

# Производительность языка Rust

Май 2026

# Об авторах



Юрий Грибов (yugr, the\_real\_yugr), <https://github.com/yugr>

- Разработчик и фанат системного ПО (компиляторов, рантаймов, инструментов верификации и т. п.)
- Руководитель компиляторной команды



Захар Акимов, <https://github.com/z-inform>

- Разработчик general-purpose и AI компиляторов
- Эксперт по ML in compilers

# Полная версия слайдов

- Это сокращённая версия слайдов
- Полная версия больше на 30%
  - Дополнительные темы, графики, workarounds, прюфлинки и т.п.
- Ещё больше информации есть в нашем репозитории [yugr/rust-slides](https://github.com/yugr/rust-slides)



<https://github.com/yugr/rust-slides/blob/main/RU.pdf>

# Особенности языка Rust

- Язык для высокопроизводительного системного программирования
  - Zero cost/overhead abstractions: don't pay for what you don't use + no (or minimal) runtime overhead (итераторы, closures, traits, etc.)
  - Возможность низкоуровневого тюнинга (SIMD, inline assembler, компиляторные интринсики типа `__builtin_expect`, etc.)
- Поддерживает множество современных парадигм программирования
  - Процедурное, функциональное, ООП и т.д.
- Язык сокращает количество видов UB за счёт более строгих правил и динамических проверок
  - Особенно `memory safety`

# Производительность Rust: Минусы



- Проверки в рантайме
- Обязательная инициализация
- Целочисленные переполнения являются defined behavior
- Компромиссы между производительностью и надёжностью в стандартной библиотеке
- ...

# Производительность Rust: Плюсы



- Больше возможностей для alias analysis
  - По сути restrict-by-default
- Агрессивные оптимизации структур и enum
  - Оптимизация порядка полей и niche optimizations
- Более эффективные стандартные контейнеры
- ...

# Цели доклада



- Насколько “дороги” проверки Rust на практике?
  - В сравнении с Rust без проверок и C/C++
  - Каковы непосредственные (лишние инструкции) и вторичные (влияние на другие оптимизации, давление на I\$/ВТВ) последствия проверок
- Способен ли от них избавиться [Sufficiently Smart](#) Compiler © ?
- И если нет, то как с ними может справиться программист?
- Есть ли какие-то особенности языка которые наоборот помогают компилятору?

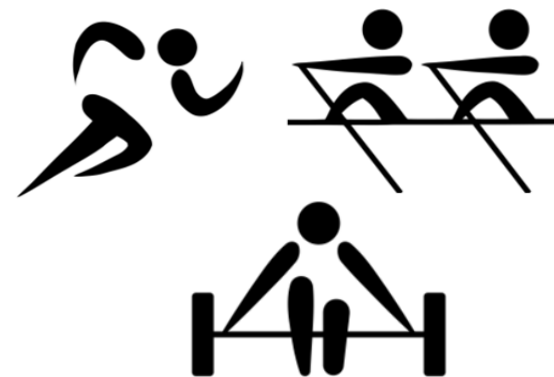
# Мнение создателей языка

- [Steven Klabnik](#):
  - "Generally Rust is the same order of magnitude as C. Sometimes faster, sometimes slower"
  - "Rust prioritizes memory safety above all else. But speed is a close second"

# Анализ накладных расходов

- Как оценить накладные расходы от проверок?
- В компиляторе Rust нет флагов для отключения проверок безопасности
- Мы сравним обычный Rust и [пропатченный Rust](#) с отключенными проверками
  - Репозиторий с модифицированными версиями компилятора: [yugr/rust-private](#)
  - Базовая ветка [yugr/baseline](#) основана на теге 1.87.0
    - Для стабильности измерений отключена рандомизация хэштаблиц и усилено выравнивание функций

# Бенчмарки



- Набор бенчмарков компилятора Rust
- Внутренние бенчмарки крупных open-source проектов из разных областей:
  - Gamedev (Bevy, Veloren)
  - Базы данных (SpacetimeDB)
  - Работа с текстом (Zed, Ruff, regex)
  - Кодеки (rav1e, oxiPNG)
  - Линейная алгебра (nalgebra)
  - Асинхронный runtime (tokio)
  - Пакетные менеджеры (uv)
- Эти бенчмарки представляют хорошо оптимизированный код (с помощью unsafe и т.п.)

# Rust и C++



- Rust и C++ близки по выразительным возможностям:
  - Поддержка нескольких парадигм программирования (процедурной, ООП и функциональной)
  - Статический и динамический полиморфизм
  - Etc.
- Область применения языков совпадает – высокопроизводительное системное программирование
  - Zero cost/overhead abstractions
  - Возможность низкоуровневого тюнинга
- Те же backend-оптимизаторы (LLVM, GCC) и технологии оптимизации (PGO, LTO, etc.)
- В “безопасном” диалекте C++ (Hardened C/C++) есть аналогичные рантайм-проверки

# Чего не будет в докладе: Другие аспекты ЯЗЫКОВ

- Эргономичность, выразительность (в частности self-referential data structures), безопасность, простота параллельного программирования ([Fearless Concurrency with Rust](#)), etc.
- На эти темы есть множество других докладов!
  - [Rust Features that I Want in C++](#) (David Sankel, CppNow 2022)
  - [The existential threat against C++ and where to go from here](#) (Helge Penne, NDC 2024)
  - [Rust vs C++ with Steve Klabnik and Herb Sutter](#) (SW Engineering Daily podcast)

# Чего не будет в докладе: Небезопасный КОД



- Язык Rust состоит из двух частей:
  - Безопасный код (большая часть кода на Rust)
  - Небезопасный код:
    - “Things the Rust authors will implore you not to do” ([Rustonomicon](#))
    - “Aspects of the language you may not use every day and useful in very specific situations” ([Rust Book](#))
    - Предназначен для оптимизации горячих участков кода
    - Используется для тюнинга в реальных проектах (в том числе и рассматриваемых нами бенчмарках)
- В этом докладе мы фокусируемся на оптимизациях для *безопасного* кода
  - (А также без third-party библиотек, SIMD и компиляторных интринсиков)
  - Небезопасные конструкции лишают язык его основного преимущества
  - Небезопасные оптимизации хорошо известны и (как правило) очевидны

# Bounds checks

# Переполнения буфера

- Morris Worm (1988)
- Запись чрезмерно большого объёма данных в переменную программы

```
char local_buf[32];  
sprintf(buf, "Message from user: %s", received_data);
```

- Переполнение стека (stack overflow)
  - Атаки Stack Smashing, Return-to-libc, Return-Oriented Programming
  - Наиболее стандартизованный и технологичный вид атак
- Переполнение кучи (heap overflow)



# Распространённость buffer overflow уязвимостей



- Лидирующие позиции в рейтинге наиболее опасных уязвимостей
  - [Mitre CWE Top 25 2024](#) (места 2, 6, 20)
- 70% уязвимостей в продуктах [Microsoft](#) и [Chromium](#) вызваны ошибками памяти
- До 80% ошибок памяти связано с buffer overflow
  - Статистика [CVE](#) и [KEV](#) (2024)
  - [Google Project Zero](#) (2024)

# Memory safety в Rust

- Фронтенд генерирует проверки стандартных индексных доступов
  - Массивы, slices, контейнеры, etc.
  - Проверки могут быть удалены если оптимизатор может доказать безопасность
- Также используются более безопасные алгоритмы в стандартной библиотеке
  - Например сортировка не упадёт при использовании некорректного компаратора



# Накладные расходы

- Выполнение сравнения и условного перехода (1-2 ALU слота)
- Дополнительный регистр для хранения длины для сравнения
- Давление на I\$ (промахи в кэш) из-за кода проверки и обработчика паники
  - Давление на branch predictor для never-taken переходов [практически отсутствует](#)
- Отключение других оптимизаций
  - Прежде всего векторизатора

# Оптимизации в компиляторе

- Во многих случаях компилятор способен
  - Гарантировать корректность доступа и удалить проверки
  - Или вынести проверки из цикла ( $O(N)$  ->  $O(1)$ )
- Эти оптимизации делаются на уровне LLVM
  - InstCombine, SimpleLoopUnswitch, LoopVectorize, etc.
  - Также должны оптимизировать Hardened C/C++
- Оптимизатор был сильно улучшен и многие проблемы прошлых лет успешно оптимизируются в текущей версии Rust
  - Например известные [примеры Алекса Кладова](#) (matklad)

# Успешная оптимизация

Все проверки вынесены в пролог функции

```
pub fn foo(a: &[i32], b: &[i32]) -> i32 {  
    let mut ans = 0;  
    let n = a.len();  
    for i in 0..n {  
        ans += a[i] * b[i];  
    }  
    ans  
}
```



```
foo:  
    .cfi_startproc  
    test    rsi, rsi  
    je     .LBB0_1 // n == 0 => вернуть 0  
    lea   rax, [rsi - 1]  
    cmp   rcx, rax  
    jbe   .LBB0_6 // b.len() < n => паника  
    xor   eax, eax  
    xor   ecx, ecx  
    .p2align    4  
.LBB0_4: // Цикл (без проверок!)  
    mov   r8d, dword ptr [rdx + 4*rcx]  
    imul r8d, dword ptr [rdi + 4*rcx]  
    lea  r9, [rcx + 1]  
    add  eax, r8d  
    mov  rcx, r9  
    cmp  rsi, r9  
    jne  .LBB0_4  
    ...
```

