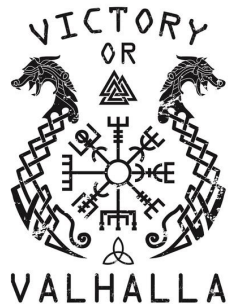


# Проект Valhalla

Или как добавить в Java `value` типы,  
не превращая ее в C++



# Иван Углянский



Excelsior@Huawei



JUGNSk



sys.pro @ mmf.nsu



Алло, это отладочная?



@ugliansky



# Иван Углянский



Excelsior@Huawei



JUGNSk



sys.pro @ mmf.nsu

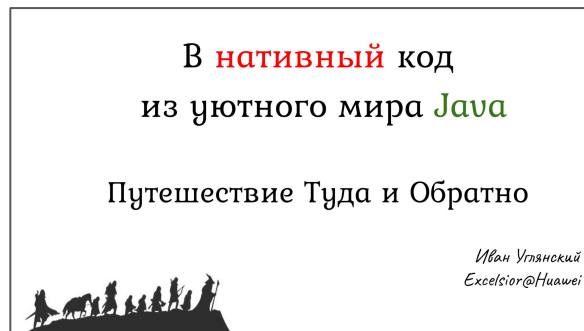


Алло, это отладочная?



@ugliansky

Люблю рассказывать  
про мега-проекты:



<- Panama



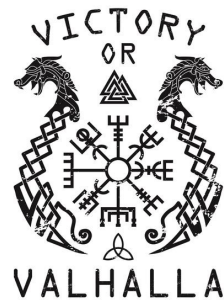
<- Loom

Что за Вальхалла?



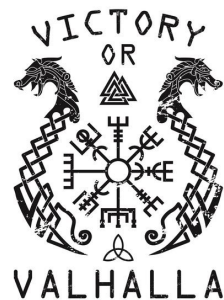
# Project Valhalla

- Один из мега-проектов Java. Идет с 2014 года!



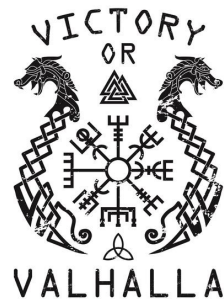
# Project Valhalla

- Один из мега-проектов Java. Идет с 2014 года!
- [JEP-401](#) (preview), [JEP-513](#) (delivered), [JEP](#) null restricted values (draft), Parametric JVM (raw draft)



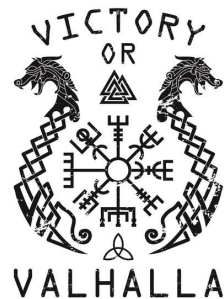
# Project Valhalla

- Один из мега-проектов Java. Идет с 2014 года!
- [JEP-401](#) (preview), [JEP-513](#) (delivered), [JEP](#) null restricted values (draft), Parametric JVM (raw draft)
- a.k.a "Java's Epic Refactoring", a.k.a "L-world", a.k.a "добавление ~~value inline primitive~~ [value](#) классов"



# Project Valhalla

- Один из мега-проектов Java. Идет с 2014 года!
- [JEP-401](#) (preview), [JEP-513](#) (delivered), [JEP](#) null restricted values (draft), Parametric JVM (raw draft)
- a.k.a "Java's Epic Refactoring", a.k.a "L-world", a.k.a "добавление ~~value inline primitive~~ [value](#) классов"
- Эпическая история борьбы с монструозным усложнением языка и JVM с (вроде бы) счастливым финалом



# Project Valhalla

- Один из мега-проектов Java. Идет с 2014 года!
- [JEP-401](#) (preview), [JEP-513](#) (delivered), [JEP null restricted values](#) (draft), Parametric JVM (raw draft)
- a.k.a "Java's Epic Refactoring", a.k.a "L-world", a.k.a "добавление ~~value inline primitive~~ [value](#) классов"
- Эпическая история борьбы с монструозным усложнением языка и JVM с (вроде бы) счастливым финалом

(Почти) все примеры в этой презентации скомпилированы и запущены на [early access build](#) с поддержкой Valhalla.

```
# javac Test.java --enable-preview --release 27  
# java --enable-preview Test
```

# Наводящие вопросы



# Наводящие вопросы #1

Q: что делает оператор `new` в Java?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p = new Point(13, 42);
```



# Наводящие вопросы #1

Q: что делает оператор `new` в Java?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p = new Point(13, 42);
```

A: создает новый экземпляр класса



# Наводящие вопросы #1

Q: что делает оператор `new` в Java?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p = new Point(13, 42);
```

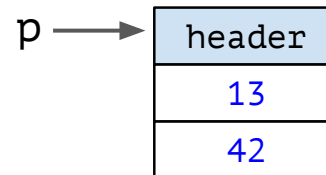
A: создает новый экземпляр класса (под капотом по **спецификации** много чего: загрузка класса, выполнение блока статической инициализации, вызов конструктора, ...)



# Наводящие вопросы #1

Q: что делает оператор `new` в Java?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p = new Point(13, 42);
```



A: создает новый экземпляр класса (...);

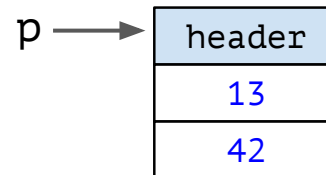
Q: а **где** создает? В хипе?



# Наводящие вопросы #1

Q: что делает оператор `new` в Java?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p = new Point(13, 42);
```



A: создает новый экземпляр класса (...);

Q: а **где** создает? В хипе?

A: зачастую да, но вообще-то науке неизвестно, а спека не конкретизирует. Смотрим примеры:



# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}

int getResult(int n) {
    int result = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        var p = new Point(i, i);
        result = p.x + p.y;
    }
    return result;
}
```

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

```
0x0000026c5f72fbc4:   jne     0x0000026c5f72fc03  
0x0000026c5f72fbca:   test    r8d, r8d  
0x0000026c5f72fbcd:   jle     0x0000026c5f72fbe9  
  
0x0000026c5f72fbcf:   add     r8d, r8d  
0x0000026c5f72fbd2:   lea    eax, [r8-0x2]  
  
0x0000026c5f72fbd6:   add     rsp, 0x10  
0x0000026c5f72fbda:   pop     rbp  
0x0000026c5f72fbdb:   cmp    rsp, QWORD PTR [r15+0x460]  
0x0000026c5f72fbe2:   ja     0x0000026c5f72fbed  
0x0000026c5f72fbe8:   ret  
0x0000026c5f72fbe9:   xor     eax, eax  
0x0000026c5f72fbef:   jmp    0x0000026c5f72fbd6  
0x0000026c5f72fbef:   movabs r10, 0x26c5f72fbd6  
0x0000026c5f72fbf7:   mov    QWORD PTR [r15+0x478], r10  
0x0000026c5f72fbfe:   jmp    0x0000026c5f021d00
```

Никаких следов Point и его  
аллокаций, компилятор C2  
распылил его на атомы

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

```
0x0000026c5f72fbc4:   jne     0x0000026c5f72fc03  
0x0000026c5f72fbca:   test   r8d, r8d  
0x0000026c5f72fbcd:   jle     0x0000026c5f72fbe9  
  
0x0000026c5f72fbcf:   add    r8d, r8d  
0x0000026c5f72fbd2:   lea   eax, [r8-0x2]  
  
0x0000026c5f72fbd6:   add    rsp, 0x10  
0x0000026c5f72fbda:   pop   rbp  
0x0000026c5f72fbdb:   cmp   rsp, QWORD PTR [r15+0x460]  
0x0000026c5f72fbe2:   ja    0x0000026c5f72fbed  
0x0000026c5f72fbe8:   ret  
0x0000026c5f72fbe9:   xor   eax, eax  
0x0000026c5f72fbef:   jmp   0x0000026c5f72fbd6  
0x0000026c5f72fbef:   movabs r10, 0x26c5f72fbd6  
0x0000026c5f72fbf7:   mov   QWORD PTR [r15+0x478], r10  
0x0000026c5f72fbfe:   jmp   0x0000026c5f021d00
```

Спровоцируем аллокацию,  
передав в no-inline метод!

Никаких следов Point и его  
аллокаций, компилятор C2  
распылил его на атомы

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}

static void print(Point p) {
    // тяжесть, не инлайнится
}

int getResult(int n) {
    int result = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        var p = new Point(i, i);
        print(p);
        result = p.x + p.y;
    }
    return result;
}
```

```

...
0x00000184a31fc695:  jae    0x00000184a31fc70f
0x00000184a31fc697:  mov    QWORD PTR [r15+0x1b8],r10
0x00000184a31fc69e:  prefetchw BYTE PTR [r10+0xc0]
0x00000184a31fc6a6:  movabs r10,0x230cb230          ; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc6b0:  mov    r10,QWORD PTR [r10+0xb0]
0x00000184a31fc6b7:  mov    QWORD PTR [rdx],r10
0x00000184a31fc6ba:  mov    DWORD PTR [rdx+0x8],0x230cb230; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc6c1:  mov    DWORD PTR [rdx+0x14],r12d ;*new {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@9 (line 14)
0x00000184a31fc6c5:  mov    DWORD PTR [rdx+0xc],r8d  ;*putfield x {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test$Point::<init>@6 (line 3)
                                ; - Test::getResult@15 (line 14)
0x00000184a31fc6c9:  mov    DWORD PTR [rdx+0x10],r8d ;*invokespecial <init> {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@15 (line 14)
0x00000184a31fc6cd:  mov    r10d,r8d
0x00000184a31fc6d0:  mov    DWORD PTR [rsp],r8d
0x00000184a31fc6d4:  add    r10d,r8d                ;*iadd {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@30 (line 15)
0x00000184a31fc6d7:  mov    DWORD PTR [rsp+0x4],r10d
0x00000184a31fc6dc:  data16 xchg ax,ax
0x00000184a31fc6df:  call   0x00000184a31d1260      ; ImmutableOopMap {}
                                ;*invokestatic print {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@34 (line 16)
                                ; {static_call}
...
0x00000184a31fc70e:  ret
0x00000184a31fc70f:  mov    DWORD PTR [rsp],r8d
0x00000184a31fc713:  movabs rdx,0x230cb230          ; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc71d:  xor    r8d,r8d
0x00000184a31fc720:  data16 xchg ax,ax
0x00000184a31fc723:  call   0x00000184a2ba2980      ; ImmutableOopMap {}
                                ;*new {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=1 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@9 (line 14)
                                ; {runtime_call _new_instance_Java}
0x00000184a31fc728:  nop    DWORD PTR [rax+rax*1+0x1000298]; {other}
0x00000184a31fc730:  mov    rdx,rax
0x00000184a31fc733:  mov    r8d,DWORD PTR [rsp]
0x00000184a31fc737:  jmp    0x00000184a31fc6c5
...

```

```

...
0x00000184a31fc695:  jae    0x00000184a31fc70f
0x00000184a31fc697:  mov    QWORD PTR [r15+0x1b8],r10
0x00000184a31fc69e:  prefetchw BYTE PTR [r10+0xc0]
0x00000184a31fc6a6:  movabs r10,0x230cb230 ; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc6b0:  mov    r10,QWORD PTR [r10+0xb0]
0x00000184a31fc6b7:  mov    QWORD PTR [rdx],r10
0x00000184a31fc6ba:  mov    DWORD PTR [rdx+0x8],0x230cb230; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc6c1:  mov    DWORD PTR [rdx+0x14],r12d ;*new {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@9 (line 14)
0x00000184a31fc6c5 :  mov    DWORD PTR [rdx+0xc],r8d ;*putfield x {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test$Point::<init>@6 (line 3)
                                ; - Test::getResult@15 (line 14)
0x00000184a31fc6c9:  mov    DWORD PTR [rdx+0x10],r8d ;*invokespecial <init> {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@15 (line 14)
0x00000184a31fc6cd:  mov    r10d,r8d
0x00000184a31fc6d0:  mov    DWORD PTR [rsp],r8d
0x00000184a31fc6d4:  add    r10d,r8d ;*iadd {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@30 (line 15)
0x00000184a31fc6d7:  mov    DWORD PTR [rsp+0x4],r10d
0x00000184a31fc6dc:  data16 xchg ax,ax
0x00000184a31fc6df:  call   0x00000184a31d1260 ; ImmutableOopMap {}
                                ;*invokestatic print {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@34 (line 16)
                                ; {static_call}
...
0x00000184a31fc70e:  ret
0x00000184a31fc70f :  mov    DWORD PTR [rsp],r8d
0x00000184a31fc713:  movabs rdx,0x230cb230 ; {metadata('Test$Point')}
0x00000184a31fc71d:  xor    r8d,r8d
0x00000184a31fc720:  data16 xchg ax,ax
0x00000184a31fc723:  call   0x00000184a2ba2980 ; ImmutableOopMap {}
                                ;*new {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=1 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@9 (line 14)
                                ; {runtime_call _new_instance_Java }
0x00000184a31fc728:  nop    DWORD PTR [rax+rax*1+0x1000298]; {other}
0x00000184a31fc730:  mov    rdx,rax
0x00000184a31fc733:  mov    r8d,DWORD PTR [rsp]
0x00000184a31fc737:  jmp    0x00000184a31fc6c5

```

Вот и  
аллокация  
в хипе!

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}

static void print(Point p) {
    // тяжесть, не инлайнится
}

int getResult(int n) {
    int result = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        var p = new Point(i, i);
        print(p);
        result = p.x + p.y;
    }
    return result;
}
```

В этот раз C2 не справился, поэтому аллокация осталась.

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}

static void print(Point p) {
    // тяжесть, не инлайнится
}

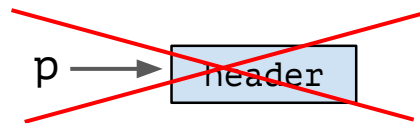
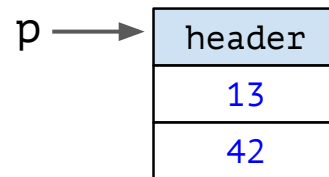
int getResult(int n) {
    int result = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        var p = new Point(i, i);
        print(p);
        result = p.x + p.y;
    }
    return result;
}
```

В этот раз C2 не справился, поэтому аллокация осталась.

Все потому, что в прошлом примере сработала оптимизация, известная, как [Scalar Replacement](#), а здесь уже сложновато.

# Наводящие вопросы #1

**Вывод:** объект может существовать в хипе, а может и скаляризоваться (или аллоцироваться на **стеке**), зависит от использований.



rcx <- 13

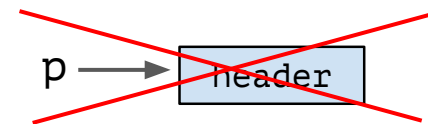
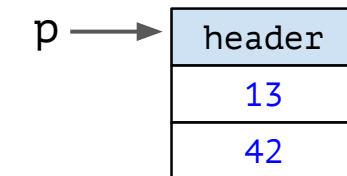
rdx <- 42

# Наводящие вопросы #1

**Вывод:** объект может существовать в хипе, а может и скаляризоваться (или аллоцироваться на **стеке**), зависит от использований.

Скаляризация или стек-аллокация очень **заманчивы** в плане производительности:

- Нет трат на аллокацию,
- Нет нагрузки на GC,
- Нет дополнительных трат на заголовок



rcx <- 13

rdx <- 42

## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}  
  
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));
```

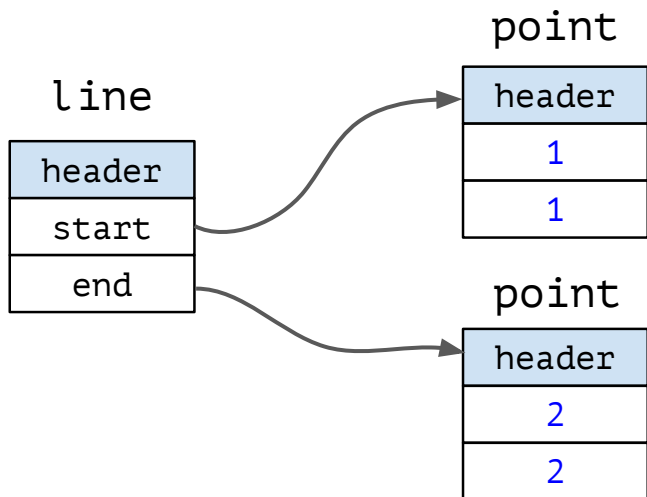
## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));
```

A:



## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
var points = new Point[10];
```

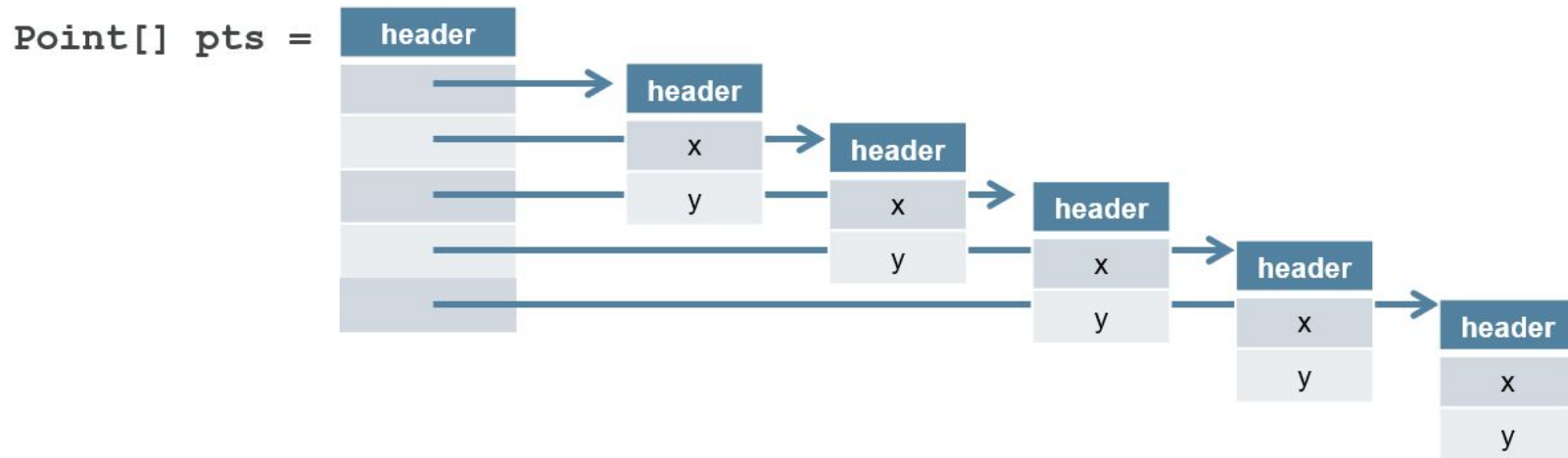
## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
var points = new Point[10];
```

A:



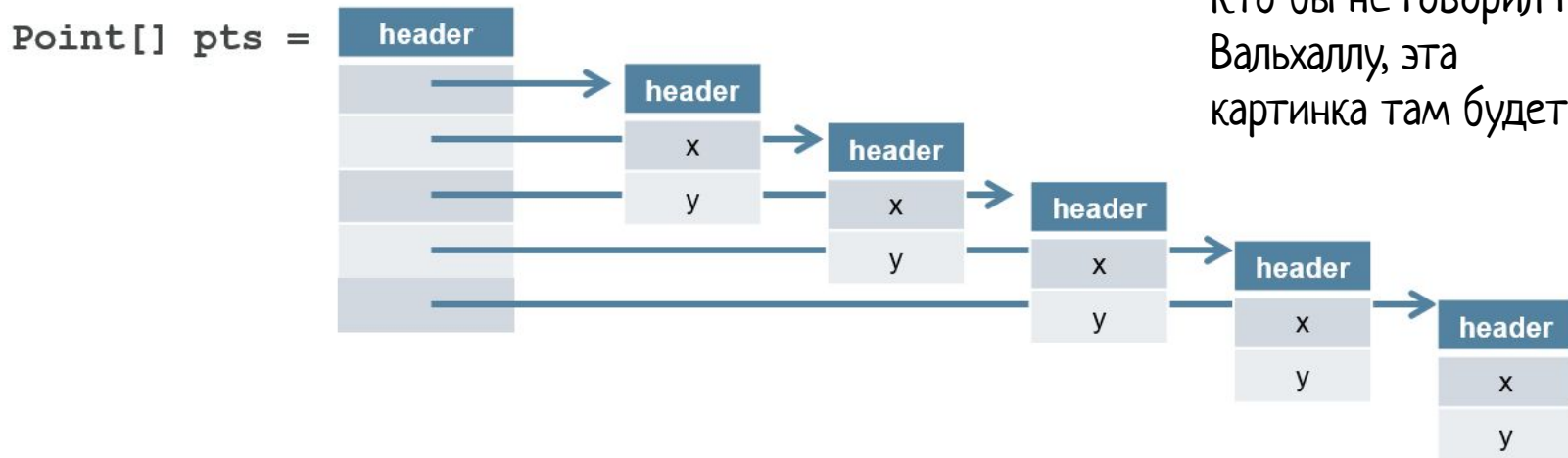
## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
var points = new Point[10];
```

A:

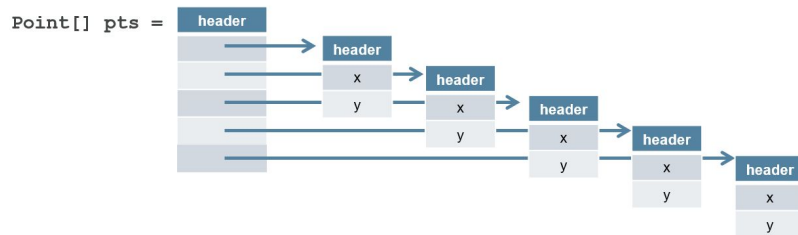


# Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

```
var points = new Point[10];
```

A:



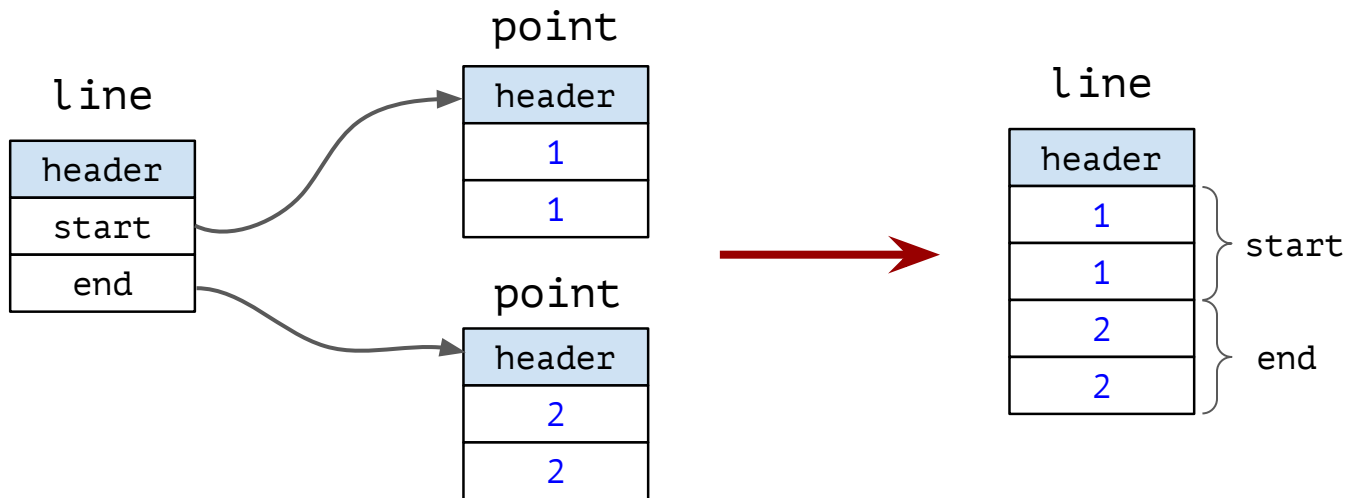
С такой раскладкой куча проблем:

- трата памяти на заголовки для объектов,
- плохая локальность данных,
- дополнительные разыменования 🤔



## Наводящие вопросы #2

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (c-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?



## Наводящие вопросы #2

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (c-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?

A: если начать делать это без ограничений, то:

- появятся объекты огромного размера (а это неочевидная нагрузка и помеха GC + неатомарный доступ, обсудим позже)

## Наводящие вопросы #2

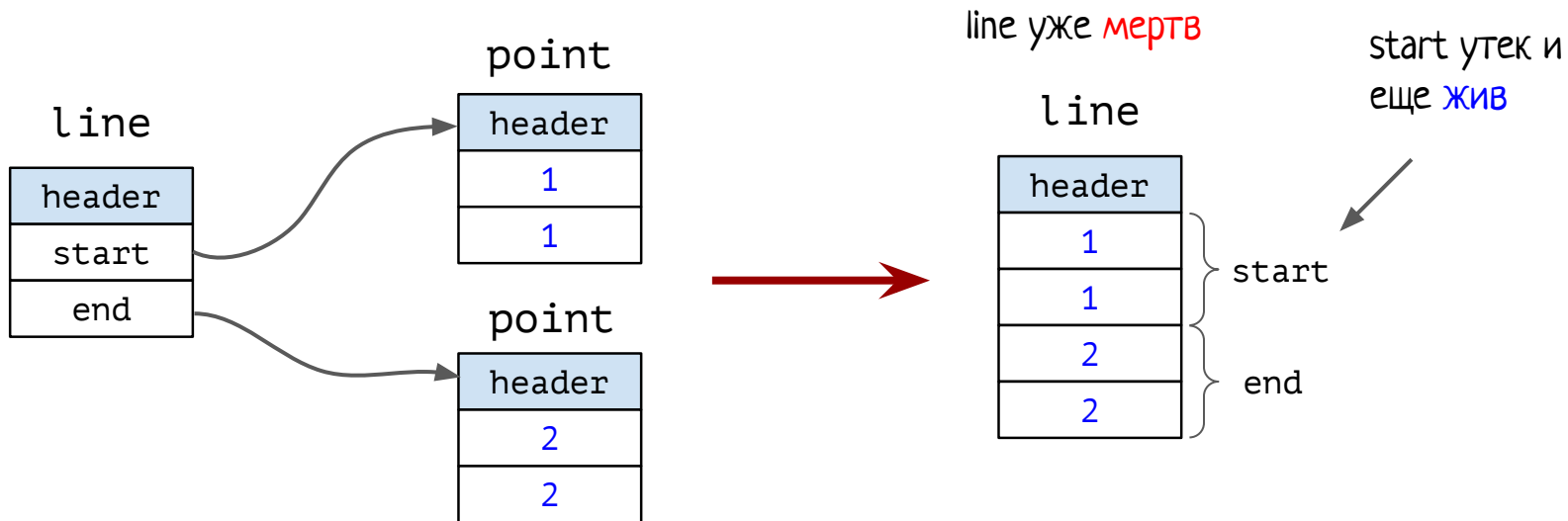
Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?

A: если начать делать это без ограничений, то:

- появятся объекты огромного размера (а это неочевидная нагрузка и помеха GC + неатомарный доступ, обсудим позже)
- а что, если ссылка на объект внутри другого объекта **пережила** ссылку на объемлющий объект?

## Наводящие вопросы #2

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?



## Наводящие вопросы #2

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?

A: если начать делать это без ограничений, то:

- появятся объекты огромного размера (а это неочевидная нагрузка и помеха GC + неатомарный доступ, обсудим позже)
- а что, если ссылка на объект внутри другого объекта **пережила** ссылку на объемлющий объект?

Хранить ссылки на объемлющий объект?

Искать объемлющие динамически?

Огромное усложнение GC!

## Наводящие вопросы #2

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке (аналогично с массивами)?

A: если начать делать это без ограничений, то:

- появятся объекты огромного размера (а это неочевидная нагрузка и помеха GC + неатомарный доступ, обсудим позже)
- а что, если ссылка на объект внутри другого объекта **пережила** ссылку на объемлющий объект?
- а еще это не в духе Java: оптимизации - дело JVM, а не Java программиста, он пусть думает о семантике.

## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

...

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (c-struct like) плоской раскладке?

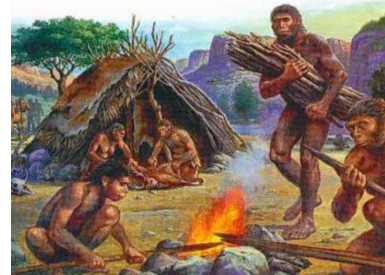
...

**Вывод:** позволять пользователю "инлайнить" объекты руками - слишком круто (сложные трейдофы), но вот позволять так делать JVM, когда это безопасно... это была бы очень мощная оптимизация!

# Наводящие вопросы #3

# Наводящие вопросы #3

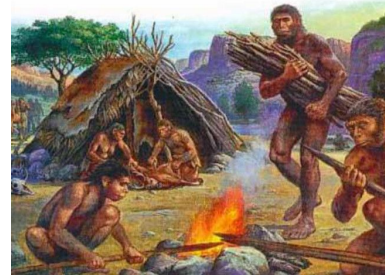
В Java есть примитивы (`byte`, `short`, `int`, `double`, ...), а есть их боксы (`j.l.Byte`, `j.l.Short`, `j.l.Double`, ...)



# Наводящие вопросы #3

В Java есть примитивы (`byte`, `short`, `int`, `double`, ...), а есть их боксы (`j.l.Byte`, `j.l.Short`, `j.l.Double`, ...)

Q: зачем нужны боксы?



# Наводящие вопросы #3

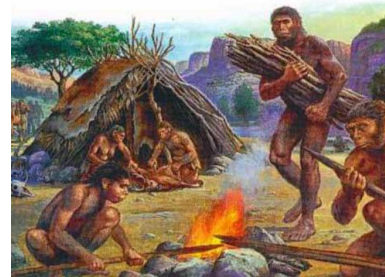
В Java есть примитивы (byte, short, int, double, ...), а есть их боксы (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

`ArrayList<int> arr;` ← не скомпилируется

`Object answer = 42;` ← создается Box (сам `int` не лезет)



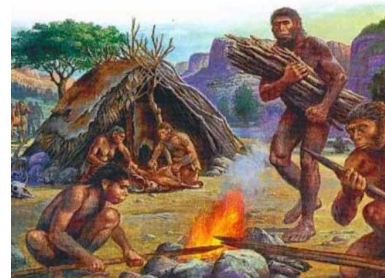
# Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double, ...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!



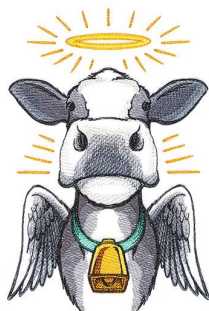
# Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double, ...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

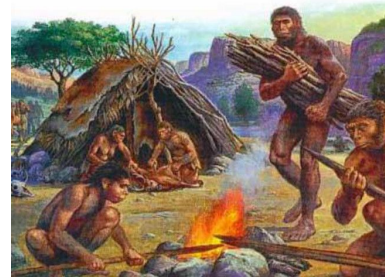
Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!  
(кроме обратной совместимости)



Holy Cow



# Наводящие вопросы #3

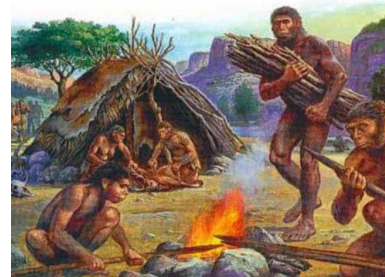
В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double, ...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!  
(кроме обратной совместимости)

A: так для **производительности** же!



# Наводящие вопросы #3

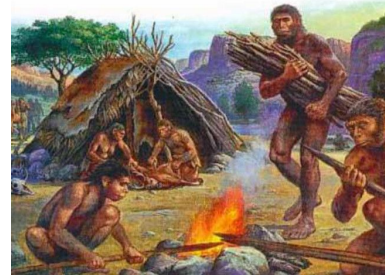
В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double, ...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!  
(кроме обратной совместимости)

A: так для **производительности** же! Никто не будет писать перемножение матриц на j.l.Double, медленно.



## Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double, ...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: чтобы писать дженеричный код!

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!  
(кроме обратной совместимости)

A: так для **производительности** же! Никто не будет писать перемножение матриц на j.l.Double, медленно.

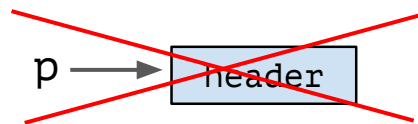
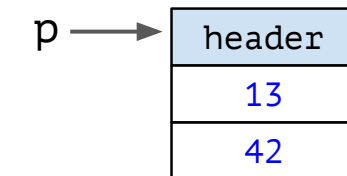
А примитивам: не нужны заголовки, не напрягают GC, сразу скаляризованы (ну, они же скаляры), живут внутри объектов... ничего не напоминает?

# Наводящие вопросы #1

**Вывод:** объект может существовать в хипе, а может и скаляризоваться (или аллоцироваться на **стеке**), зависит от использований.

Скаляризация или стек-аллокация очень **заманчивы** в плане производительности:

- Нет трат на аллокацию,
- Нет нагрузки на GC,
- Нет дополнительных трат на заголовок



rcx <- 13

rdx <- 42

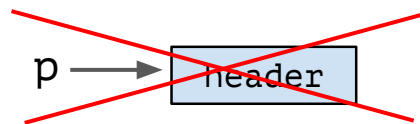
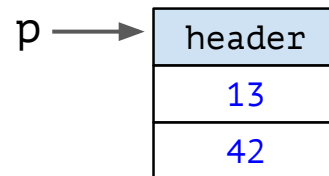
# Наводящие вопросы #1

**Вывод:** объект может существовать в хипе, а может и скаляризоваться (или аллоцироваться на **стеке**), зависит от использований.

Скаляризация или стек-аллокация очень **заманчивы** в плане производительности:

- Нет трат на аллокацию,
- Нет нагрузки на GC,
- Нет дополнительных трат на заголовок

... буквально как с примитивами



rcx <- 13

rdx <- 42

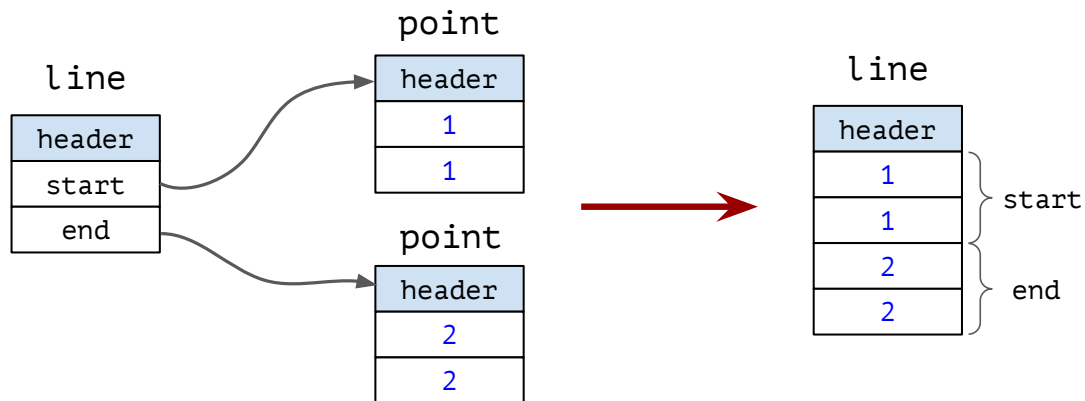


## Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

...

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке?