# Неуспешная оптимизация

Проверки остались в  
цикле

```
pub fn foo(v: &[i32]) -> i32 {  
    let mut ans = 0;  
    let chunk_len = 4;  
    let num_chunks = v.len() / chunk_len;  
    for i in 0..num_chunks {  
        for j in 0..chunk_len {  
            ans += v[i * chunk_len + j];  
        }  
    }  
    ans  
}
```



```
bar:  
    ...  
    .p2align      4  
.LBB0_2:        // Цикл (с проверками!)  
    lea    rcx, [r8 - 3]  
    cmp    rcx, rsi  
    jae    .LBB0_7  
    lea    rcx, [r8 - 2]  
    cmp    rcx, rsi  
    jae    .LBB0_7  
    lea    rcx, [r8 - 1]  
    cmp    rcx, rsi  
    jae    .LBB0_7  
    cmp    r8, rsi  
    jae    .LBB0_6  
    add    eax, dword ptr [rdi + 4*r8 - 12]  
    add    eax, dword ptr [rdi + 4*r8 - 8]  
    add    eax, dword ptr [rdi + 4*r8 - 4]  
    add    eax, dword ptr [rdi + 4*r8]  
    add    r8, 4  
    dec    rdx  
    jne    .LBB0_2
```

# Workarounds: Общие соображения

- В циклах используйте слайсы, а не контейнеры типа Vec
  - Это упрощает работу alias analysis
- Избегайте сложной индексной арифметики
  - Например `x[2 * i + 5]`
- В нетривиальных случаях не полагайтесь на оптимизатор
  - Его возможности могут (немонотонно) меняться в разных версиях компилятора
  - [“Auto-vectorization is not a programming model”](#)
- Эти же советы актуальны и для Hardened C/C++!

# Workarounds: Unsafe-код

- Наиболее простое и надёжное решение
- Используется внутри контейнеров и итераторов стандартной библиотеки
- Несколько вариантов:
  - Использование указателей
  - Методы без проверок типа `get_unchecked`
  - Хинты для компилятора `std::hint::unreachable_unchecked`, `std::hint::assert_unchecked`



```
fn drop(&mut self) {  
    // fill the hole again  
    unsafe {  
        let pos = self.pos;  
        ptr::write(  
            self.data.get_unchecked_mut(pos),  
            self.elt.take().unwrap());  
    }  
}
```

[rust #36072](#)

# Workarounds: Использование ограниченных ТИПОВ

- Ограниченность индекса можно выразить с помощью типов
  - Enums или bool

```
pub fn foo(array: &[i16; 3],  
           i: usize) -> i16 {  
    array[i]  
}
```



```
pub enum Enum {  
    A, B, C  
}  
  
pub fn foo(array: &[i16; 3],  
           i: Enum) -> i16 {  
    array[i as usize]  
}
```

# Workarounds: Ручные asserts

- Позволяет сделать однократную проверку вместо нескольких

```
// optimizer hint to eliminate bounds checks
// within loops
assert!(coefficients.len() == 64);

let mut temp = [Wrapping(0); 64];

// columns
for i in 0..8 {
    if coefficients[i + 8] == 0
        && coefficients[i + 16] == 0
        && coefficients[i + 24] == 0
        && coefficients[i + 32] == 0
        && coefficients[i + 40] == 0
        && coefficients[i + 48] == 0
        && coefficients[i + 56] == 0
    {
        ...
    }
}
```

[jpeg-decoder #167](#)

# Workarounds: Reslicing

- Reslicing, preslicing или subslicing
- Раннее конструирование слайсов заданного размера
- Заставляет компилятор сделать *однократную* проверку при создании слайса



```
for i in 0..n {  
    black_box(vec[i]);  
}
```



```
let slice = &vec[0..n];  
for i in 0..n {  
    black_box(slice[i]);  
}
```

# Workarounds: Итераторы

- Многие итераторы используют информацию о размере контейнера для сокращения числа проверок

```
pub fn foo(x: &mut [i32], y: &[i32]) {  
    let n = x.len();  
    for i in 0..n {  
        x[i] ^= y[i];  
    }  
}
```

```
.LBB1_2:  
    cmp rcx, rax  
    je .LBB1_5  
    mov r8d, dword ptr [rdx + 4*rax]  
    xor dword ptr [rdi + 4*rax], r8d  
    lea r8, [rax + 1]  
    mov rax, r8  
    cmp rsi, r8  
    jne .LBB1_2
```



```
pub fn foo(x: &mut [i32], y: &[i32]) {  
    // This also works:  
    // for (x, y) in x.iter_mut().zip(y)  
    x.iter_mut()  
        .zip(y)  
        .for_each(|(x, y)| *x ^= *y);  
}
```

```
.LBB0_2:  
    mov     ecx, dword ptr [rdx + 4*rax]  
    xor     dword ptr [rdi + 4*rax], ecx  
    lea    rcx, [rax + 1]  
    mov     rax, rcx  
    cmp     rsi, rcx  
    jne    .LBB0_2
```

# Недостатки итераторов

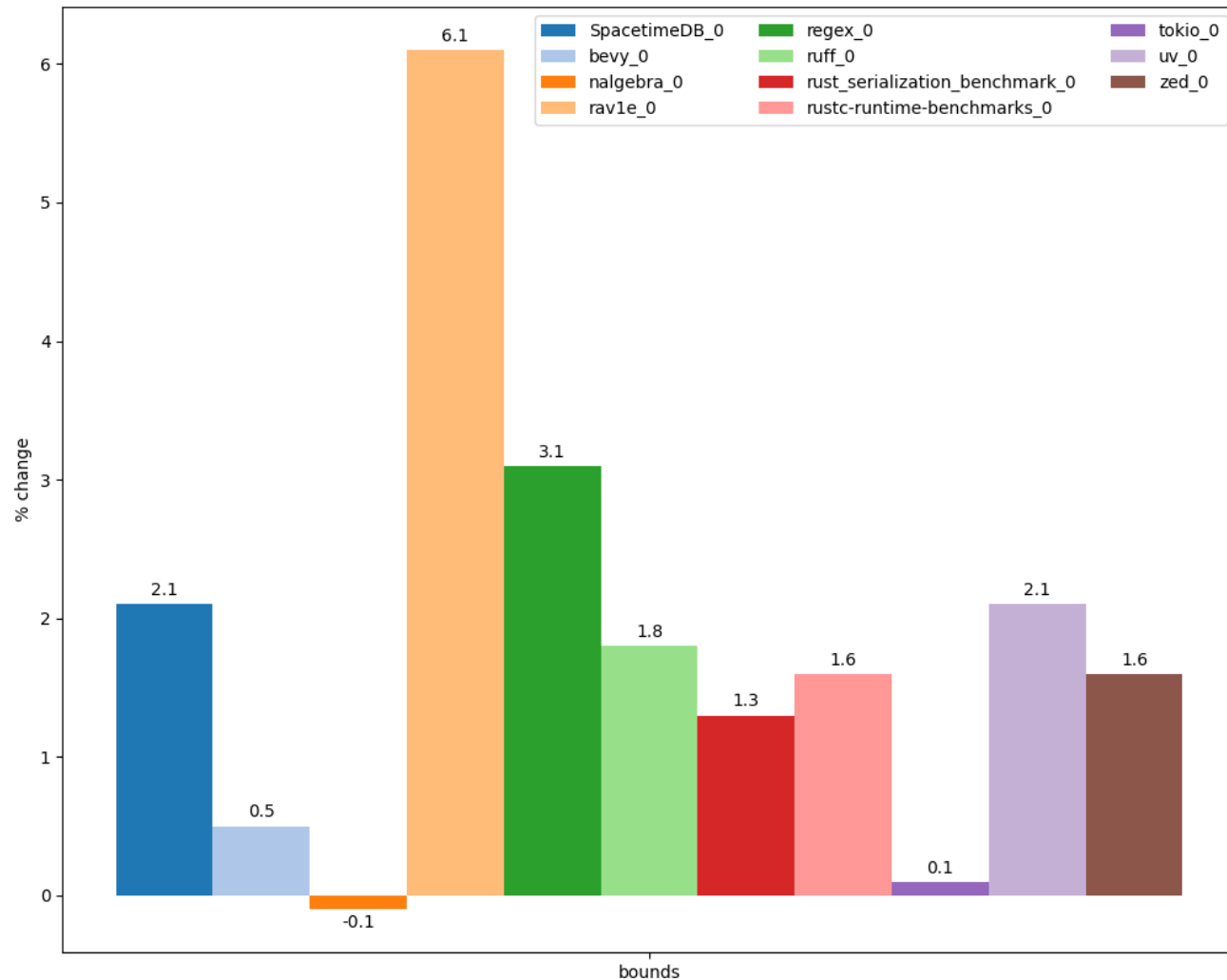


- “Miracle of zero cost abstraction has a limit” ([fridsun at Reddit](#))
- Сильное разбухание и замедление debug-кода
- Компилятор может не заинлайнить длинные цепочки итераторов
- Лямбды в итераторах принимают ссылки на элементы, что может вызывать проблемы с LLVM alias analysis ([rust #106539](#))
- Chained-итераторы (chain, flat\_map, flatten, etc.) генерируют неэффективный код при использовании в for-циклах (“external iteration”)
  - Рекомендуется их применять только с .for\_each (“internal iteration”)
  - [Are iterators even efficient?](#)