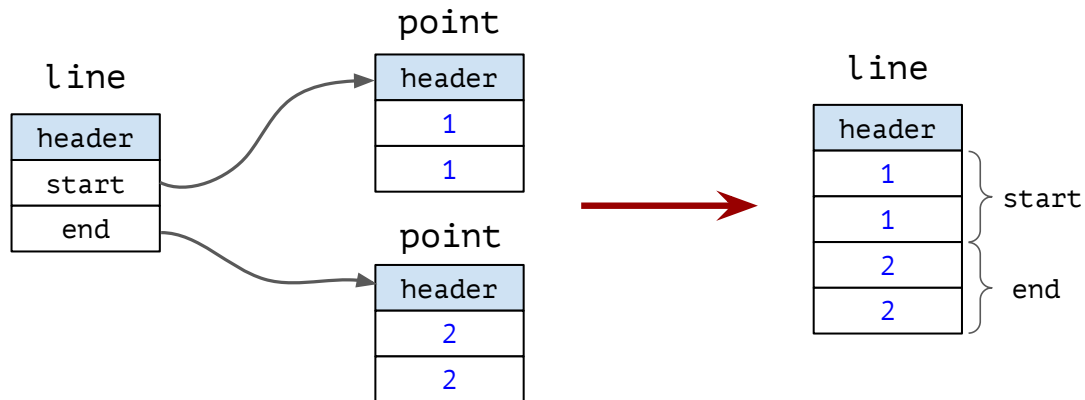


# Наводящие вопросы #2

Q: какая раскладка в памяти будет у вот таких объектов?

...

Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (c-struct like) плоской раскладке?



... чтобы было буквально как с полями примитивами



# Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double,...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: обобщенный код

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!

A: обратная совместимость и **производительность**

-----



# Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double,...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: обобщенный код

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!

A: обратная совместимость и **производительность**

-----

Q: а что делать, если мне нужны примитивы посложнее, которых в Java нет? Комплексные числа? Точки на плоскости?



# Наводящие вопросы #3

В Java есть **примитивы** (byte, short, int, double,...), а есть их **боксы** (j.l.Byte, j.l.Short, j.l.Double, ...)

Q: зачем нужны боксы?

A: обобщенный код

Q: а зачем тогда нужны примитивы? Ведь боксы явно круче!

A: обратная совместимость и **производительность**

-----

Q: а что делать, если мне нужны примитивы посложнее, которых в Java нет? Комплексные числа? Точки на плоскости?

A: или **страдай** с парой даблов, или **теряй** производительность с классами



# Project Valhalla: цели

- Взять лучшее из двух миров: позволить пользователям писать удобные классы, которые дают производительность примитивов;



# Project Valhalla: цели

- Взять лучшее из двух миров: позволить пользователям писать удобные классы, которые дают производительность примитивов;
- Объекты таких классов вероятнее будут **скаляризовываться** и смогут располагаться **внутри** других объектов. Но **только** по решению JVM;



# Project Valhalla: цели

- Взять лучшее из двух миров: позволить пользователям писать удобные классы, которые дают производительность примитивов;
- Объекты таких классов вероятнее будут **скаляризовываться** и смогут располагаться **внутри** других объектов. Но **только** по решению JVM;
- Со временем это позволит уйти от **великого раскола** между примитивами и классами в Java (в том числе в дженериках)

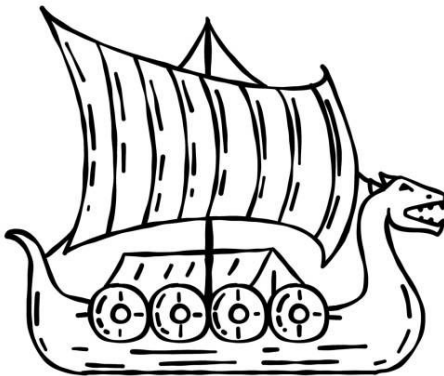


# Project Valhalla: цели

- Взять лучшее из двух миров: позволить пользователям писать удобные классы (**value классы**), которые дают производительность примитивов;
- Объекты таких классов вероятнее будут **скаляризовываться** и смогут располагаться **внутри** других объектов. Но **только** по решению JVM;
- Со временем это позволит уйти от **великого раскола** между примитивами и классами в Java (в том числе в дженериках)



Как попасть в Вальхаллу?



# Identity

Истинный путь в Вальхаллу - найти свою идентичность ❤️



# Identity

Истинный путь в Вальхаллу - ~~найти~~ потерять свою идентичность



# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

```
record Point(int x, int y) {}  
Point p1 = new Point(13, 42);  
Point p2 = new Point(13, 42);
```

```
System.out.println(p1 == p2); // false
```

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

```
int x = 42;  
int y = 42;
```

```
System.out.println(x == y); // true
```

У классов есть `identity`, у примитивов - нет.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

```
Integer x = 42;  
Integer y = 42;
```

```
System.out.println(x == y); // ???
```

У классов есть `identity`, у примитивов - нет.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

```
Integer x = 42;  
Integer y = 42;
```

Почему?? Это же классы!

```
System.out.println(x == y); // true
```

У классов есть `identity`, у примитивов - нет.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

Примеры из Java, у чего есть `identity`, а у чего нет?

```
Integer x = 10042;  
Integer y = 10042;
```

Почему?? Это же классы!  
Да закэшировали прост))

```
System.out.println(x == y); // false
```

У классов есть `identity`, у примитивов - нет.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

У классов в Java есть `identity`, у примитивов - нет.

Как реализовать такое свойство?

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

---

У классов в Java есть `identity`, у примитивов - нет.

Как реализовать такое свойство? Например, брать адреса объектов в памяти. Так сделано в Java, но это именно **деталь реализации**, можно реализовать как угодно.

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А зачем классам вообще `identity`? Что это дает?



# Identity

```
public static class Person {  
    String name;  
    int age;  
  
    public Person(String name, int age) {  
        this.name = name;  
        this.age = age;  
    }  
  
    public void setName(String newName) {  
        this.name = newName;  
    }  
}
```

# Identity

```
public static class Person {
    String name;
    int age;

    public Person(String name, int age) { ... }
    public void setName(String newName) { ... }
}

void main() {
    Person p1 = new Person("Ivanova", 18);
    Person p2 = new Person("Petrova", 18);
    System.out.println("Originally:" + (p1 == p2)); // false
}
```

# Identity

```
public static class Person {
    String name;
    int age;

    public Person(String name, int age) { ... }
    public void setName(String newName) { ... }
}

void main() {
    Person p1 = new Person("Ivanova", 18);
    Person p2 = new Person("Petrova", 18);
    System.out.println("Originally:" + (p1 == p2)); // false
    p2.setName("Ivanova");
    System.out.println("But later:" + (p1 == p2));
}
```

# Identity

```
public static class Person {
    String name;
    int age;

    public Person(String name, int age) { ... }
    public void setName(String newName) { ... }
}

void main() {
    Person p1 = new Person("Ivanova", 18);
    Person p2 = new Person("Petrova", 18);
    System.out.println("Originally:" + (p1 == p2)); // false
    p2.setName("Ivanova");
    System.out.println("But later:" + (p1 == p2)); // что же она,
                                                    // другим
                                                    // человеком
                                                    // стала?
}
```

# Identity

```
public static class Person {
    String name;
    int age;

    public Person(String name, int age) { ... }
    public void setName(String newName) { ... }
}

void main() {
    Person p1 = new Person("Ivanova", 18);
    Person p2 = new Person("Petrova", 18);
    System.out.println("Originally:" + (p1 == p2)); // false
    p2.setName("Ivanova");
    System.out.println("But later:" + (p1 == p2)); // false
}
```

# Identity

```
public static class Person {  
    String name;  
    int age;
```

```
    public Person(String name, int age) { ... }  
    public void setName(String newName) { ... }  
}
```

```
void main() {  
    Person p1 = new Person("Ivanova", 18);  
    Person p2 = new Person("Petrova", 18);  
    System.out.println("Originally:" + (p1 == p2)); // false  
    p2.setName("Ivanova");  
    System.out.println("But later:" + (p1 == p2)); // false  
}
```

Другим примером будет два разных хранилища, в которых **в какой-то момент времени** оказались одинаковые элементы. Это все еще разные хранилища!

# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А зачем классам вообще `identity`? Что это дает?

Это дает возможность работать с **мутабельными** объектами (если в какой-то момент значения совпали, это еще не значит, что и объекты совпали)



# Identity

Что такое **identity** в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А зачем классам вообще **identity**? Что это дает?

Это дает возможность работать с **мутабельными** объектами (если в какой-то момент значения совпали, это еще не значит, что и объекты совпали)

Еще один момент: **синхронизация**. Умеем различать => можем на конкретном объекте **синхронизироваться**.



# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А что позволило бы делать отсутствие `identity`?



# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}

static void print(Point p) {
    // тяжесть, не инлайнится
}

int getResult(int n) {
    int result = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        var p = new Point(i, i);
        print(p);
        result = p.x + p.y;
    }
    return result;
}
```

Почему здесь начались  
аллокации?

Почему не передать поля  
Point на регистрах в  
метод Print?

# Наводящие вопросы #1

```
class Point { ... }  
Point answer = new Point(42, 42); // fields don't matter
```

```
static void print(Point p) {  
    if (p == answer) { print("answer!"); }  
    ...  
}
```

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

Почему здесь начались  
аллокации?

Почему не передать поля  
Point на регистрах в  
метод Print?

# Наводящие вопросы #1

```
class Point { ... }  
Point answer = new Point(42, 42);
```

```
static void print(Point p) {  
    if (p == answer) { print("answer!"); } ←  
    ...  
}
```

Вдруг там начнут  
сравнивать по  
**identity**? А у вас  
объект на регистрах!

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

Почему здесь начались  
аллокации?

Почему не передать поля  
Point на регистрах в  
метод Print?

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
static void print(Point p) {  
    synchronized (p) { ... }  
    ...  
}
```

Вдруг решили  
**синхронизироваться?** А у вас  
объект на регистрах!

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

Почему здесь начались  
аллокации?

Почему не передать поля  
Point на регистрах в  
метод Print?

# Наводящие вопросы #1

```
record Point(int x, int y) {}
```

```
static void print(Point p) {  
    synchronized (p) { ... } ←  
    ...  
}
```

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

А вот если бы `identity` у таких классов **не было**, я бы спокойно скопировал значения на регистры, ведь меня бы никто никогда `identity` и не спросил

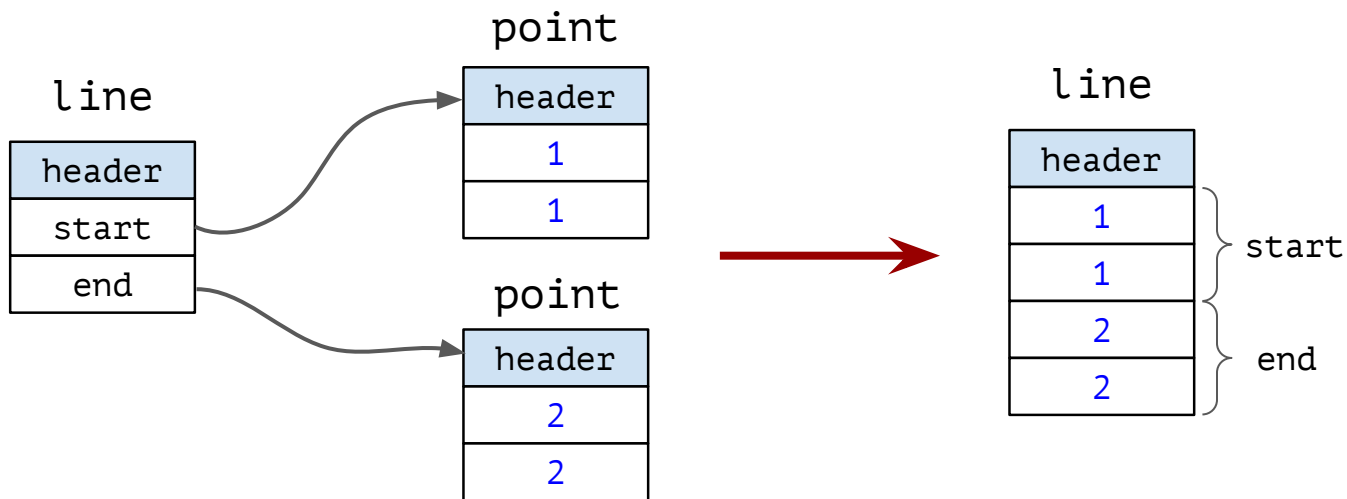
Вдруг решили **синхронизироваться**? А у вас объект на регистрах!

Почему здесь начались аллокации?

Почему не передать поля `Point` на регистрах в метод `Print`?

## Наводящие вопросы #2

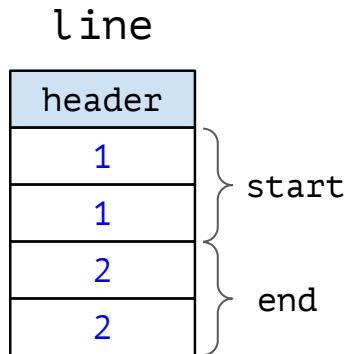
Q: почему бы не разрешить переходить вот к такой (с-struct like) плоской раскладке?



## Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));
```

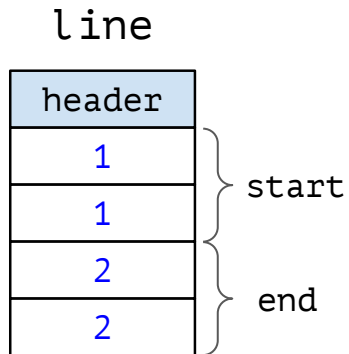


## Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
static Point cachedPoint;
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));
```

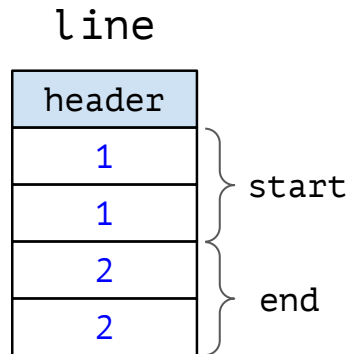


## Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
static Point cachedPoint;
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));  
cachedPoint = line.start;
```

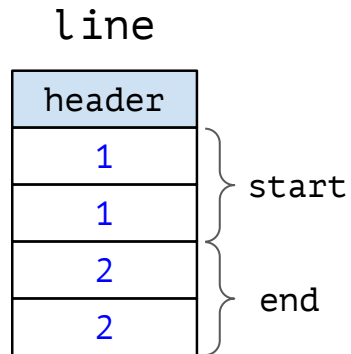


## Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
static Point cachedPoint;
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));  
cachedPoint = line.start;  
assert cachedPoint == line.start;
```



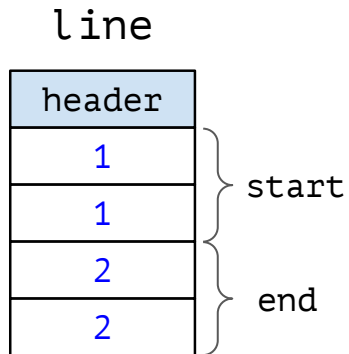
## Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

```
static Point cachedPoint;
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));  
cachedPoint = line.start;  
assert cachedPoint == line.start; ←
```

Чтобы это сработало на объекте с `identity`, придется хранить в `cachedPoint` ссылку внутрь `line` (беды с GC)



# Наводящие вопросы #2

```
record Point(int x, int y) {}  
record Line(Point start, Point end) {}
```

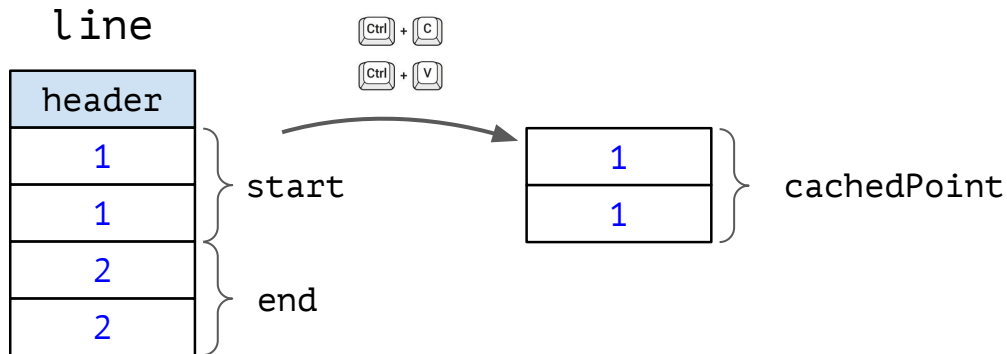
```
static Point cachedPoint;
```

```
var line = new Line(new Point(1,1), new Point(2,2));  
cachedPoint = line.start;  
assert cachedPoint == line.start; ←
```

Чтобы это сработало на объекте с `identity`, придется хранить в `cachedPoint` ссылку внутрь `line` (беды с GC)

а если `identity` нет..

никто не заметит, что что-то не так, если мы просто скопируем 🐈



# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А что позволило бы делать отсутствие `identity`?



# Identity

Что такое `identity` в контексте языков программирования?

Identity - это возможность отличить объекты друг от друга, даже если их содержимое **побитово** совпадает.

...

А что позволило бы делать отсутствие `identity`?

Не думать о том, где объект **расположен**!  
JVM могла бы копировать его поля, как ей заблагорассудится!



# Путь в Вальхаллу

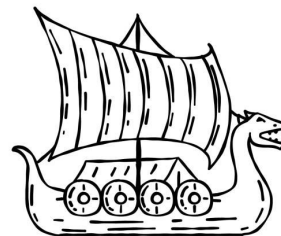
1. Вводится новый тип классов - **value** классы

```
value record Point(int x, int y) {}
```

```
value class Date {
```

```
    ...
```

```
}
```

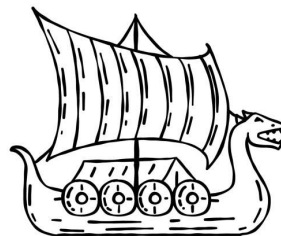


# Путь в Вальхаллу

1. Вводится новый тип классов - **value** классы

```
value record Point(int x, int y) {}  
value class Date { ... }
```

2. Ограничения **value** классов:
  - a. Все поля таких классов становятся **implicitly final**,
  - b. На объектах таких классов **нельзя** синхронизироваться,
  - c. **==** сравнивает по содержимому, а не по ссылке!

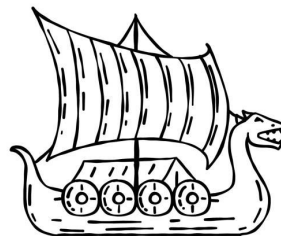


# Путь в Вальхаллу

1. Вводится новый тип классов - **value** классы

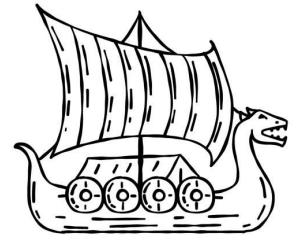
```
value record Point(int x, int y) {}  
value class Date { ... }
```

2. Ограничения **value** классов:
  - a. Все поля таких классов становятся **implicitly final**,
  - b. На объектах таких классов **нельзя** синхронизироваться,
  - c. **==** сравнивает по содержимому, а не по ссылке!
  - d. еще есть ограничения на наследование (не абстрактные **value** классы финальны) и инициализацию, про нее позже;



# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:
  - a. Calling conventions/scalarization: маленькие\* валу передаются в и возвращаются из функций на регистрах



# Наводящие вопросы #1

```
class Point { ... }  
Point answer = new Point(42, 42);
```

```
static void print(Point p) {  
    if (p == answer) { print("answer!"); } ←  
    ...  
}
```

Вдруг там начнут  
сравнивать по  
**identity**? А у вас  
объект на регистрах!

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

Почему здесь начались  
аллокации?

Почему не передать поля  
Point на регистрах в  
метод Print?

# Наводящие вопросы #1

```
value record Point(int x, int y) { }  
Point answer = new Point(42, 42);
```

```
static void print(Point p) {  
    if (p == answer) { print("answer!"); }  
    ...  
}
```

теперь сравнение по  
содержимому, т.е. по  
полям x и y

```
int getResult(int n) {  
    int result = 0;  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        var p = new Point(i, i);  
        print(p);  
        result = p.x + p.y;  
    }  
    return result;  
}
```

Point можно спокойно  
скаляризовать, скопировав  
на регистры при вызове

```

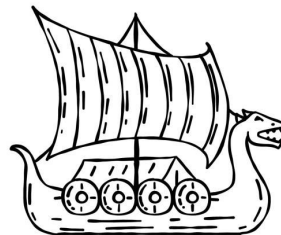
[Verified Inline Entry Point (RO)]
# this: rdx:rdx = 'Test'
# parm0: r8 = int
# [sp+0x30] (sp of caller)
0x00000157912dbed0: mov  DWORD PTR [rsp-0x8000],eax
0x00000157912dbed7: push rbp
0x00000157912dbed8: sub  rsp,0x20
0x00000157912dbedc: cmp  DWORD PTR [r15+0x20],0x0
0x00000157912dbee4: jne  0x00000157912dbf6a ;*synchronization entry
                                ; - Test::getResult@-1 (line 12)
0x00000157912dbeea: xor  eax,eax
0x00000157912dbeec: test r8,r8
0x00000157912dbef:  jle  0x00000157912dbf34 ;*if_icmpge {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@6 (line 13)
0x00000157912dbef1: xor  r10d,r10d
0x00000157912dbef4: mov  DWORD PTR [rsp+0x4],r8d
0x00000157912dbef9: nop  DWORD PTR [rax+0x0] ;*new {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@9 (line 14)
0x00000157912dbf00: mov  ebp,r10d
0x00000157912dbf03: mov  DWORD PTR [rsp],r10d
0x00000157912dbf07: add  ebp,r10d ;*iadd {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@30 (line 15)
0x00000157912dbf0a: mov  edx,0x1
0x00000157912dbf0f: mov  r8d,r10d
0x00000157912dbf12: mov  r9d,r10d
0x00000157912dbf15: xchg ax,ax
0x00000157912dbf17: call 0x0000015790b63000 ; ImmutableOopMap {}
                                ;*invokestatic print {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@34 (line 16)
                                ; {static_call Test::print}
0x00000157912dbf1c: nop  DWORD PTR [rax+rax*1+0x20c] ;*invokestatic print {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@34 (line 16)
                                ; {other}
0x00000157912dbf24: mov  r10d,DWORD PTR [rsp]
0x00000157912dbf28: inc  r10d ;*iinc {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@37 (line 13)
0x00000157912dbf2b: cmp  r10d,DWORD PTR [rsp+0x4]
0x00000157912dbf30: jl   0x00000157912dbf00
0x00000157912dbf32: mov  eax,ebp ;*if_icmpge {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@6 (line 13)
0x00000157912dbf34: add  rsp,0x20
0x00000157912dbf38: pop  rbp
0x00000157912dbf39: cmp  rsp,QWORD PTR [r15+0x460] ; {poll_return}
0x00000157912dbf40: ja   0x00000157912dbf54
0x00000157912dbf46: ret  ;*invokestatic print {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0 return_scalarized=0}
                                ; - Test::getResult@34 (line 16)

```

Код стал чуть менее оптимизированный,  
но аллокаций никаких нет (а копирование  
на регистры - есть)

# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:
  - a. Calling conventions/scalarization: маленькие\* валуи передаются в и возвращаются из функций на регистрах

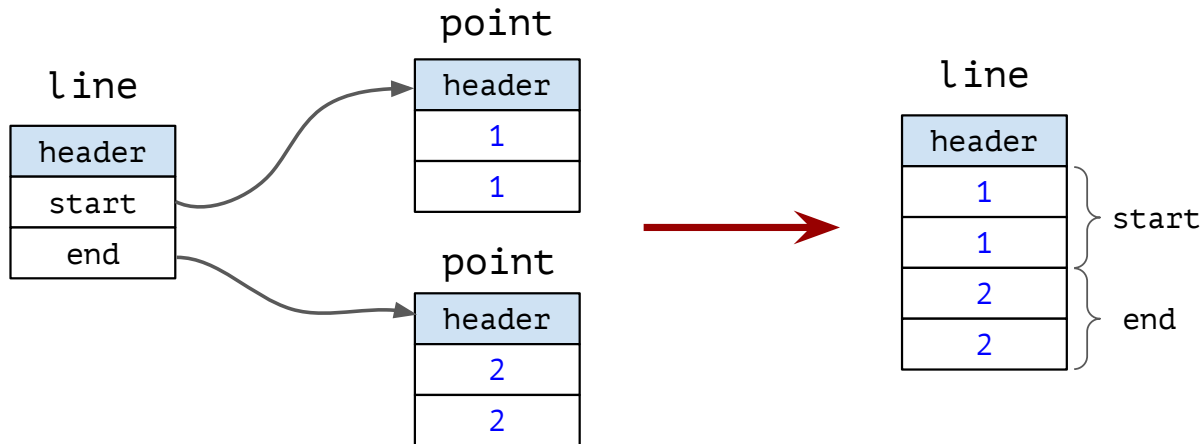
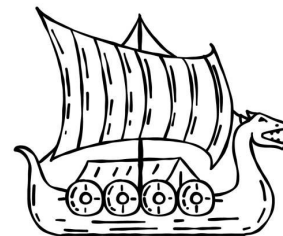


# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:

a. Calling conventions/scalarization: маленькие\* валуи передаются в и возвращаются из функций на регистрах

b. Heap-flattening: маленькие\* валуи инлайнятся\*\* в поля других объектов и массивов



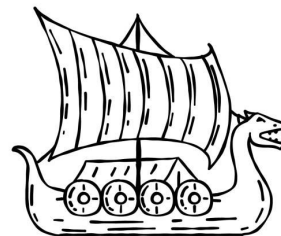
# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:

a. `Calling conventions/scalarization`: маленькие\* валуи передаются в и возвращаются из функций на регистрах

b. `Heap-flattening`: маленькие\* валуи инлайнятся\*\* в поля других объектов и массивов

c. `value` классы - все еще наследники `j.l.Object`



# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:

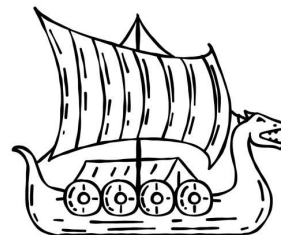
a. Calling conventions/scalarization: маленькие\* валуи передаются в и возвращаются из функций на регистрах

b. Heap-flattening: маленькие\* валуи инлайнятся\*\* в поля других объектов и массивов

c. `value` классы - все еще наследники `j.l.Object`

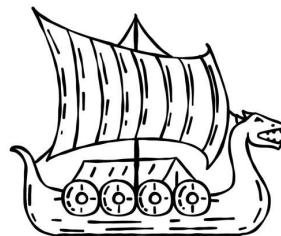
d. Многие классы стандартной библиотеки становятся\*\*\* валуями (уменьшаем великий разлом):

- `java.lang.Integer, Float, ...`
- `java.time: Duration, Instant, LocalTime, ...`
- `java.util.Optional, ...`



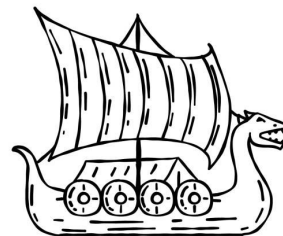
# Путь в Вальхаллу

1. Вводится новый тип классов - **value** классы
2. На **value** классы ограничения:
  - a. **implicitly final** поля,
  - b. синхронизироваться **нельзя**,
  - c. **==** сравнивает по содержимому, а не по ссылке!
  - d. ограниченное наследование и инициализация
3. JVM начинает агрессивно скаляризовать и инлайнить их в другие объекты 💪
4. Переводим на **value**, что можем



# Путь в Вальхаллу

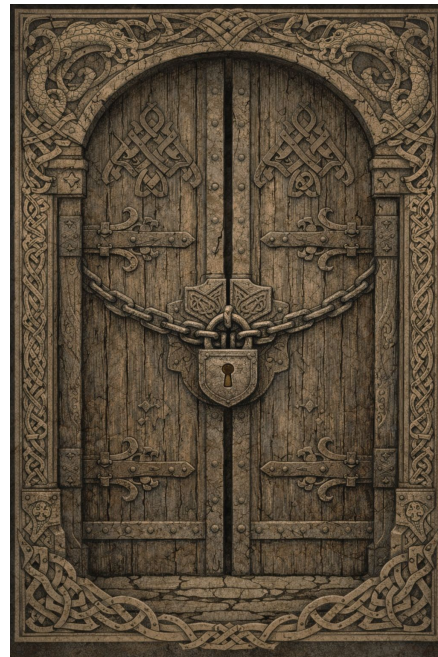
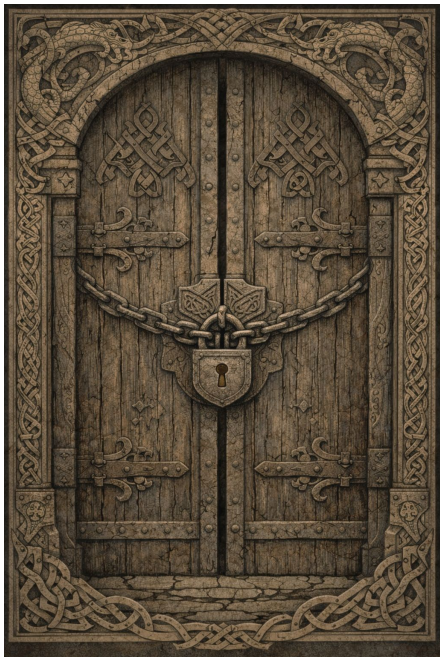
1. Вводится новый тип классов - **value** классы
2. На **value** классы ограничения:
  - a. **implicitly final** поля,
  - b. синхронизироваться **нельзя**,
  - c. **==** сравнивает по содержимому, а не по ссылке!
  - d. ограниченное наследование и инициализация
3. JVM начинает агрессивно скаляризовать и инлайнить их в другие объекты 💪
4. Переводим на **value**, что можем



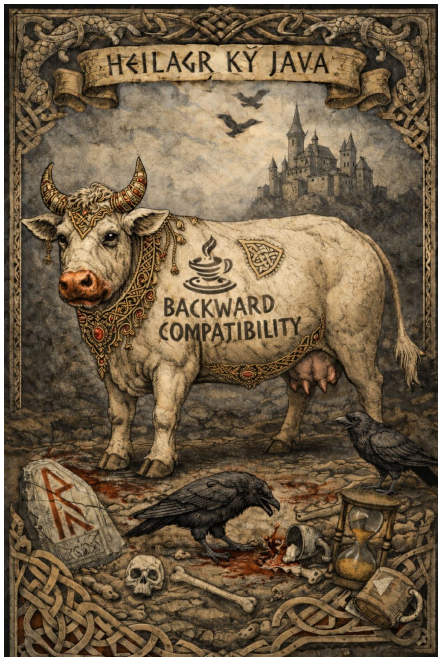
Вроде не очень сложно, почему этот проект делают с 2014 года?

# Стражи Вальхаллы

# Стражи Вальхаллы



# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

# Сложные вопросы: обратная совместимость

1. Вводится новый тип классов - **value** классы

```
value record Point(int x, int y) {}  
value class Date { ... }
```

2. Ограничения **value** классов:

a. ...

b. На объектах таких классов **нельзя**  
синхронизироваться,

c. == сравнивает по содержимому,  
а не по ссылке!

d. ...

3. Не всегда очевидные моменты:

a. это все еще наследники `j.l.Object`

b. ...

# Сложные вопросы: обратная совместимость

1. Вводится новый тип классов - **value** классы

```
value record Point(int x, int y) {}  
value class Date { ... }
```

2. Ограничения **value** классов:

а. ...

б. На объектах таких классов **нельзя**  
синхронизироваться,

с. == сравнивает по содержимому,  
а не по ссылке!

д. ...

3. Не всегда очевидные моменты:

а. это все еще наследники `j.l.Object`

б. ...



Это круто иметь великого праотца - `j.l.Object`, но...

это ведь означает проверки  
в рантайме: валуй или не  
валуй!

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element) {  
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
        if (array[i] == element) {  
            return true;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

# Сложные вопросы: обратная совместимость


```
boolean contains(Object[] array, Object element) {  
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
        if (array[i] == element) {  
            return true;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

А что это за ==?

По ссылке или по значению?

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element) {  
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
        if (array[i] == element) {  
            return true;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```



А что это за ==?

По ссылке или по значению?

Раньше это всегда было сравнение указателей, но теперь... **зависит** от array и от element (нельзя сравнивать value типы по указателю!)

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element) {  
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
        if (array[i] == element) {  
            return true;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

А что это за ==?

По ссылке или по значению?

...**ЗАВИСИТ** от array и от element

получается, что поведение (и **производительность!**) изменились по сравнению с прошлыми Java

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element) {  
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
        if (array[i] == element) {  
            return true;  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

А что это за ==?

По ссылке или по значению?

...**ЗАВИСИТ** от array и от element

получается, что поведение (и **производительность!**) изменились по сравнению с прошлыми Java

и ладно производительность...

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}  
}
```

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
        return false;  
    }  
}
```

```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

Java 26

-> "works" fine

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

Java 26 -> "works" fine

Java 27 --enable-preview -> Exception in thread "main" j.l.IdentityException:  
Cannot synchronize on an instance of value class java.lang.Integer

# Путь в Вальхаллу

3. Перед JVM открывается огромный простор для оптимизаций:

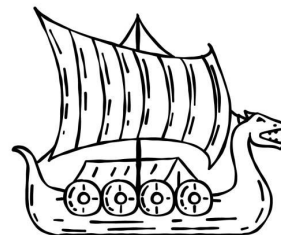
a. Calling conventions/scalarization: маленькие\* валуи передаются в и возвращаются из функций на регистрах

b. Heap-flattening: маленькие\* валуи инлайнятся\*\* в поля других объектов и массивов

c. `value` классы - все еще наследники `j.l.Object`

d. Многие классы стандартной библиотеки становятся\*\*\* валуями (уменьшаем великий разлом):

- `java.lang.Integer, Float, ...`
- `java.time: Duration, Instant, LocalTime, ...`
- `java.util.Optional, ...`



# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

Java 26 -> "works" fine

Java 27 --enable-preview -> Exception in thread "main" java.lang.IdentityException:  
Cannot synchronize on an instance of value class java.lang.Integer.