# Распространённость

- 20% проверок в коде компилятора Rust – проверки индексов
  - Данные получены на основе [анализа бинарного кода](#)
- Среди циклов с проверками в коде компилятора Rust 80% содержат только индексные проверки
  - Эти проверки мешают их векторизации
  - Данные получены с помощью [LLVM плагина](#)

# Рост производительности при отключении проверок



# Hardened C/C++

- В C/C++ доступны ограниченные решения для обеспечения memory safety:
  - StackProtector
  - `_FORTIFY_SOURCE`
  - Hardened STL (C++ only)
  - `-fsanitize=bounds, -fsanitize=object-size`
- Полную проверку корректности индексов сделать невозможно из-за отсутствия информации о диапазонах для raw pointers
  - Только 20% нетривиальных обращений в память в коде Clang могут быть проверены
  - C++ Safe Buffers может быть решением, но требует нетривиальной модификации кода



# Rust vs. Hardened C++

```
pub fn foo(x: &[i32], i: usize) -> i32 {  
    x[i]  
}
```

rustc -O -Cpanic=abort



```
foo:  
    cmp     rdx, rsi  
    jae    .LBB0_2  
    mov    eax, dword ptr [rdi + 4*rdx]  
    ret  
.LBB0_2:  
    push  rax  
    lea  rax, [rip + .Lanon.1]  
    ...  
    call qword ptr [rip + panic_bounds_check]
```

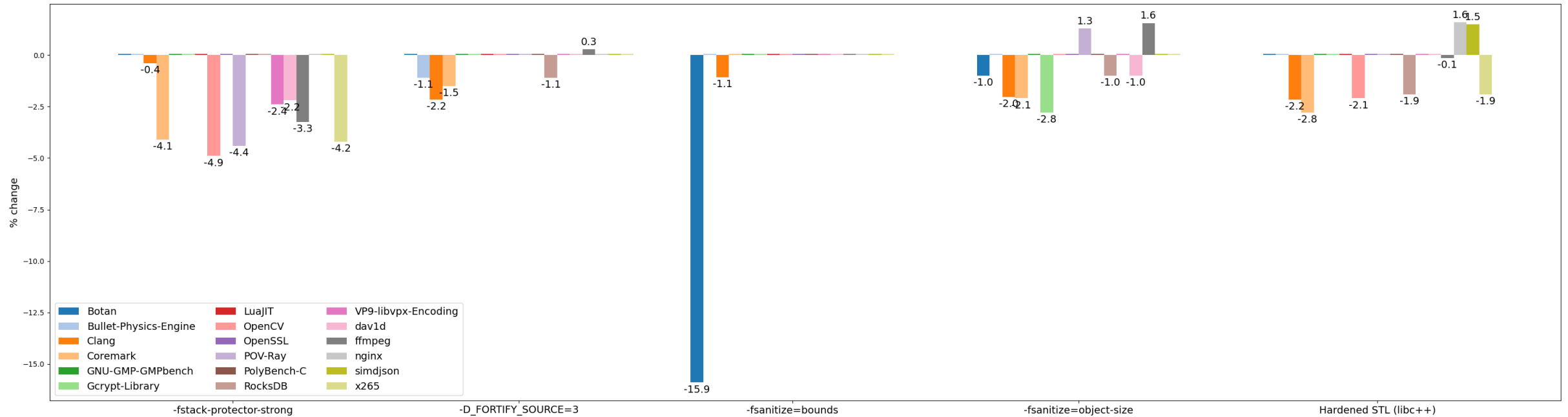
```
extern "C"  
int foo(std::span<int> s, size_t i) {  
    return s[i];  
}
```

gcc -O2 -D\_GLIBCXX\_ASSERTIONS



```
foo:  
.LFB821:  
    cmp     rdx, rsi  
    jnb    .L3  
    mov    eax, DWORD PTR [rdi+rdx*4]  
    ret  
.foo.cold:  
.L3:  
    push  rax  
    ...  
    call  std::__glibcxx_assert_fail
```

# Накладные расходы в Hardened C++



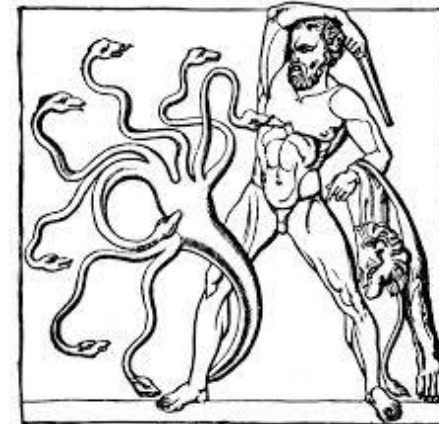
Неожиданные улучшения  
производительности связаны с  
аномалиями оптимизатора (неудачной  
векторизацией, отменой инлайнинга, etc.)

# Выводы

- Проверки индексов в Rust применяются более агрессивно чем в Hardened C/C++
  - В Hardened C/C++ можно проверить в 5 раз меньше доступов чем в Rust
- Накладные расходы в среднем могут достигать 3-4% (и сравнимы с Hardened C/C++)
  - Но отдельные тесты могут замедляться на десятки процентов (как впрочем и в Hardened C/C++)
- Существует множество способов избежания проверок в критических частях кода

# Правила алиасинга

# Алиасинг указателей



- Универсальная концепция в языках программирования
- Могут ли два разных указателя (ссылки) в программе адресовать одну и ту же память?
- В разных языках приняты различные подходы:
  - Никакие два указателя в программе не могут ссылаться на одни и те же данные (Fortran 77)
  - Любые указатели могут ссылаться на одни и те же данные (ранние версии языка C)
  - Промежуточные варианты
    - Strict (type-based) aliasing в C89 и restrict-аннотации в C99

# Почему важен алиасинг?

- Неограниченный алиасинг удобен для программиста, но снижает возможности компилятора
- Отсутствие алиасинга даёт больше возможностей многим оптимизациям
  - Векторизация, CSE, GVN, LICM, DSE, etc.
  - И даже используется в процессоре (для спекулятивного выноса загрузок)
- Поэтому важнейшим компонентом любого компилятора является модуль Alias Analysis
  - Идентификация указателей, которые могут (или не могут) алиаситься

```
int alias(int *a, int *b) {  
    *a = 0;  
    *b = 1;  
    return *a;  
}
```

```
int noalias(int * restrict a, int * restrict b) {  
    *a = 0;  
    *b = 1;  
    return *a;  
}
```



```
alias:  
    mov     DWORD PTR [rdi], 0  
    mov     DWORD PTR [rsi], 1  
    mov     eax, DWORD PTR [rdi]  
    ret
```

```
noalias:  
    mov     DWORD PTR [rdi], 0  
    xor     eax, eax  
    mov     DWORD PTR [rsi], 1  
    ret
```

# Алиасинг в Rust

- Ограничения Borrow checker на работу со ссылками упрощают alias analysis:
  - Mutable-ссылка не может алиаситься ни с какими другими (mutable или shared) ссылками
  - Mutable-ссылка, пока она существует, является единственным указателем на объект
  - Объект, адресуемый shared-ссылкой, не может быть изменён пока она существует
- На практике это позволяет добиться функциональности, сходной с restrict в C/C++

```
pub fn foo(a: &mut i32,  
          b: &mut i32) -> i32 {  
    *a = 0;  
    *b = 1;  
    *a  
}
```



```
define i32 @foo(  
    ptr noalias ... %a,  
    ptr noalias ... %b) {  
    store i32 0, ptr %a  
    store i32 1, ptr %b  
    ret i32 0  
}
```



```
foo:  
    mov     dword ptr [rdi], 0  
    mov     dword ptr [rsi], 1  
    xor     eax, eax  
    ret
```

# Ограничения

- Информация об указателях предоставляется с помощью атрибута `noalias` у аргументов функций
  - Ссылки, возникающие *внутри* функций, никак не помечаются и с точки зрения LLVM могут алиаситься
- Решение возможно с помощью [alias.scope metadata](#), но пока не реализовано ([#16515](#))
- Workaround: создание dummy-функции для генерации `noalias`-аннотаций

```
pub fn foo(a: *mut i32,  
          b: *mut i32) -> i32  
{  
    let a = unsafe { &mut *a };  
    let b = unsafe { &mut *b };  
    *a = 1;  
    *b = 2;  
    *a  
}
```



```
foo:  
    mov     dword ptr [rdi], 1  
    mov     dword ptr [rsi], 2  
    mov     eax, dword ptr [rdi]  
    ret
```