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}
```



```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

Java 26 -> "works" fine

Java 27 --enable preview -> Exception in thread "main" j.l.IdentityException:  
Cannot synchronize on an instance of value class java.lang.Integer

# Сложные вопросы: обратная совместимость

```
boolean contains(Object[] array, Object element, Object lock) {  
    synchronized(lock) {  
        for (int i = 0; i < array.length; i++) {  
            if (array[i] == element) {  
                return true;  
            }  
        }  
    }  
    return false;  
}
```

Конечно же, так и раньше **не стоило** делать (кэширование Integer-ов), но тем не менее!

```
contains(array, el, Integer.valueOf(42));
```

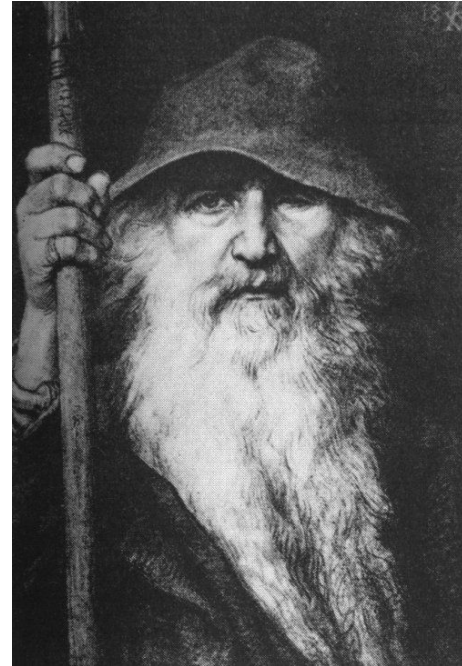
Java 26 -> "works" fine

Java 27 --enable preview -> **Exception in thread "main" j.l.IdentityException:  
Cannot synchronize on an instance of value class java.lang.Integer**

# Сложные вопросы: обратная совместимость

Встраивание в общую систему типов:

- ➕ Позволяет писать обобщенный код для `reference` и `value` типов
- ➕ Много старого кода заработает лучше (быстрее) из коробки, если просто добавить классу `value`



# Сложные вопросы: обратная совместимость

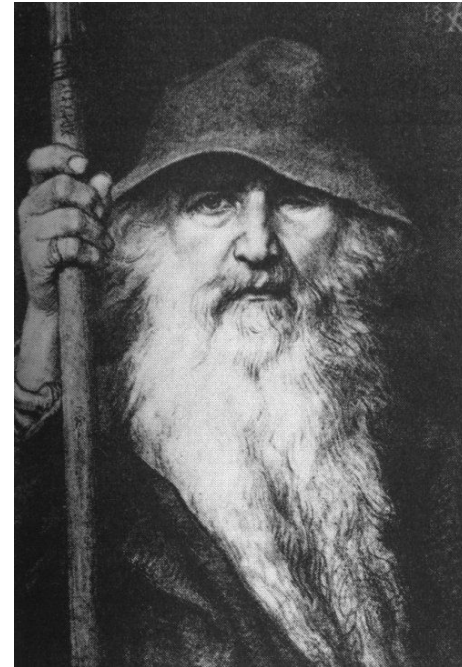
Встраивание в общую систему типов:

⊕ Позволяет писать обобщенный код для **reference** и **value** типов

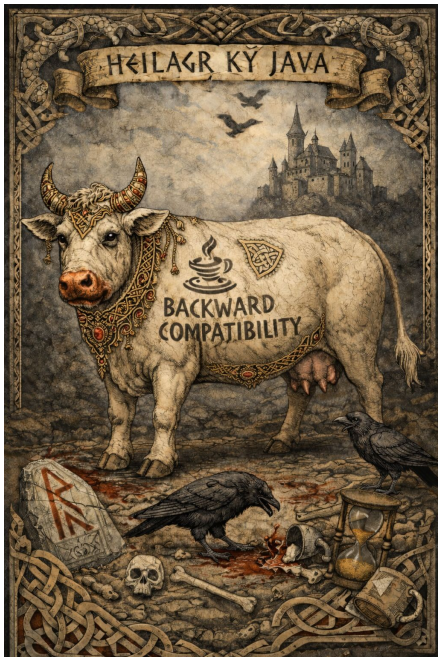
⊕ Много старого кода заработает лучше (быстрее) из коробки, если просто добавить классу **value**



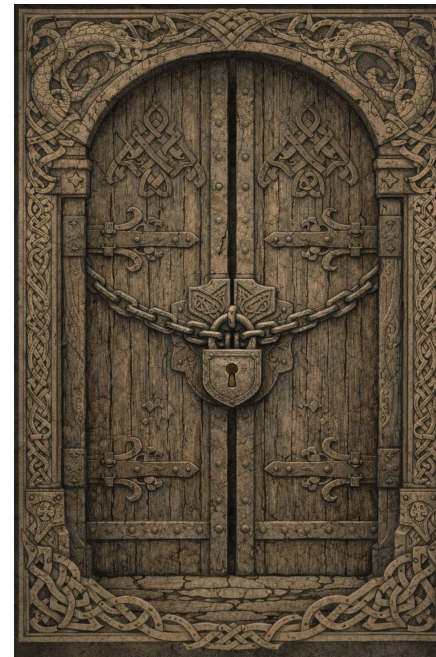
Но цена этому: проверки в рантайме (значит старый код может **замедлиться**) и даже слом обратной совместимости (пусть и для не самого хорошего кода)



# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

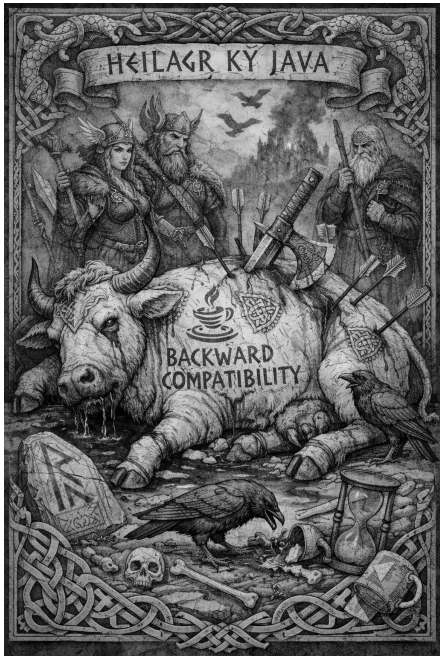


# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость  
Runtime checks

# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

Runtime checks



Инициализация



# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов.



```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
                            name + "; age = " +
                            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print(); ←
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

Student: name = Ivanov; id = 0 ←

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print(); ←
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 0
Student: name = Ivanov; id = 421414 ←
```

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 0
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

**final** поле поменялось, удобно!

# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать непроинициализированные еще поля



# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать **непроинициализированные** еще поля (кое-как спасает тот факт, что в Java [пока что] все имеет право быть проинициализированно нулем, но от этого не сильно легче)



# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать **непроинициализированные** еще поля (кое-как спасает тот факт, что в Java [пока что] все имеет право быть проинициализированно нулем, но от этого не сильно легче)
2. Да и не только `super`. А что, если ваш `this` утек из конструктора до его окончания?



# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать **непроинициализированные** еще поля (кое-как спасает тот факт, что в Java [пока что] все имеет право быть проинициализированно нулем, но от этого не сильно легче)
2. Да и не только `super`. А что, если ваш `this` утек из конструктора до его окончания? Кто угодно может наблюдать экземпляр класса в **невалидном** состоянии



# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать **непроинициализированные** еще поля (кое-как спасает тот факт, что в Java [пока что] все имеет право быть проинициализированно нулем, но от этого не сильно легче)
2. Да и не только `super`. А что, если ваш `this` утек из конструктора до его окончания? Кто угодно может наблюдать экземпляр класса в **невалидном** состоянии

А как же быть с `value` классами? Что, если их кто-то увидит в невалидном состоянии?

# Сложные вопросы: инициализация

Как известно, в Java есть проблемы с инициализацией объектов:

1. Т.к. `super()` выполняется पहले тела наследника, то он может наблюдать **непроинициализированные** еще поля (кое-как спасает тот факт, что в Java [пока что] все имеет право быть проинициализированно нулем, но от этого не сильно легче)
2. Да и не только `super`. А что, если ваш `this` утек из конструктора до его окончания? Кто угодно может наблюдать экземпляр класса в **невалидном** состоянии

А как же быть с `value` классами? Что, если их кто-то увидит в невалидном состоянии? (они ведь имутабельные! И `==` сравнивает их по содержимому! все инварианты сломаются, все гораздо хуже, чем с `final`)

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

1. **Ограничить** наследование `value` классов:  
разрешить наследовать только тех, у кого тривиальный конструктор

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

1. **Ограничить** наследование `value` классов: разрешить наследовать только тех, у кого тривиальный конструктор
2. Для создания валуев использовать новый набор **байткодных** инструкций и специальные сгенерированные статические `fabric` методы

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

```
value record Point(int x, int y) { }
```



```
static <vnew>(II):LPoint; {  
    aconst_init class Point;  
    iload_0;  
    withfield Point.x:I;  
    iload_1;  
    withfield Point.y:I;  
    areturn;  
}
```



статический метод вместо `<init>`,  
возвращает сконструированный и  
корректный объект

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

```
value record Point(int x, int y) { }
```



```
static <vnew>(II):LPoint; {  
    aconst_init class Point;  
    iload_0;  
    withfield Point.x:I;  
    iload_1;  
    withfield Point.y:I;  
    areturn;  
}
```



новая инструкция: создает (корректный) экземпляр `value` класса, проинициализированный "нулями"

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

```
value record Point(int x, int y) { }
```



```
static <vnew>(II):LPoint; {  
    aconst_init class Point;  
    iload_0;  
    withfield Point.x:I;  
    iload_1;  
    withfield Point.y:I;  
    areturn;  
}
```



новые инструкции: создает новый (корректный) экземпляр `value` класса, копируя предыдущий, но добавляя к нему одно поле

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

```
value record Point(int x, int y) { }
```



```
static <vnew>(II):LPoint; {  
    aconst_init class Point;  
    iload_0;  
    withfield Point.x:I;  
    iload_1;  
    withfield Point.y:I;  
    areturn;  
}
```



И никаких вызовов `super`! (т.к. тривиальные)



новые инструкции: создает новый (корректный) экземпляр `value` класса, копируя предыдущий, но добавляя к нему одно поле

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Старое решение (до 2024 года):

Плюсы:

- ✓ ну, в принципе работает, никто не увидит утекший и не проинициализированный `instance` (может его копию)

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Старое решение (до 2024 года):

Минусы:

- ✓ Жесткие ограничения на наследование 🤔

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Старое решение (до 2024 года):

Минусы:

- ✓ Жесткие ограничения на наследование 🤔
- ✓ Параллельный механизм инициализации для `value` 🧠

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Старое решение (до 2024 года):

Минусы:

- ✓ Жесткие ограничения на наследование 🙄
- ✓ Параллельный механизм инициализации для `value` 🤖
- ✓ Все равно же могут утечь пусть и корректные, но еще по семантике не проинициализированные до конца валуи!



# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Новое решение (с 2024 года):

# Сложные вопросы: инициализация

Проблема #1: никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Новое решение (с 2024 года):

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится.  
По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`...

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        super(name, age);
        this.id = id;
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 0
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

final поле поменялось, удобно!

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        this.id = id;
        super(name, age);
    }
}
```

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 421414
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

теперь все хорошо 😊

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int age, int id) {
        System.out.print(this); ←
        this.id = id;
        super(name, age);
    }
}
```

error: cannot reference this before  
supertype constructor has been called

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 18, 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 421414
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

теперь все хорошо 😊  
(ну, может чуть-чуть неудобно)

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int id) {
        System.out.print(age); ←
        this.id = id;
        super(name, 18);
    }
}
```

error: cannot reference age before  
supertype constructor has been called

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 421414
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

теперь все хорошо 😊  
(ну, может чуть-чуть неудобно)

```
class Person {
    String name;
    int age;

    void print() {
        System.out.println("Person: name = " +
            name + "; age = " +
            age);
    }

    Person(String name, int age) {
        this.name = name;
        this.age = age;
        print();
    }
}
```

```
class Student extends Person {
    final int id;

    void print() {
        System.out.println("Student: name = " +
            name + "; id = " +
            id);
    }

    Student(String name, int id) {
        print();
        this.id = id;
        super(name, 18);
    }
}
```

error: cannot reference print() before  
supertype constructor has been called

```
void main() {
    var s = new Student("Ivanov", 421414);
    s.print();
}
```

```
Student: name = Ivanov; id = 421414
Student: name = Ivanov; id = 421414
```

теперь все хорошо 😊  
(ну, может чуть-чуть неудобно)

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

С одной стороны, это позволяет проинициализировать поля до `super()`, избавившись от проблемы. С другой - это относительно безопасно, до вызова `super()` `this` никуда не утечет.

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

С одной стороны, это позволяет проинициализировать поля до `super()`, избавившись от проблемы. С другой - это относительно безопасно, до вызова `super()` `this` никуда не утечет.

И реализуется легко - чисто на уровне `javac`!

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

С одной стороны, это позволяет проинициализировать поля до `super()`, избавившись от проблемы. С другой - это относительно безопасно, до вызова `super()` `this` никуда не утечет.

И реализуется легко - чисто на уровне `javac`!

**Status: Delivered.** Но как это связано с `value` классами?

# Сложные вопросы: инициализация

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

**Идея:** давайте писать код в конструкторе ДО вызова `super()`... но при этом запретим использовать до этого вызова `this` (кроме как для **выставления** полей)

С одной стороны, это позволяет проинициализировать поля до `super()`, избавившись от проблемы. С другой - это относительно безопасно, до вызова `super()` `this` никуда не утечет.

И реализуется легко - чисто на уровне `javac`!

**Status: Delivered.** Но как это связано с `value` классами?

Всё просто: **все поля** `value` классов обязаны инициализироваться до вызова `super()` по общим правилам. Называется **strictly initialized**.<sup>169</sup>

```
abstract value class Point {  
    int x, y;  
  
    Point(int x, int y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```



```
abstract value class Point {  
    int x, y;  
  
    Point(int x, int y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```

```
value class ColoredPoint extends Point {  
    byte color;  
  
    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {  
        this.color = color;  
        super(x, y);  
        System.out.println(this);  
    }  
}
```



```
abstract value class Point {  
    int x, y;  
  
    Point(int x, int y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```

```
value class ColoredPoint extends Point {  
    byte color;  
  
    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {  
        this.color = color;  
        super(x, y);  
        System.out.println(this);  
    }  
}
```



Все поля **обязаны** быть  
проинициализированы до  
super()!



```
abstract value class Point {
    int x, y;

    Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
    }
}
```

```
value class ColoredPoint extends Point {
    byte color;

    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {
        this.color = color;
        super(x, y);
        System.out.println(this);
    }
}
```



Все поля **обязаны** быть проинициализированы до `super()`!

При этом до `super()` нельзя пользоваться `this`

```
abstract value class Point {
    int x, y;

    Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
    }
}
```

```
value class ColoredPoint extends Point {
    byte color;
```

```
    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {
        this.color = color;
        → System.out.println(this);
        super(x, y);
    }
}
```

cannot reference this before supertype  
constructor has been called



← Все поля **обязаны** быть  
проинициализированы до  
super()!

При этом до super()  
нельзя пользоваться  
**this**

```
abstract value class Point {
    int x, y;

    Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
    }
}
```

```
value class ColoredPoint extends Point {
    byte color;

    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {
        this.color = color;
        super(x, y);
        System.out.println(this);
    }
}
```



Все поля **обязаны** быть проинициализированы до `super()`!

При этом до `super()` нельзя пользоваться `this` (после - ок, уже все сконструировано)

```
abstract value class Point {
    int x, y;

    Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
        System.out.println(this);
    }
}
```

cannot reference this  
before supertype  
constructor has been  
called



```
value class ColoredPoint extends Point {
    byte color;

    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {
        this.color = color;
        super(x, y);
        System.out.println(this);
    }
}
```



Все поля **обязаны** быть  
проинициализированы до  
super()!

При этом до super()  
нельзя пользоваться  
**this** (после - ок, уже  
все сконструировано)

```
abstract value class Point {
    int x, y;

    Point(int x, int y) {
        this.x = x;
        this.y = y;
        System.out.println(this);
        // implicit super();
    }
}
```

cannot reference this  
before supertype  
constructor has been  
called



```
value class ColoredPoint extends Point {
    byte color;

    ColoredPoint(int x, int y, byte color) {
        this.color = color;
        super(x, y);
        System.out.println(this);
    }
}
```



Все поля **обязаны** быть  
проинициализированы до  
super()!

При этом до super()  
нельзя пользоваться  
**this** (после - ок, уже  
все сконструировано)

# Сложные вопросы: инициализация

**Проблема #1:** никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

Новое решение (с 2024 года):

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

Все поля `value` классов - `strictly initialized` => никто никогда больше не сможет увидеть недоинициализированный инстанс `value` 🎉

# Сложные вопросы: инициализация

**Проблема #1:** никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

-----  
Старое решение (до 2024 года):

```
value record Point(int x, int y) { }
```



```
static <vnew>(II):LPoint; {  
    aconst_init class Point;  
    iload_0;  
    withfield Point.x:I;  
    iload_1;  
    withfield Point.y:I;  
    areturn;  
}
```



статический метод вместо `<init>`,  
возвращает сконструированный и  
корректный объект

# Сложные вопросы: инициализация

**Проблема #1:** никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

---

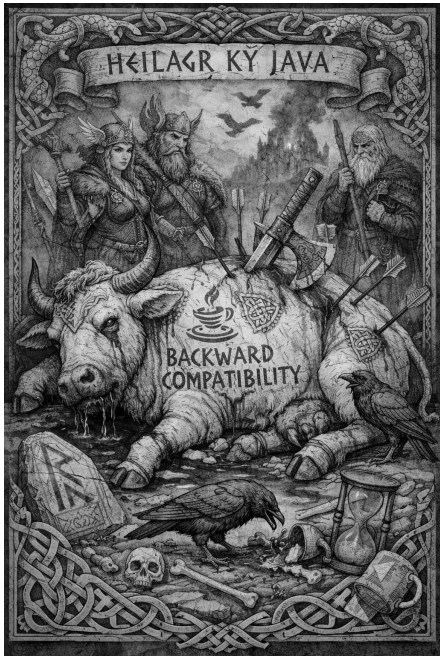
Новое решение (с 2024 года):

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

Все поля `value` классов - `strictly initialized` => никто никогда больше не сможет увидеть недоинициализированный инстанс `value` 🎉

Намного проще с точки зрения реализации, и аккуратно вписывается в язык, переплетаясь с другими новыми фичами!

# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

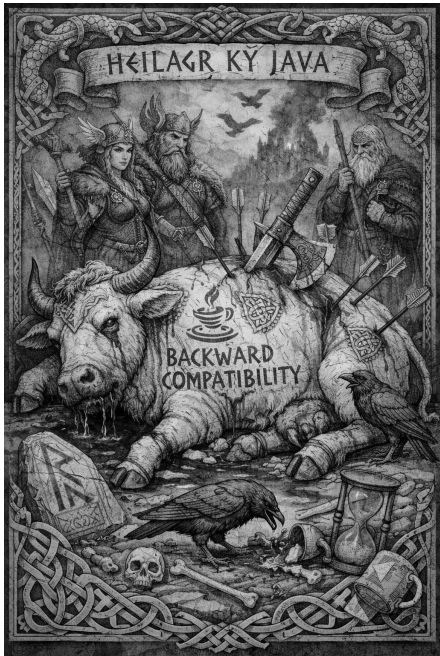
Runtime checks



Инициализация



# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

Runtime checks

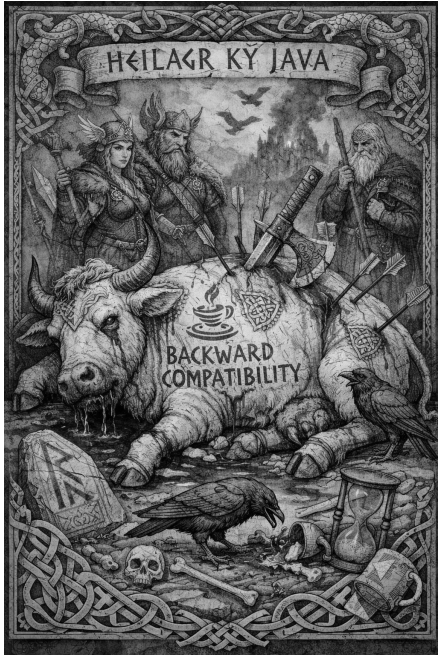


Инициализация

Strictly initialized fields



# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

Runtime checks

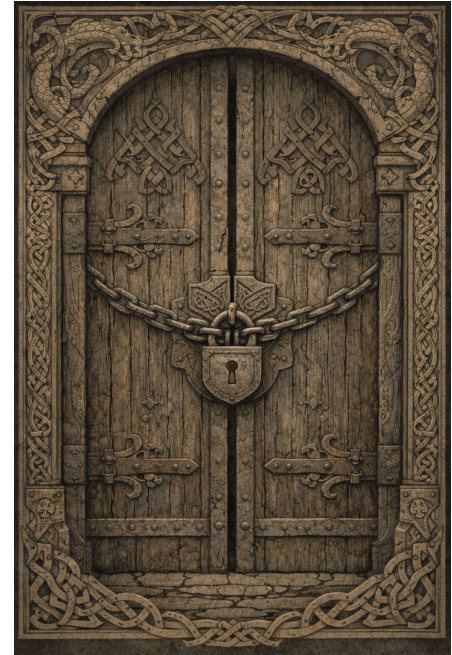


Инициализация

Strictly initialized fields



Нулевильность



# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
  
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null; ← норм или стрём?  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
}
```

В предыдущих версиях Valhalla это бы просто не скомпилировалось

норм или стрём?

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Старое решение:** это **стрём**. Никаких `null`-ов в переменных типа `value` классов. Примитивам же не нужны `null`-ы? А мы делаем кастомные примитивы.

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Старое решение:** это **стрём**. Никаких `null`-ов в переменных типа `value` классов. Примитивам же не нужны `null`-ы? А мы делаем кастомные примитивы.

**Как реализовывали:** вводили новый тип дескрипторов для `value`-классов

Для обычных референс типов: `Ljava/lang/Object;`

Для обычных `value` типов: `Qmy/value/Test;`

JVM на всех уровнях (`javac`, верификатор, рантайм) **бдит**, чтобы в переменную с `Q`-дескриптором не записали `null`.

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Старое решение:** это **стрём**. Никаких `null`-ов в переменных типа `value` классов. Примитивам же не нужны `null`-ы? А мы делаем кастомные примитивы.

**Как реализовывали:** вводили новый тип дескрипторов для `value`-классов

Для обычных референс типов: `Ljava/lang/Object;`

Для обычных `value` типов: `Qmy/value/Test;`

JVM на всех уровнях (javac, верификатор, рантайм) **бдит**, чтобы в переменную с Q-дескриптором не записали `null`.

Правда у `value` типов были и L-дескрипторы: `Lmy/value/Test;` 😬

Все потому, что `value` типы могли бокситься автоматически (и начинать принимать `null`)

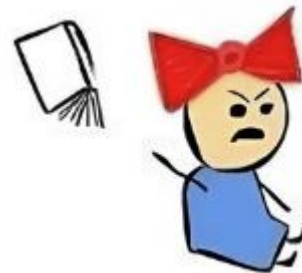
# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Старое решение:** это **стрём**. Никаких `null`-ов в переменных типа `value` классов. Примитивам же не нужны `null`-ы? А мы делаем кастомные примитивы.

**Как реализовывали:** вводили новый тип дескрипторов для `value`-классов

**Как это было:** ОЧЕНЬ СЛОЖНО, мало кому нравилось



# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Старое решение:** это **стрём**. Никаких `null`-ов в переменных типа `value` классов. Примитивам же не нужны `null`-ы? А мы делаем кастомные примитивы.

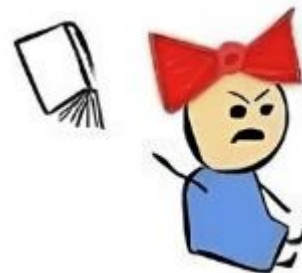
**Как реализовывали:** вводили новый тип дескрипторов для `value`-классов

**Как это было:** ОЧЕНЬ СЛОЖНО, мало кому нравилось, включая архитекторов JVM:

## We don't need no stinkin' Q descriptors

Brian Goetz [brian.goetz at oracle.com](mailto:brian.goetz@oracle.com)

*Fri Jun 30 20:51:43 UTC 2023*



# Сложные вопросы: nullability

Проблема #2: должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

Новое решение: это норм!

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение:** это **норм!** (ну а что не так? пользователи привыкли работать с классами, и что в переменные можно пихать `null`, примем этот факт)



# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
}
```

В предыдущих версиях Valhalla это бы просто не скомпилировалось

норм или стрём?

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null; ← норм или стрём? Норм!  
        to = new Point(x2, y2);  
    }
```

```
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;
```

```
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

Но тогда придется  
думать о последствиях!

```
Line l = new Line(10, 10);  
println("l.from == Point(0,0)? " + (l.from == new Point(0,0)));  
println("l.from == null)? " + (l.from == null));
```

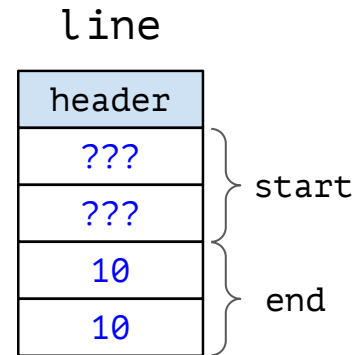
# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

Но тогда придется думать о последствиях!



```
Line l = new Line(10, 10);  
println("l.from == Point(0,0)? " + (l.from == new Point(0,0))); <- false  
println("l.from == null)? " + (l.from == null)); <- true
```

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение:** это **норм!** (ну а что не так? пользователи привыкли работать с классами, и что в переменные можно пихать `null`, примем этот факт)

**Последствия:** нужно как-то по (потенциально скаларизованному или проинлайненному в другой объект) экземпляру `value` класса понимать, `null` это или нет.

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение:** это **норм!** (ну а что не так? пользователи привыкли работать с классами, и что в переменные можно пихать `null`, примем этот факт)

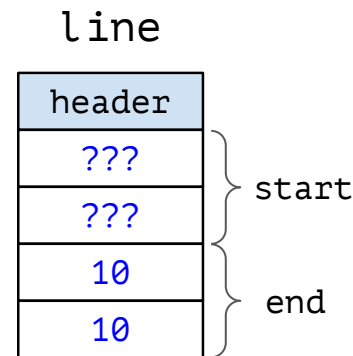
**Последствия:** нужно как-то по (потенциально скаларизованному или проинлайненному в другой объект) экземпляру `value` класса понимать, `null` это или нет. Придется где-то хранить эту информацию!

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```



```
Line l = new Line(10, 10);  
println("l.from == Point(0,0)? " + (l.from == new Point(0,0))); <- false  
println("l.from == null)? " + (l.from == null)); <- true
```

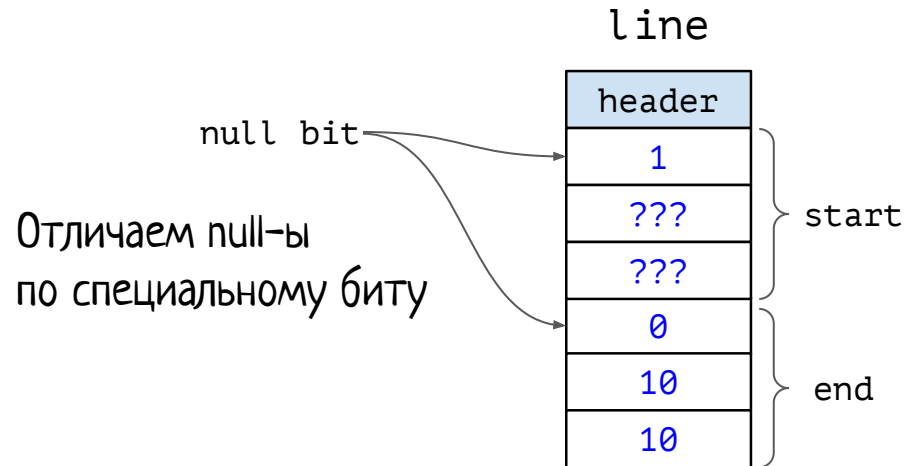
# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте) принимать `null`, в качестве значения?

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(int x2, int y2) {  
        from = null;  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

```
Line l = new Line(10, 10);  
println("l.from == Point(0,0)? " + (l.from == new Point(0,0))); <- false  
println("l.from == null)? " + (l.from == null)); <- true
```



# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение:** это **норм!** (ну а что не так? пользователи привыкли работать с классами, и что в переменные можно пихать `null`, примем этот факт)

**Последствия:** нужно как-то по (потенциально скаларизованному или проинлайненному в другой объект) экземпляру `value` класса понимать, `null` это или нет. Придется где-то хранить эту информацию!

Очень просто по семантике, но как-то больно: далеко не всем нужны эти `null`-ы, а размер у всех вырастет. **Стрём!**

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

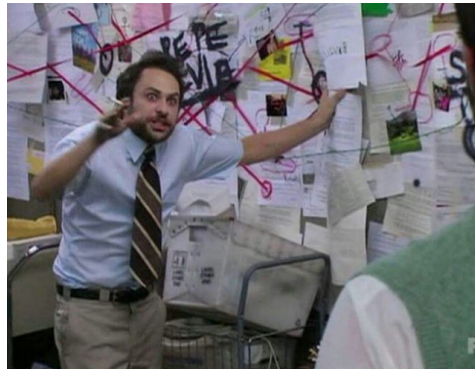
**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

И это удивительным образом пересекается с идеей добавления в Java `Null-Restricted` и `Nullable types`: <https://openjdk.org/jeps/8303099>



# Null-Restricted и Nullable types

**Лирическое отступление:** популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля.

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
Object? nullableObj; // = null;  
Object! nullRestrictedObj = new Object();
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
Object? nullableObj; // = null;
```

```
Object! nullRestrictedObj = new Object();
```

```
nullableObj = nullRestrictedObj; // каст без проблем
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
Object? nullableObj; // = null;
```

```
Object! nullRestrictedObj = new Object();
```

```
nullableObj = nullRestrictedObj; // каст без проблем
```

```
nullableObj = null;
```

```
nullRestrictedObj = nullableObj; // compiled, but NPE
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
String? getSecondName(Person! person) {  
    ... // прекрасно работает с параметрами и  
        // возвращаемыми значениями  
}
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
class Person {  
    String! name; // и в целом с полями  
    int age;
```

```
}
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
class Person {  
    String! name; // и в целом с полями  
    int age;  
  
    Person(String name, int age) {  
        System.out.println(this.name); // что напечатает?  
        this.name = name;  
        this.age = age;  
    }  
}
```

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
class Person {  
    String! name; // и в целом с полями  
    int age;
```

```
    Person(String name, int age) {  
        System.out.println(this.name); // что напечатает?  
        this.name = name;  
        this.age = age;  
    }
```

Ну нет, это **плохо**. Мы больше не можем инициализировать такие поля **null**-ами!

Знакомая проблема? Неинициализированное поле в конструкторе

# Сложные вопросы: инициализация

**Проблема #1:** никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

Новое решение (с 2024 года):

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513: Flexible Constructor Bodies](#)

Все поля `value` классов - `strictly initialized` => никто никогда больше не сможет увидеть недоинициализированный инстанс `value` 🎉

Намного проще с точки зрения реализации, и аккуратно вписывается в язык, переплетаясь с другими новыми фичами!

# Сложные вопросы: инициализация

**Проблема #1:** никто не должен видеть не до конца проинициализированные экземпляры `value` классов

Как это гарантировать?

Новое решение (с 2024 года):

Вообще, ситуация с изменяемыми `final`-ами тоже никому не нравится. По этому поводу есть интересный [JEP-513](#): Flexible Constructor Bodies

Все поля `value` классов - `strictly initialized` => никто никогда больше не сможет увидеть недоинициализированный инстанс `value` 🎉

Намного проще с точки зрения реализации, и аккуратно вписывается в язык, переплетаясь с другими новыми фичами!

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
class Person {  
    String! name; // и в целом с полями  
    int age;  
  
    Person(String name, int age) {  
        this.name = name; ←  
        this.age = age;  
        // super();  
    }  
}
```

Все null-restricted поля тоже становятся strictly initialized, т.е. должны быть проинициализированы до вызова super() ✨

# Null-Restricted и Nullable types

Лирическое отступление: популярная во многих языках программирования (Kotlin, Swift, C#, etc) идея - помечать nullable переменные и поля. Теперь **появляется** в Java:

```
class Person {  
    String! name; // и в целом с полями  
    int age;  
  
    Person(String name, int age) {  
        this.name = name; ←  
        this.age = age;  
        // super();  
    }  
}
```

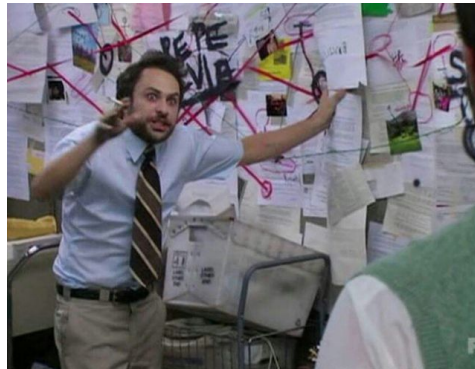
Все null-restricted поля тоже становятся **strictly initialized**, т.е. должны быть проинициализированы до вызова `super()`, ну и в безопасном контексте, без утекания `this`

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

И это удивительным образом пересекается с идеей добавления в Java `Null-Restricted` и `Nullable` types: <https://openjdk.org/jeps/8303099>



# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

Почти в точности таким же **синтаксисом**, как с обычными типами:

```
value record Point(int x, int y) { }
class Line {
    Point from;
    Point to;

    Line(int x2, int y2) {
        from = null;
        to = new Point(x2, y2);
    }
}
```

← норм

# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

Почти в точности таким же **синтаксисом**, как с обычными типами:

```
value record Point(int x, int y) { }
class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x2, int y2) {
        from = null;
        to = new Point(x2, y2);
    }
}
```

← compilation error

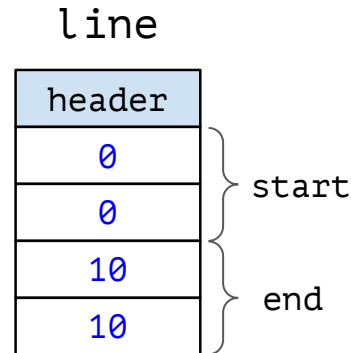
# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

Почти в точности таким же **синтаксисом**, как с обычными типами:

```
value record Point(int x, int y) { }  
class Line {  
    Point! from;  
    Point! to;  
  
    Line(int x2, int y2) {  
        from = new Point(0, 0);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```



Теперь уверены про раскладку, она компактная делаем так 👍

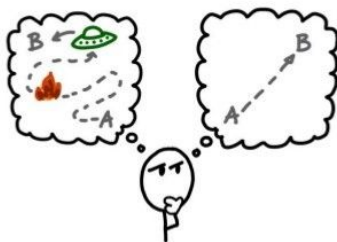
# Сложные вопросы: nullability

**Проблема #2:** должны ли поля типа `value` класса (в другом объекте, да и вообще) принимать `null`, в качестве значения?

**Новое решение (улучшенное):** дать пользователю выбор, когда переменная или поле типа `value` может принимать `null` (тогда он за это заплатит), а когда нет.

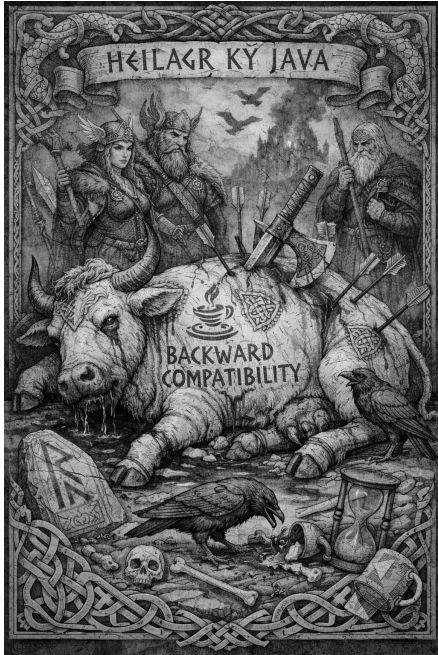
Реализуется **исключительно** на уровне `javac`, верификатора и пары проверок в рантайме. Очень просто!