# Ограничения

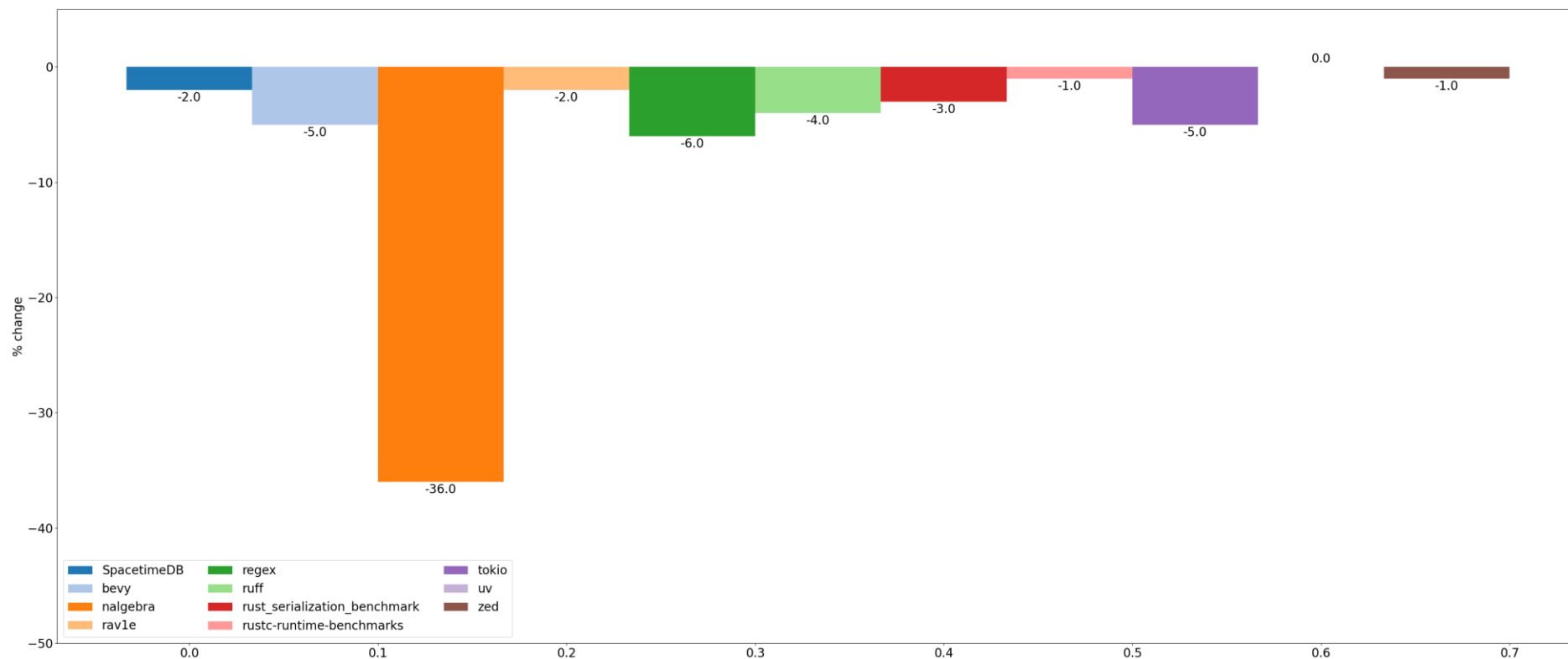
- Частный случай этой проблемы – алиасинг ссылок на элементы структур данных
- Например, при передаче в функцию двух векторов компилятор не сможет определить что их буферы не алиасятся
- Workaround: передавать в функции raw slices

```
pub fn foo(a: &mut Vec<i32>,
           b: &Vec<i32>) {
    let n = a.len();
    let b = &b[..n];
    for i in 0..n {
        a[i] = b[i] + 100;
    }
}
```



```
pub fn foo(a: &mut [i32],
           b: &[i32]) {
    let n = a.len();
    let b = &b[..n];
    for i in 0..n {
        a[i] = b[i] + 100;
    }
}
```

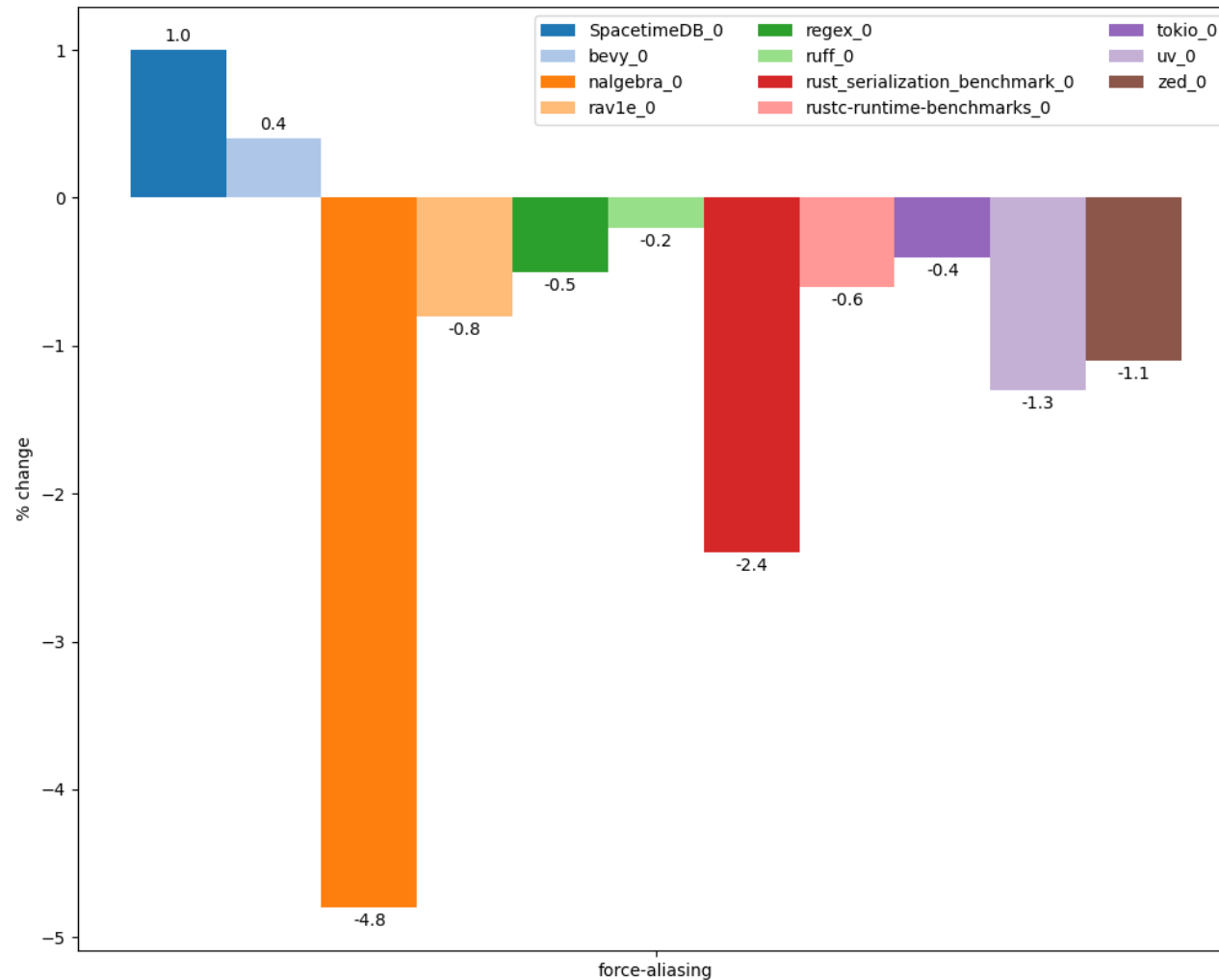
# Эффективность правил алиасинга Rust



Точность алиас-анализа – число пар указателей, для которых анализ смог дать чёткий ответ (MustAlias / NoAlias)

Ухудшение точности Alias Analysis в Rust при отключении правил алиасинга

# Ухудшение производительности при отключении правил алиасинга



# Ситуация в C/C++

- C и C++ запрещают алиасинг указателей на разные типы
  - Кроме `char *`, `signed/unsigned`, `scalar/vector` и т.п.
- Но многие проекты игнорируют это правило с помощью `-fno-strict-aliasing`
- C и C++ предоставляют возможность явного запрета алиасинга программистом с помощью ключевого слова `restrict`
  - На практике эта функциональность используется редко (в Rust долго не могли включить правила `aliasing` из-за скрытых багов в LLVM)

Type Sanitizer:  
способ обнаружения нарушений  
правил `strict aliasing` в C++



Роман  
Русяев



# Выводы

- Правила алиасинга в Rust позволяют
  - Повысить точность анализа в среднем на 5%
  - Улучшить производительность в среднем на 1-2%
- После дополнительных улучшений (aliasing metadata) можно ожидать прироста производительности

# Обязательная инициализация

# Обязательная инициализация

- Неинициализированные переменные могут приводить к утечкам данных и другим ошибкам
  - Утечки паролей и адресов (утечка адреса компрометирует защиту ASLR)
- Распространённость:
  - 10% CVE root cause в продуктах Microsoft в 2018 (из [Killing Uninitialized Memory](#))
  - 12% exploitable багов в Android (из [P2723](#))



# Подход Rust

- Поэтому Rust требует инициализации всех переменных
  - Локальные, глобальные, динамические
- Переменная должна присваиваться на всех путях до первого использования

```
pub fn foo() {  
    let x = 10;  
    x  
}
```

OK

```
pub fn foo(cond: bool) -> i32 {  
    let x; // No mut needed  
    if cond {  
        x = 10;  
    } else {  
        x = 20;  
    }  
    x  
}
```

OK

```
pub fn foo(cond: u32) -> i32 {  
    let x; // No mut needed  
    if cond > 10 {  
        x = 10;  
    } else if cond <= 10 {  
        x = 20;  
    }  
    x  
}
```