## Occam's Razor



*"When faced with two equally good hypotheses, always choose the simpler."*

# Стражи Вальхаллы



Обратная  
совместимость

Runtime checks

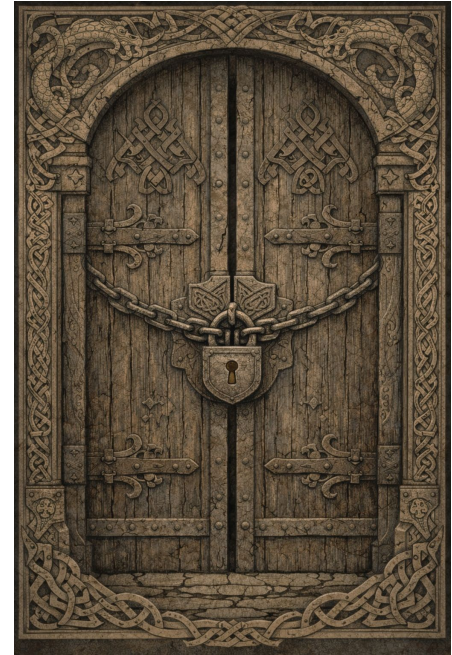


Инициализация

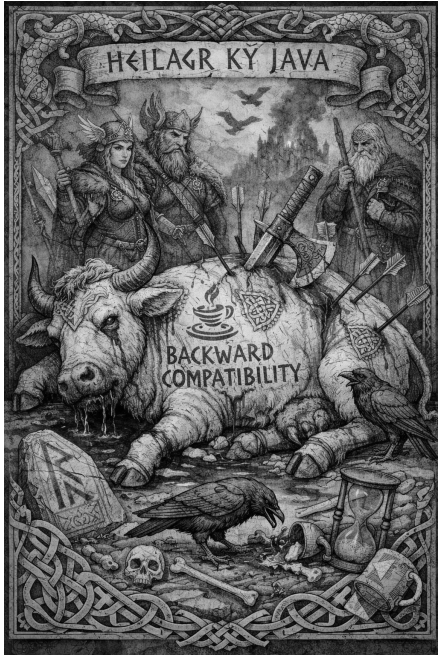
Strictly initialized fields



Нуллабельность



# Стражи Вальхаллы



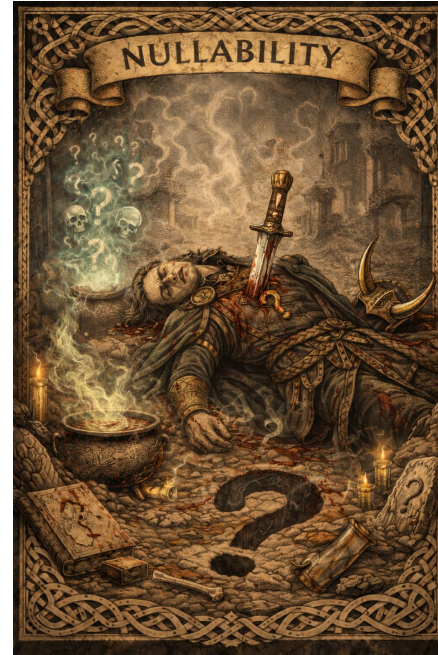
Обратная  
совместимость

Runtime checks



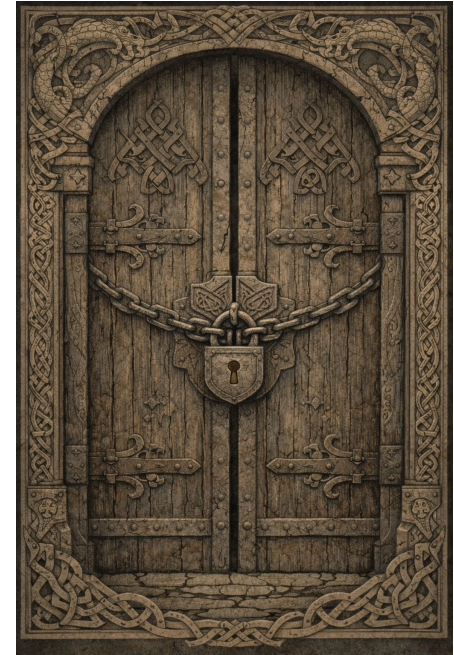
Инициализация

Strictly initialized fields

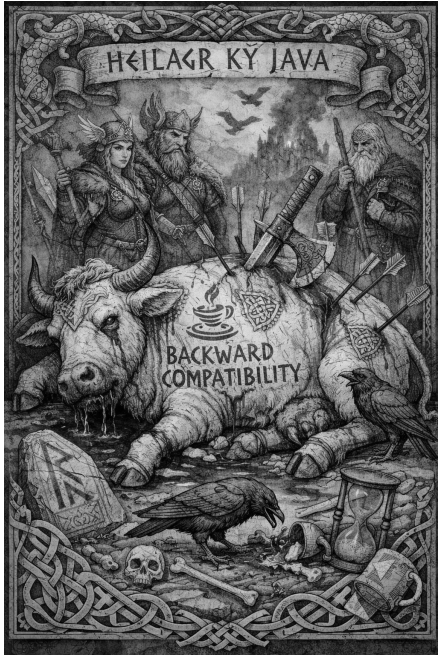


Нулевичность

Null-restricted fields



# Стражи Вальхаллы



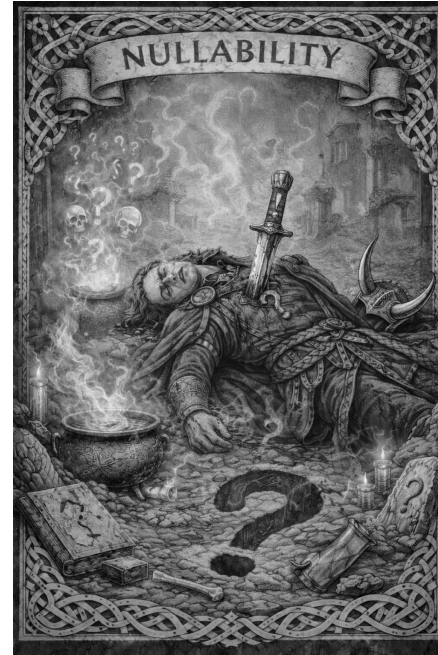
Обратная  
совместимость

Runtime checks



Инициализация

Strictly initialized fields



Нуллируемость

Null-restricted fields



Неатомарный доступ  
к полям

NON-ATOMIC ACCESS

# Сложные вопросы: атомарность доступа

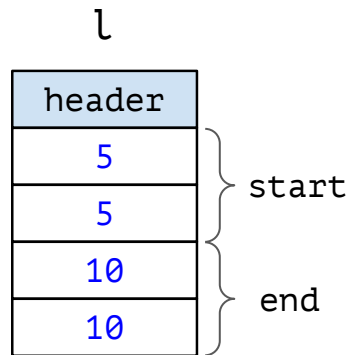
**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса.  
Атомарен ли доступ к этому полю?

# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

```
value record Point(int x, int y) { }  
  
class Line {  
    Point! from;  
    Point! to;  
  
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        from = new Point(x1, y1);  
        to = new Point(x2, y2);  
    }  
}
```

`Line l = new Line(5, 5, 10, 10);`



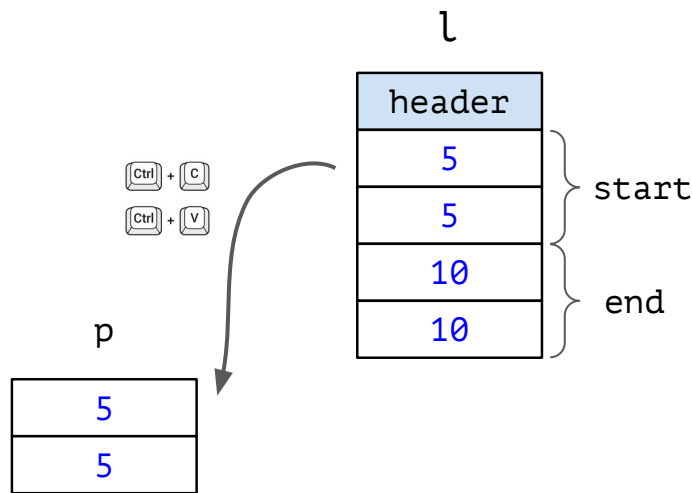
# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

```
value record Point(int x, int y) { }  
static Point! p = new Point(0, 0);
```

```
class Line {  
    Point! from;  
    Point! to;  
  
    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        ...  
    }  
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);  
p = l.from;
```



# Сложные вопросы: атомарность доступа

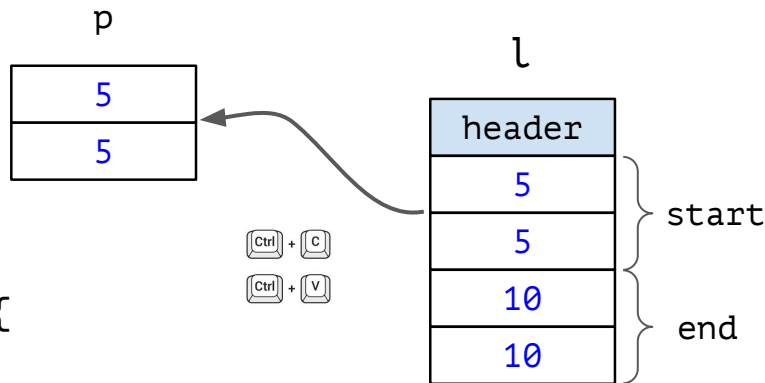
**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}

Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`?

# Сложные вопросы: атомарность доступа

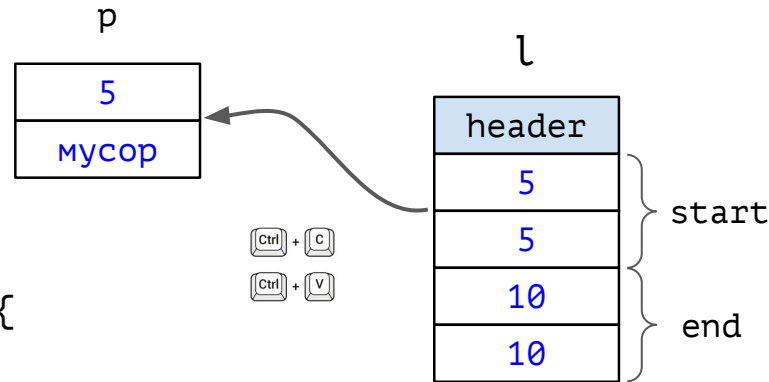
**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`? Он увидит `p` в **невалидном** состоянии.

# Сложные вопросы: атомарность доступа

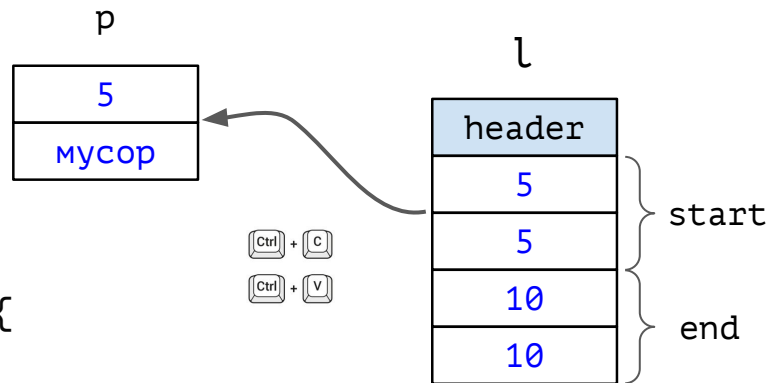
**Проблема #3:** допустим, в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`? Он увидит `p` в **невалидном** состоянии. Прерывать **нельзя!**

# Сложные вопросы: атомарность доступа

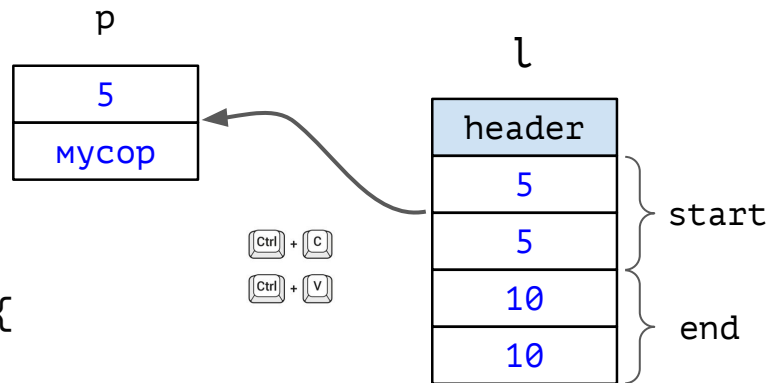
Проблема #3.5: доступ **должен** быть атомарным. А как этого достичь то?

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}

Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`? Он увидит `p` в **невалидном** состоянии. Прерывать **нельзя!**

# Сложные вопросы: атомарность доступа

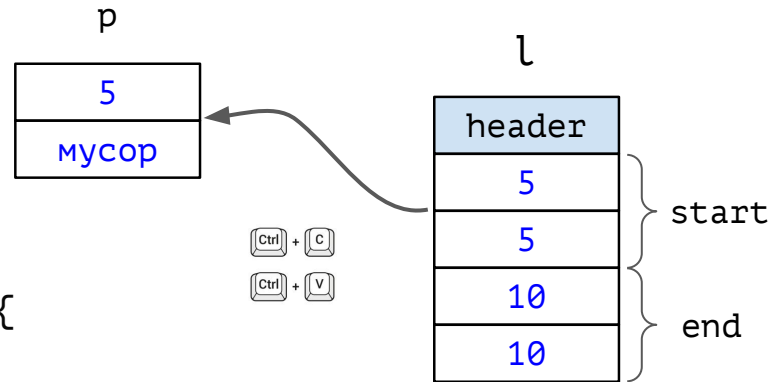
**Проблема #3.5:** доступ **должен** быть атомарным. А как этого достичь то? При том достичь максимально эффективно!

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`? Он увидит `p` в **невалидном** состоянии. Прерывать **нельзя!**

# Сложные вопросы: атомарность доступа

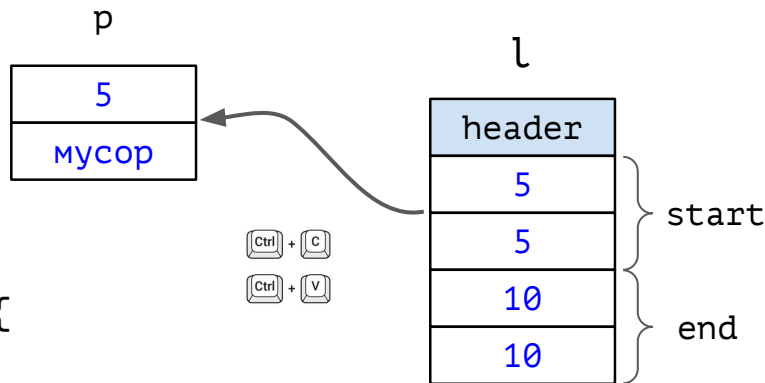
Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда скопируем все одним широким мувом)

```
value record Point(int x, int y) { }
static Point! p = new Point(0, 0);

class Line {
    Point! from;
    Point! to;

    Line(int x1, int y1, int x2, int y2) {
        ...
    }
}

Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
p = l.from;
```



А что, если в середине копирования другой тред посмотрит на `p`? Он увидит `p` в **невалидном** состоянии. Прерывать **нельзя!**

# Сложные вопросы: атомарность доступа

Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда копируем все одним широким мувом)

А что делать, если `value` класс больше?

# Сложные вопросы: атомарность доступа

Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда копируем все одним широким мувом)

А что делать, если value класс больше? **Не инлайнить** в объект!

# Сложные вопросы: атомарность доступа

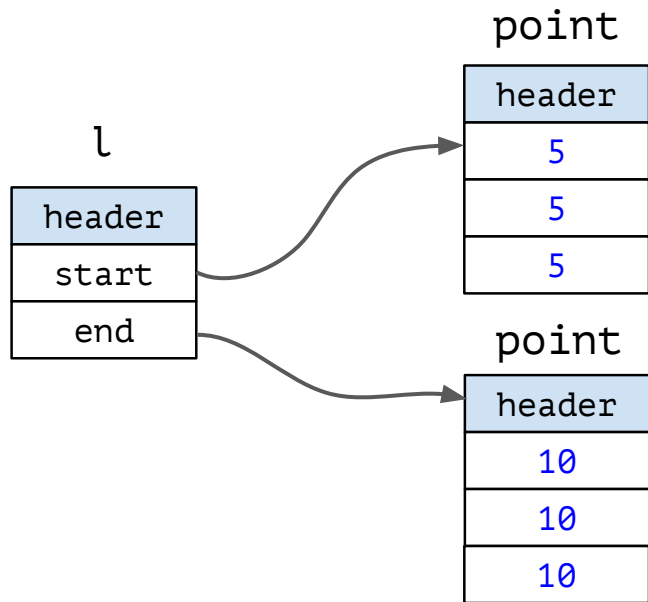
Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда скопируем все одним широким мувом)

А что делать, если `value` класс больше? **Не инлайнить** в объект!

```
value record Point(int x, int y, int z) { }
```

```
class Line {  
    Point! from;  
    Point! to;  
  
    Line(...) {  
        ...  
    }  
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 5, 10, 10, 10);
```



# Сложные вопросы: атомарность доступа

Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда скопируем все одним широким мувом)

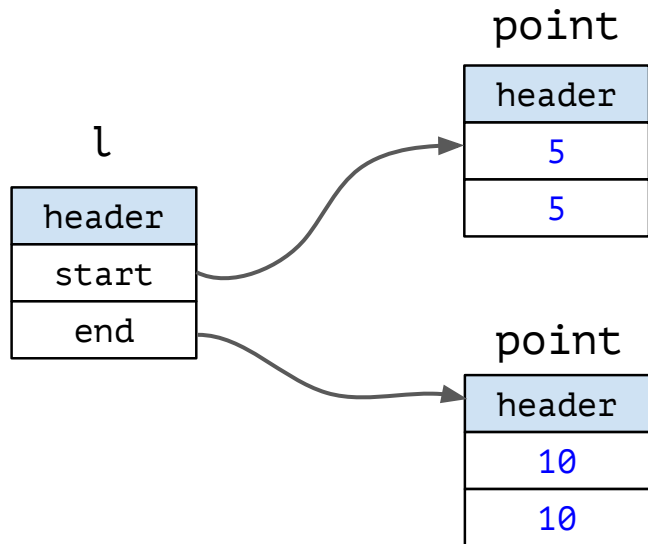
А что делать, если `value` класс больше? **Не инлайнить** в объект!