NOT OK

# Другие языки

- Многие другие языки также требуют инициализацию от программиста (или предоставляют автоинициализацию нулями):
  - [C#](#), [Swift](#), [Go](#), [Java](#)
  - Hardened C/C++ (-ftrivial-auto-var-init), C++26 ([P2795](#))
    - Только локальные переменные
      - Глобальные переменные и sbrk/mmap-буферы уже инициализируются
      - Для кучи нужен hardened allocator
    - Включены по умолчанию в Android user/kernel-space и Chrome

# Проблема с обязательными инициализациями

- Во многих случаях обязательные инициализации излишни
  - Буду перезаписаны другими значениями в дальнейшем
- Компилятор не всегда может удалить ненужные инициализации
- Пример:

```
let mut file = File::open("example.bin"?;

while (...) {
    let mut buffer = [0u8; 1024]; // memset not removed

    let n = file.read_exact(&mut buffer)?;

    ...
}
```

# Распространённость лишних инициализаций

- Сколько ненужных инициализаций приходится делать?
- Статическая оценка (с помощью [LLVM-плагина](#)):
  - Hardened Clang: +4% stores в циклах (бенчмарк Clang)
- Динамическая оценка (с помощью [Valgrind-плагина](#)):
  - Компиляция большого C++ файла:
    - Clang: 11% неиспользуемых записей
    - Hardened Clang (-ftrivial-auto-var-init): 23% неиспользуемых записей

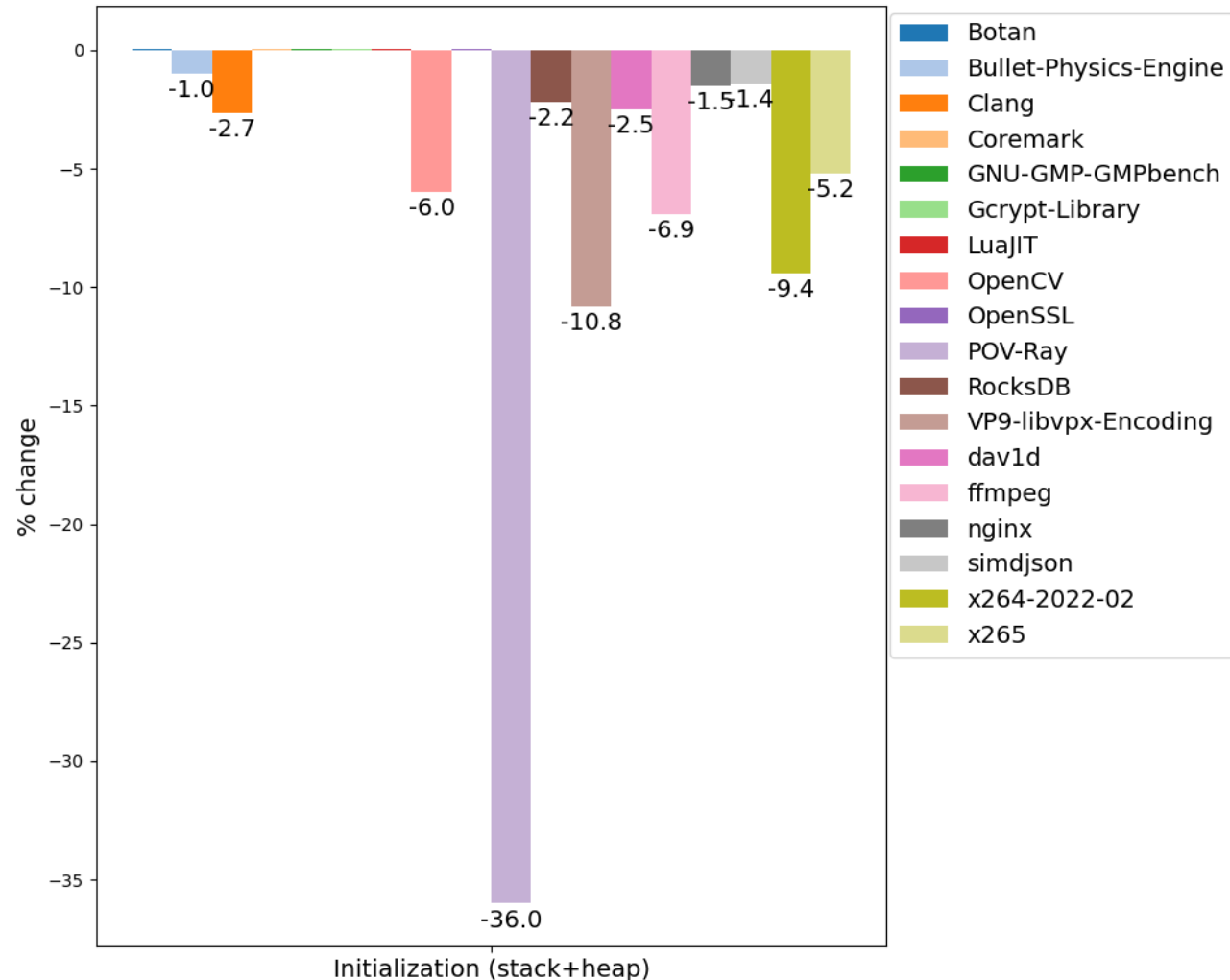
# Накладные расходы

- К сожалению измерить накладные расходы от лишних инициализаций в наших Rust-бенчмарках невозможно
  - Так как потребовалась бы значительная модификация кода
- Проиллюстрируем накладные расходы на примере
  - Сообщений от пользователей
  - Замеров Hardened C/C++

# Накладные расходы в Rust

- Какие последствия могут иметь лишние инициализации для производительности?
  - 7% в stdlib file IO ([rust #26950](#))
  - 20-30% в Hyper HTTP (комментарий в [tokio #1744](#))
  - 30% в симуляторе Shadow ([shadow #1643](#))
  - 25% в stdlib TcpStream ([RFC #837](#))
  - 1.5% в rav1d ([Making the rav1d Video Decoder 1% Faster](#))

# Накладные расходы при включении инициализаций стека и кучи (на примере C++)



- Использовалась грубый подход к инициализации кучи (LD\_PRELOAD + memset)
- При более аккуратной реализации накладные расходы были бы ниже

# Оптимизации в компиляторе

- Инициализации скалярных переменных очень дешёвы и оптимизируются многими SSA-проходами в LLVM
  - DCE, BDCE, ADCE, InstCombine, etc.
- Оптимизации сохранений в память представляют наибольшую проблему
  - DeadStoreElimination, MoveAutoInit, MemCpyOptimizer
  - В меньшей степени InstCombine

# Workarounds

- Нельзя просто взять и создать ссылку на неинициализированный объект и потом заполнить его:
  - “Creating a reference with `&/&mut` is **only allowed if** the pointer is properly aligned and **points to initialized data**” ([addr of mut](#))
- Рекомендуемое решение: тип `MaybeUninit` и различные API для работы с ним
- К сожалению работа с `MaybeUninit` не всегда удобна

# Выводы

- Расходы на инициализации в Rust и Hardened C++ сопоставимы
  - Выше чем в C++26 из-за инициализаций кучи
- Могут быть достаточно большими в некоторых сценариях (5-10% и более) и потребовать ручного тюнинга кода:
  - Использование специальных библиотечных API типа MaybeUninit

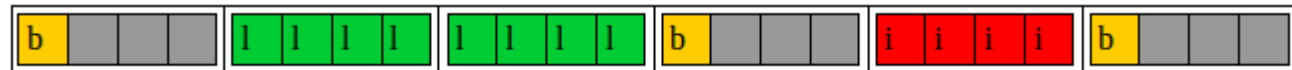
# Оптимизации расположения полей

[Детальный разбор](#)  
(пока не готов)

# Выравнивание полей структур

- Многие языки (C, C++, C#, Swift) сохраняют порядок полей структуры, указанный в исходном коде
- Для выравнивания адресов полей между ними может добавляться паддинг
  - Выравнивание необходимо из-за аппаратных ограничений
  - Невыровненные обращения могут вызывать исключения или замедление работы
- Выравнивание полей ускоряет доступ к ним, но ухудшает локальность данных в D\$

```
struct RandomOrder {  
    uint8_t  m_byte1;  
    uint64_t m_long;  
    uint8_t  m_byte2;  
    uint32_t m_int;  
    uint8_t  m_byte3;  
};
```



# Структуры в Rust

- Rust ABI не фиксирует порядок полей в структурах
- Это позволяет компилятору свободно его модифицировать
- Оптимизация порядка полей для
  - Снижения D\$ pressure (посредством уменьшения требуемого паддинга)
  - Оптимизации расположения ниш (см. ниже)
- В теории компилятор также может размещать вместе поля, которые часто используются совместно
  - Можно воспользоваться PGO или статическим анализом (как `-fipa-struct-reorg` в GCC)
- А также выносить редко используемые поля (structure peeling)

# Оптимизация порядка полей



- Для уменьшения размера поля сортируются в порядке уменьшения выравнивания

```
pub struct Foo {  
    pub b: bool,  
    pub a: i64,  
    pub c: i16,  
} // 16 bytes total
```

```
pub fn fun(val: Foo) -> i64  
{  
    val.a  
    + (val.b as i64)  
    + (val.c as i64)  
}
```

```
fun:  
    movzx    ecx, byte ptr [rdi + 10]  
    add      rcx, qword ptr [rdi]  
    movsx    rax, word ptr [rdi + 8]  
    add      rax, rcx  
    ret
```

```
#[repr(C)]  
pub struct Foo {  
    pub b: bool,  
    pub a: i64,  
    pub c: i16,  
} // 24 bytes total
```

```
fun:  
    movzx    ecx, byte ptr [rdi]  
    add      rcx, qword ptr [rdi + 8]  
    movsx    rax, word ptr [rdi + 16]  
    add      rax, rcx  
    ret
```

# Что есть в C++

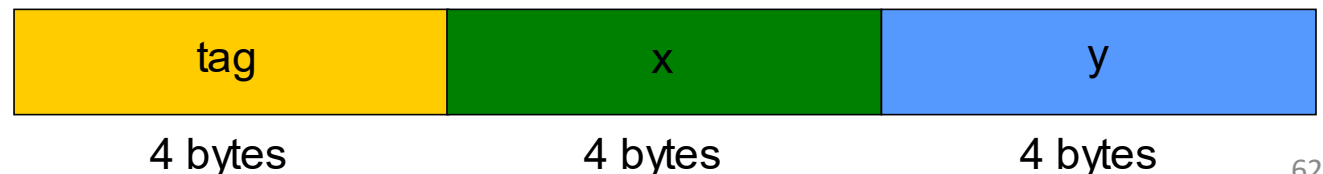
- Многие статические анализаторы предупреждают о неэффективном расположении полей
  - -Wpadded, clang-tidy, PVS-studio, etc.
  - Pahole (на базе debuginfo)
- clang-reorder-fields – LLVM-based инструмент для перестановки полей для оптимизации паддинга
- В теории при использовании Fat LTO компилятор может делать аналогичные оптимизации автоматически
  - Так сейчас уже делает LCC (МЦСТ)

# Устройство Rust enums

- Enums в Rust являются аналогом `std::variant` в C++
- Могут содержать различные типы данных
  - Конкретный тип определяется в рантайме и хранится в специальном поле – теге
- Объект типа `enum` содержит
  - Тег (`tag`, `discriminant`) с индексом хранимого варианта
  - Данные этого варианта

```
pub enum Foo {  
    A {x: i32, y: i32},  
    B {x: i32, y: i32},  
}  
  
pub fn fun(val: Foo) -> i32 {  
    match val {  
        Foo::A {x, ..} => x,  
        Foo::B {y, ..} => y,  
    }  
}
```

```
fun:  
    mov     eax, dword ptr [rdi]  
    mov     eax, dword ptr [rdi + 4*rax + 4]  
    ret
```



# Ниши



- Некоторые комбинации битов могут не соответствовать никакому осмысленному значению кодируемого типа
- Например
  - `&x` или `NonZero<i32>` не могут быть нулями
  - `bool` (8 бит) это только `0b0` или `0b1`
    - Остальные 254 значения некорректны
  - `char` (32 бита) может иметь значения только в диапазонах `[0x0, 0xD7FF]` и `[0xE000, 0x10FFFF]`
- Такие диапазоны невалидных значений (не битов!) называются нишами (niche)
- Паддинг в структурах **не может** использоваться для ниш
- Могут использоваться для хранения тега enum-типа (вместо отдельного поля)
  - Т.н. Discriminant Elision

# Примеры ниш

- Самый яркий (и гарантированный языком) пример оптимизации ниш – тип `Option<T>`, где `T` – `NonNull` тип (например `&U`)

$$\text{Option}\langle\&U\rangle = \begin{cases} \text{None} & = 0x0 \\ \text{Some}(\&u) & = \text{addr\_of!}(u) \end{cases}$$

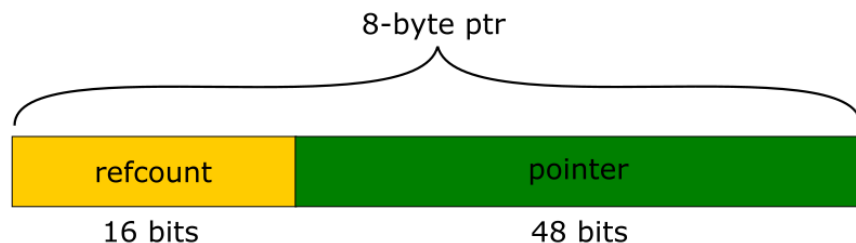
- Одна ниша может использоваться для нескольких тегов:
  - `size_of::<Option<Option<Option<bool>>>>() == 1`
- Аналогичная оптимизация возможна для младших бит ссылки (или указателя)
  - У выровненных указателей несколько младших бит всегда 0
  - Их можно использовать как нишу
  - Пока реализовано только в `nightly` (`-Zreference-niches`, [rust #3204](#))

# Что есть в C++

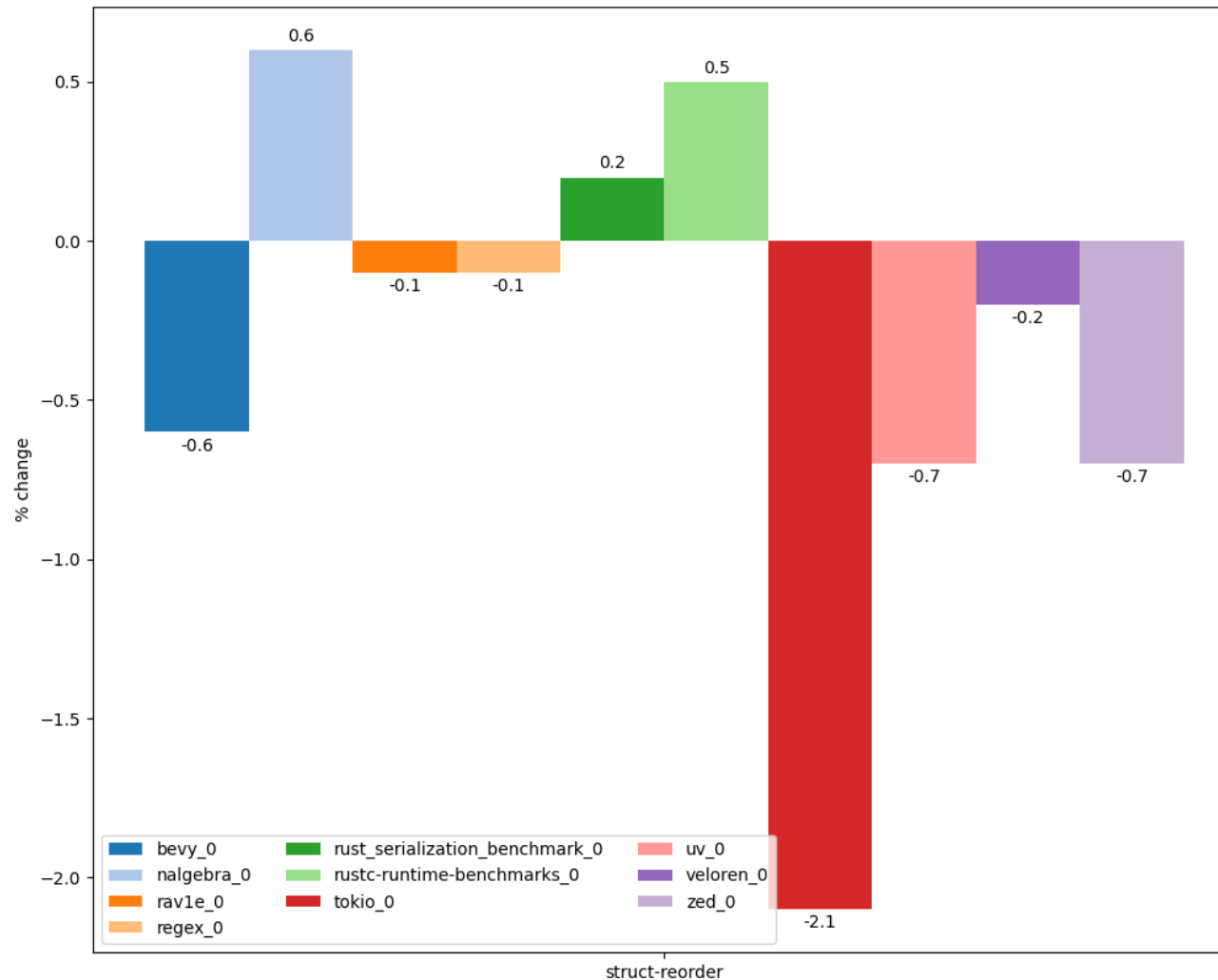
- В `std::optional` и `std::variant` нет аналога оптимизаций ниш
  - [Можно реализовать](#) аналог `std::optional` с такой оптимизацией
- `llvm::PointerIntPair`
  - Использует младшие биты указателя для хранения значений `int`
  - Аналог `-Zreference-niches` в Rust



- Lock-free реализации `atomic shared_ptr` (e.g. в Folly) используют свободные биты адреса для хранения `reference count`
  - Это позволяет использовать атомарные инструкции меньшей ширины



# Замедление при выключении переупорядочивания



- Отключили shouldMergeGEPs и store merging из-за их чувствительности к порядку полей