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(...) {  
        ...  
    }  
}
```

Почему?

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
```



# Сложные вопросы: атомарность доступа

Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда скопируем все одним широким мувом)

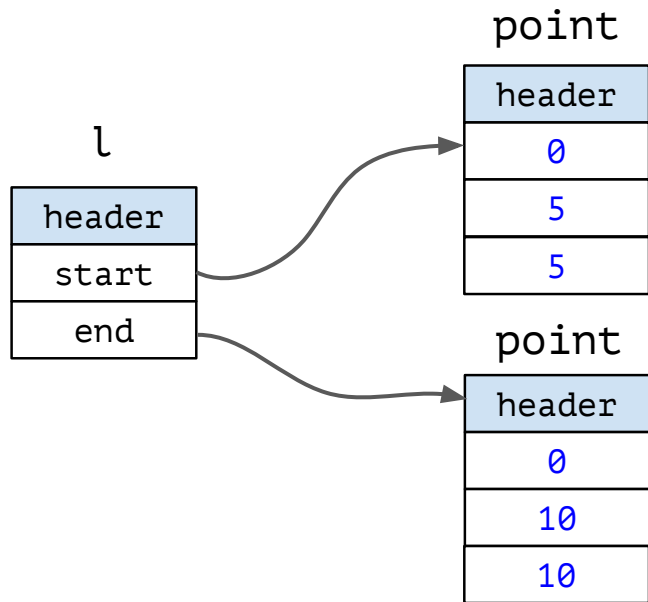
А что делать, если `value` класс больше? **Не инлайнить** в объект!

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point from;  
    Point to;  
  
    Line(...) {  
        ...  
    }  
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
```

Почему?  
Из-за null-bit-a!



# Сложные вопросы: атомарность доступа

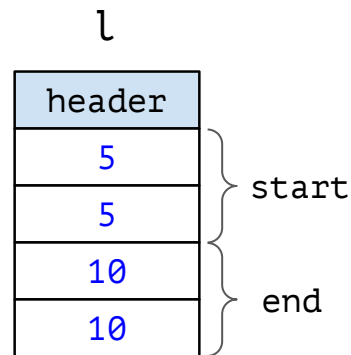
Иногда можем атомарно скопировать: если суммарный размер влезает в **64-бита** (тогда скопируем все одним широким мувом)

А что делать, если `value` класс больше? **Не инлайнить** в объект!

```
value record Point(int x, int y) { }
```

```
class Line {  
    Point! from;  
    Point! to;  
  
    Line(...) {  
        ...  
    }  
}
```

```
Line l = new Line(5, 5, 10, 10);
```



# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

**Как реализовать:** инлайнить только достаточно **маленькие** значения (< 64 бит для nullable value, <= 64 бит для null-restricted value).



# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

**Как реализовать:** инлайнить только достаточно **маленькие** значения (< 64 бит для nullable value, <= 64 бит для null-restricted value) и ждать новых эффективных инструкций для 128-бит.



# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

**Как реализовать:** инлайнить только достаточно **маленькие** значения (< 64 бит для `nullable value`,  $\leq$  64 бит для `null-restricted value`) и ждать новых эффективных инструкций для 128-бит.

Но иногда так хочется инлайнить и объекты побольше...

# Сложные вопросы: атомарность доступа

```
value class Point {  
    double x;  
    double y;  
  
    public implicit Point();  
  
    public Point(double x, double y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```


Не влезает в 64-бита, каждое поле здесь 64-битное

# Сложные вопросы: атомарность доступа

```
value class Point implements LooselyConsistentValue {  
    double x;  
    double y;  
  
    public implicit Point();  
  
    public Point(double x, double y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```

# Сложные вопросы: атомарность доступа

```
value class Point implements LooselyConsistentValue {  
    double x;  
    double y;  
  
    public implicit Point();  
  
    public Point(double x, double y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```




"я понимаю, что доступ может  
быть не атомарным и беру на себя  
ответственность"

# Сложные вопросы: атомарность доступа

```
value class Point implements LooselyConsistentValue {  
    double x;  
    double y;  
  
    public implicit Point();  
  
    public Point(double x, double y) {  
        this.x = x;  
        this.y = y;  
    }  
}
```

"я понимаю, что доступ может  
быть не атомарным и беру на себя  
ответственность"



```
Point![] ps = { new Point(0.0, 1.0) };  
new Thread(() -> ps[0] = new Point(2.0, 3.0)).start();  
    Point p = ps[0]; // may be (2.0, 1.0), among other possibilities
```

# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

**Как реализовать:** инлайнить только достаточно **маленькие** значения (< 64 бит для nullable value, <= 64 бит для null-restricted value) и ждать новых эффективных инструкций для 128-бит.

Если очень нужно инлайнить большие валуи, имплементируйте: `LooselyConsistentValue`, но тогда сами разбирайтесь с последствиями/гарантируйте атомарность.

# Сложные вопросы: атомарность доступа

**Проблема #3:** пусть в классе есть поля типа `value` класса. Атомарен ли доступ к этому полю?

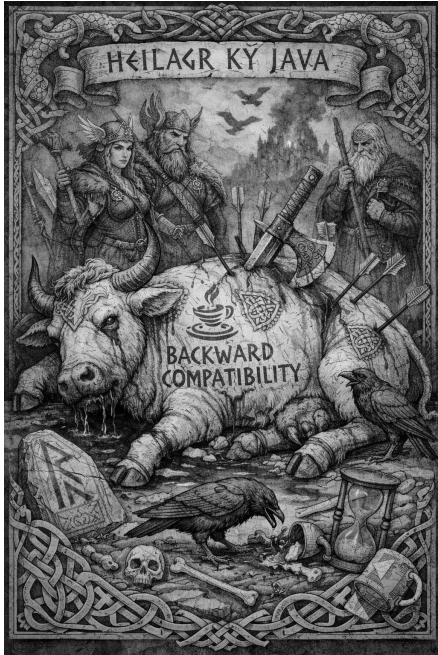
**Решение:** должен быть атомарен, иначе можно пронаблюдать невалидный валуй из другого потока.

**Как реализовать:** инлайнить только достаточно **маленькие** значения (< 64 бит для nullable value, <= 64 бит для null-restricted value) и ждать новых эффективных инструкций для 128-бит.

Если очень нужно инлайнить большие валуи, имплементируйте: `LooselyConsistentValue`, но тогда сами разбирайтесь с последствиями/гарантируйте атомарность.

*P.S. похожая история была на 32-битных системах с лонгами и даблами, доступ к ним - неатомарен! 🤪*

# Стражи Вальхаллы



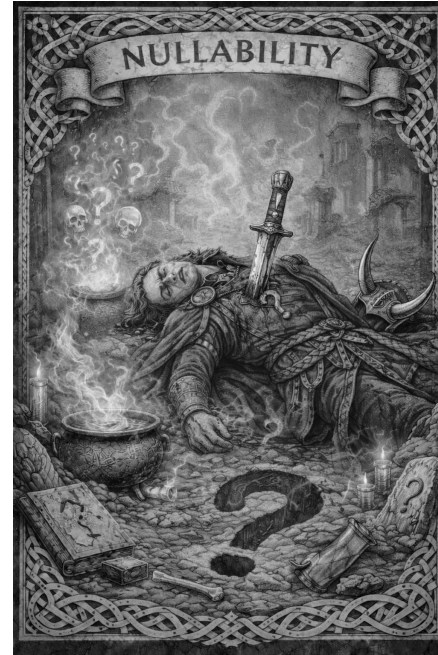
Обратная  
совместимость

Runtime checks



Инициализация

Strictly initialized fields



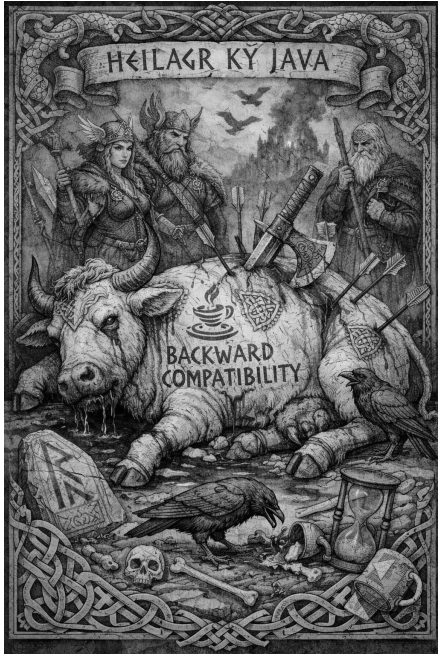
Нулевичность

Null-restricted fields



Неатомарный доступ  
к полям

# Стражи Вальхаллы



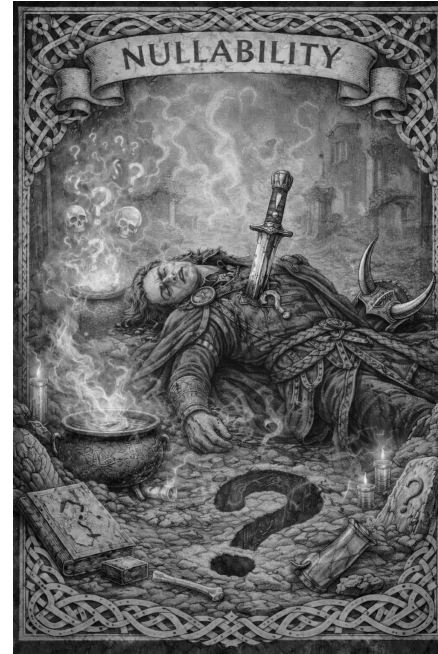
Обратная  
совместимость

Runtime checks



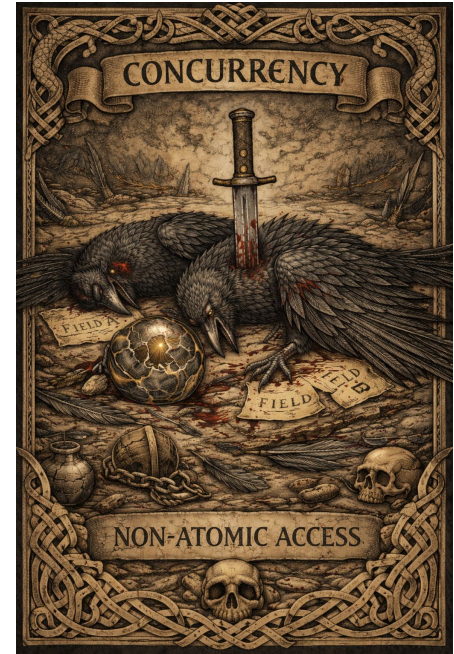
Инициализация

Strictly initialized fields



Нуллируемость

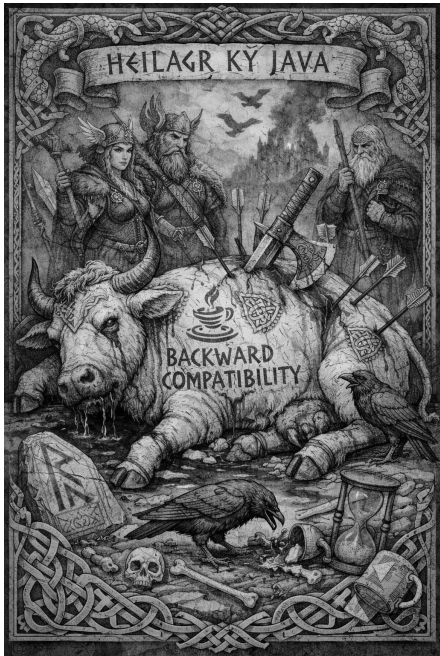
Null-restricted fields



Неатомарный доступ  
к полям

Heap flattening  
limitations

# Стражи Вальхаллы



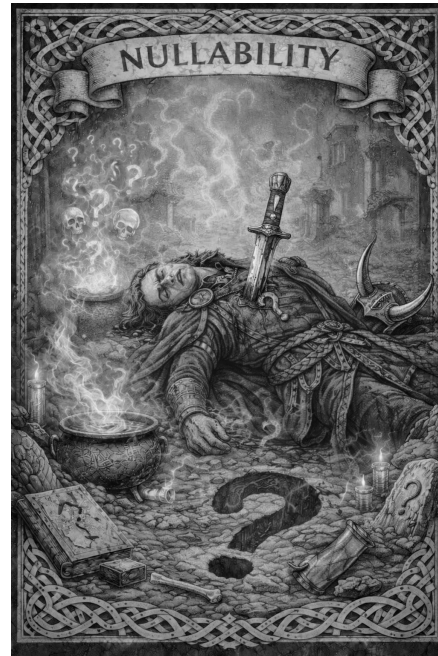
Обратная  
совместимость

Runtime checks



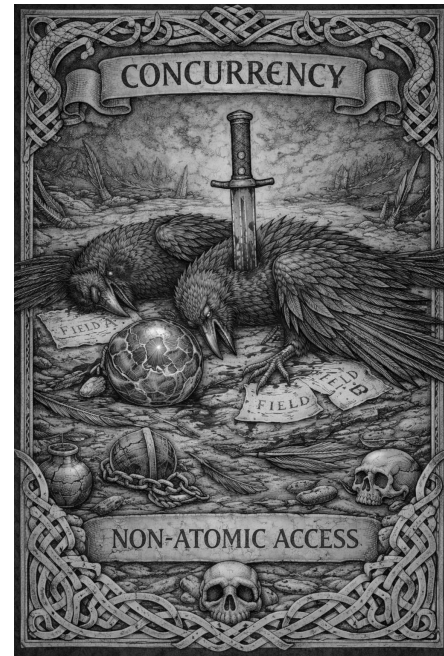
Инициализация

Strictly initialized fields



Нуллибельность

Null-restricted fields



Неатомарный доступ  
к полям

Heap flattening  
limitations

КОГДА БУДЕМ В ВАЛЬХАЛЛЕ?




# Когда будет готово?

- [JEP 513](#): Flexible Constructor Bodies  
(реализнулся в Java 25 в конце сентября)




# Когда будет готово?

- [JEP 513](#): Flexible Constructor Bodies (реализнулся в Java 25 в конце сентября) 
- [JEP-401](#): Value Classes and Objects. Скоро выйдет в preview (идет обсуждение, вероятно в Java ~~26~~ ~~27~~ 28)






# Когда будет готово?

- [JEP 513](#): Flexible Constructor Bodies (реализнулся в Java 25 в конце сентября) 
- [JEP-401](#): Value Classes and Objects. Скоро выйдет в preview (идет обсуждение, вероятно в Java ~~26~~ ~~27~~ 28)
- [JEP](#): Null-Restricted and Nullable Types (draft) and [JEP](#): null restricted values (draft)



# Когда будет готово?

- **JEP 513**: Flexible Constructor Bodies (реализнулся в Java 25 в конце сентября) 
- **JEP-401**: Value Classes and Objects. Скоро выйдет в preview (идет обсуждение, вероятно в Java ~~26~~ ~~27~~ 28) 
- **JEP**: Null-Restricted and Nullable Types (draft) and **JEP**: null restricted values (draft) 

предусловие



↓  
Позволит делать значительно больше оптимизаций и выправит семантику

# Когда будет готово?

предусловие

- [JEP 513](#): Flexible Constructor Bodies (реализнулся в Java 25 в конце сентября) 

- [JEP-401](#): Value Classes and Objects. Скоро выйдет в preview (идет обсуждение, вероятно в Java ~~26~~ ~~27~~ 28)




- [JEP](#): Null-Restricted and Nullable Types (draft) and [JEP](#): null restricted values (draft)



↓  
Позволит делать значительно больше оптимизаций и выправит семантику

- [Parametric JVM](#) (draft of a draft, 41 pages)

# Когда будет готово?

- [JEP 513](#): Flexible Constructor Bodies (реализнулся в Java 25 в конце сентября) 

- [JEP-401](#): Value Classes and Objects. Скоро выйдет в preview (идет обсуждение, вероятно в Java ~~26~~ ~~27~~ 28)

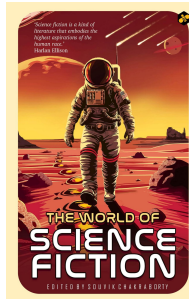


- [JEP](#): Null-Restricted and Nullable Types (draft) and [JEP](#): null restricted values (draft)



↓  
Позволит делать значительно больше оптимизаций и выправит семантику

- [Parametric JVM](#) (draft of a draft, 41 pages)  
Рассуждения о том, как реализовать специализированные дженерики (ака шаблоны) и `ArrayList<int>`



предусловие

предусловие

ЧЕМУ НАС МОЖЕТ НАУЧИТЬ ПРОЕКТ ВАЛЬХАЛЛА?



# ЧЕМУ НАС МОЖЕТ НАУЧИТЬ ПРОЕКТ Вальхалла?

- Не все вопросы решаются на стороне реализации VM. Зачастую дизайн языка важнее;



# ЧЕМУ НАС МОЖЕТ НАУЧИТЬ ПРОЕКТ Вальхалла?

- Не все вопросы решаются на стороне реализации VM. Зачастую дизайн языка важнее;
- Выкинуть переусложненный прототип - это нормально, и случается с лучшими из нас;



# ЧЕМУ НАС МОЖЕТ НАУЧИТЬ ПРОЕКТ Вальхалла?

- Не все вопросы решаются на стороне реализации VM. Зачастую дизайн языка важнее;
- Выкинуть переусложненный прототип - это нормально, и случается с лучшими из нас;
- **identity**, **nullability** и **атомарность доступа** к полю - это "дополнительные услуги", которые можно брать (и платит за них), а можно отказаться от них и сэкономить.





Q & A



Алло, это отладочная?



@GDB\_DBG