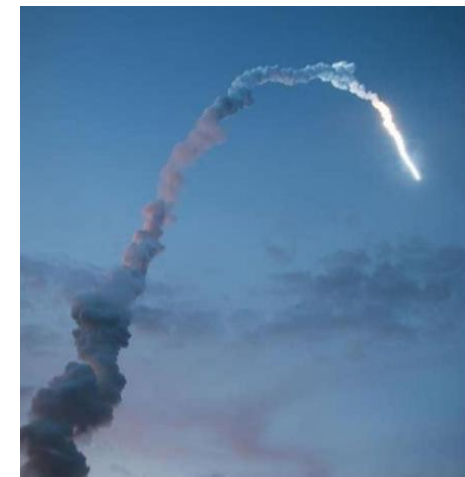
# Выводы

- Rust не гарантирует порядок полей внутри структур
  - Это даёт свободу оптимизаций
  - Но требует осторожности в `unsafe` коде
- Это позволяет компилятору агрессивно переупорядочивать поля и переиспользовать их для тегов
  - Аналогичные оптимизации можно вручную реализовать и в C++
- Влияние оптимизации самой по себе невелико, но она может включать или отключать другие оптимизации
  - Как в компиляторе и процессоре
  - Как положительно, так и отрицательно может влиять на производительность

# Арифметические проверки

# Введение

- Переполнение арифметических операций может приводить к серьёзным системным сбоям
  - ~1% CVE и 1.5% KEV в 2024
  - 23 место в рейтинге [Mitre CWE Top 25 2024](#) (8 в [рейтинге 2019 года](#))
- Наиболее известные примеры:
  - Инцидент с облучателем Therac-25 (1985)
  - Катастрофа ракеты Ariane 5 (1996)
- История:
  - `-fttrapv` появилась в GCC в 2000
  - Работы John Regehr над чекером IOC в [2010](#)
  - Создание UBsan в 2014 (на волне популярности Asan)
    - State-of-the-art решение



# Дефолтные арифметические проверки Rust

- Некоторые (не самые опасные...) арифметические проверки включены по умолчанию
  - Деление на ноль
  - Знаковое переполнение при делении (`INT_MIN / -1`)
  - Ограничение диапазона при преобразовании `float` в `integer`
- Целочисленные переполнения в контейнерах стандартной библиотеки
  - С помощью `assert!`, `checked_add`, etc.

# Важные проверки, отсутствующие в Rust

- По историческим причинам некоторые важные проверки отсутствуют
  - И даже не могут быть включены по опции
- Например переполнение при преобразовании типа с помощью `as`
  - Нужно пользоваться альтернативным API `try_into/ try_from`

```
fn main() {  
    0x100i32 as i8;  
}
```

```
$ ./test  
0
```

```
use std::convert::TryFrom;
```

```
fn main() {  
    i8::try_from(0x100i32).unwrap();  
}
```

```
$ ./test
```

```
thread 'main' panicked at test.rs:5:32:  
called `Result::unwrap()` on an `Err` value:  
TryFromIntError(())
```

# Проверки переполнений в Rust

- По умолчанию целочисленные переполнения в пользовательском коде проверяются *только* в debug-сборках
- Two's complement в release
- Можно включить проверки по опции -C overflow-checks=on
- Причины: слишком большие накладные расходы

# Defined overflow

- В отличие от C/C++ целочисленное переполнение не является Undefined Behavior
  - Паника или Two's complement
- Это лишает оптимизатор дополнительной информации
- Может помешать точности анализов (особенно ScalarEvolution) и оптимизаций в LLVM
  - См. также [How undefined signed overflow enables optimizations in GCC](#)

# Оптимизации в компиляторе

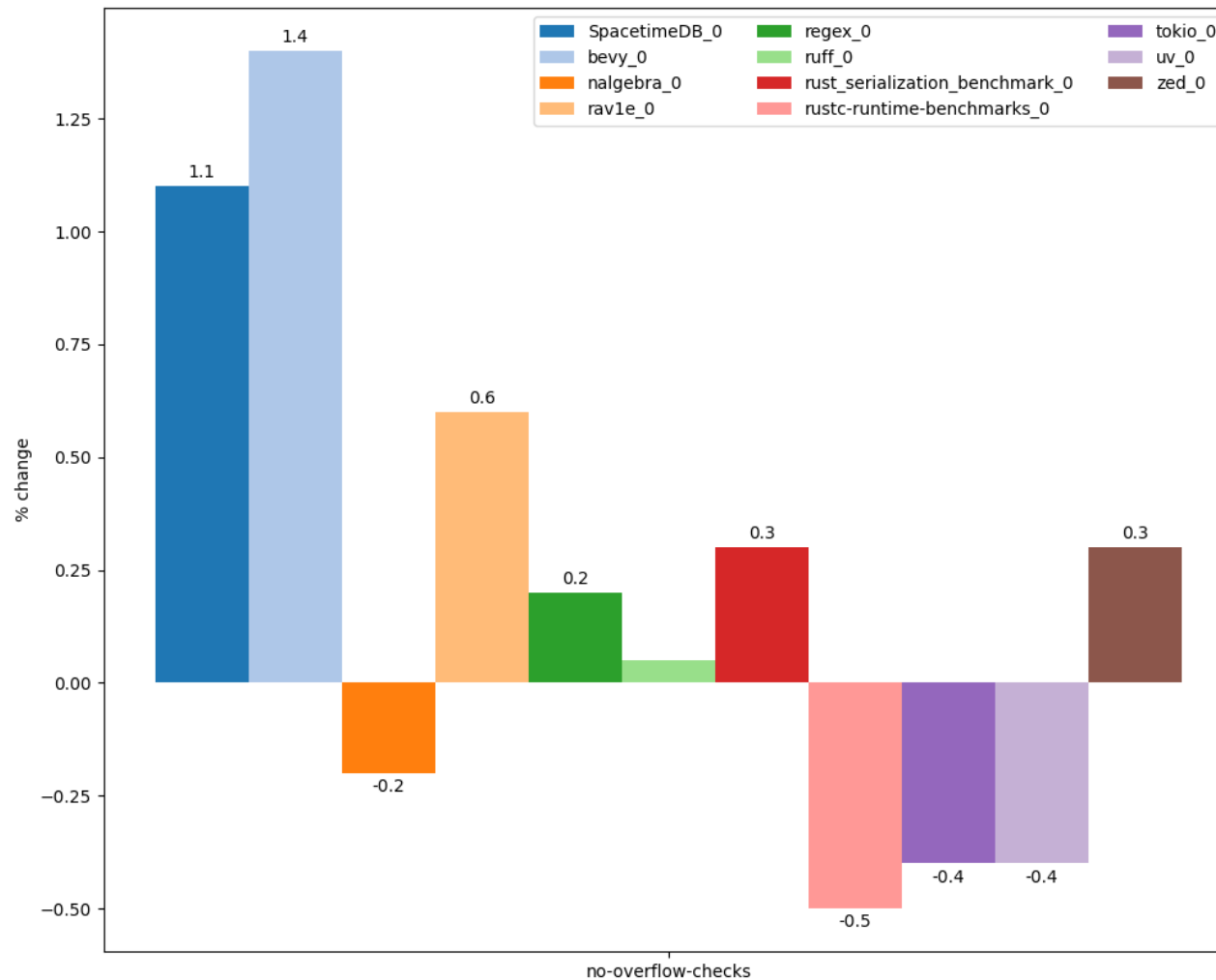
- Проверки арифметических переполнений намного хуже оптимизируются компилятором
- При сборке компилятора Rust (с `-Coverflow-checks=on`) удаляется ~30% арифметических проверок
  - Данные получены на основе [анализа бинарного кода](#)
- Это основная причина их отключения в release-сборке

# Workarounds

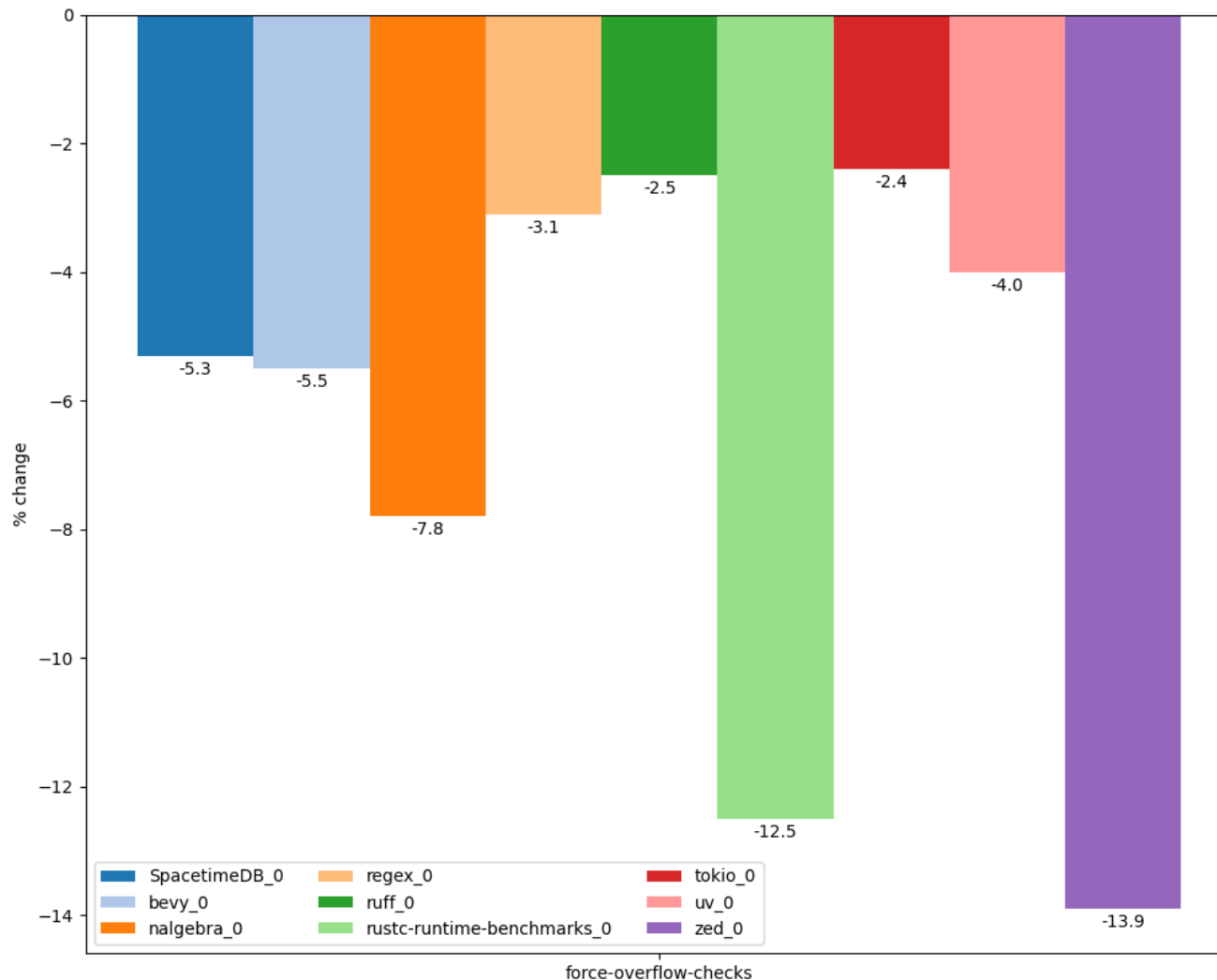
- Специальные API для арифметики:
  - `unchecked_add`, `wrapping_add`, `checked_add`, etc.
  - `to_int_unchecked`
  - `std::hint::unreachable_unchecked`

```
if x <= i32::MIN >> 1 || x >= i32::MAX >> 1 {
    unsafe { std::hint::unreachable_unchecked() }
}
x * 2 / 2
```
  - (проверки в стандартной библиотеке *не могут* быть отключены)
- Специальные типы стандартной библиотеки:
  - `NonZeroU32` для отключения некоторых проверок деления
  - `Wrapping<T>` для переполнений

# Улучшение при отключении дефолтных проверок (деление на ноль и т.д.)

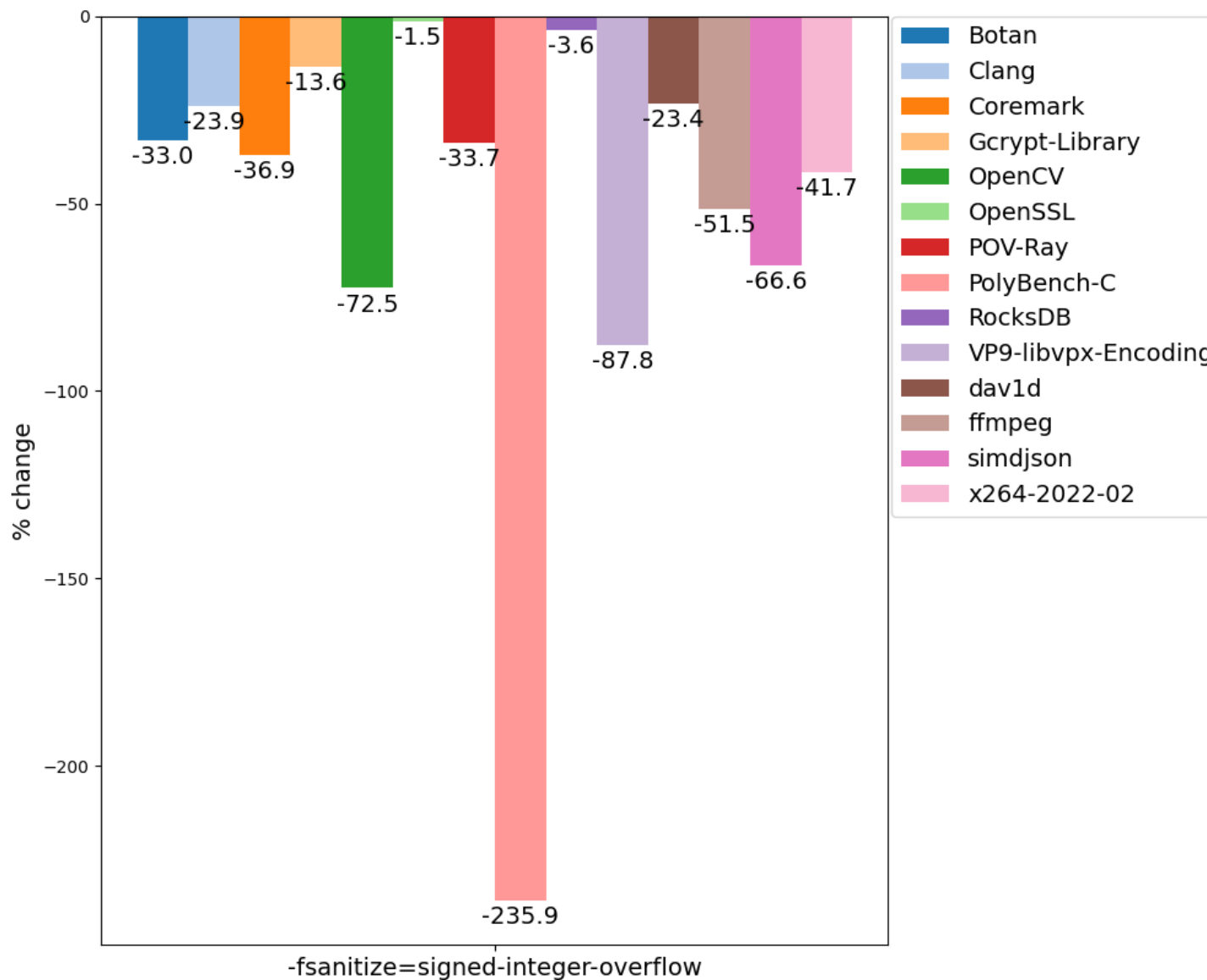


# Замедление при включении целочисленных переполнений



- Некоторые тесты отсутствуют из-за ошибок
- Существенный рост числа проверок (+30% проверок в rustc)

# Замедление в C++



- Некоторые тесты отсутствуют из-за ошибок
- Даже большой оверхед в UBsan для C/C++

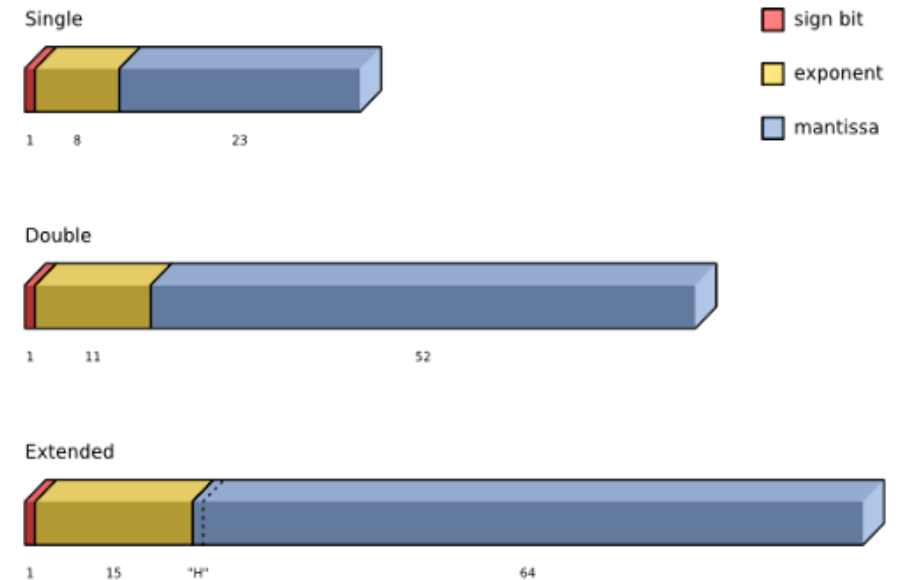
# Выводы

- В Rust целочисленное переполнение не является UB
  - Мешает компилятору проводить некоторые агрессивные оптимизации
- В языке приняты неочевидные решения о дефолтных арифметических проверках
  - Действительно важные ошибки типа приведения с потерями не проверяются, зато проверяется деление на ноль
  - Могут давать замедление ~1%
- Целочисленные переполнения имеют слишком большие накладные расходы (до 10%)
  - Аналогично UBsan
  - Вряд ли будут включены по умолчанию в будущем

# Отсутствие режима fast-math

# Вычисления с плавающей запятой

- Стандарт IEEE 754
  - Типы и их представление
  - Операции над ними
  - Округление
- Большинство архитектур, языков и компиляторов следуют стандарту (почти полностью)
- Причины расхождений
  - Аппаратная специфика
  - Больше возможностей для оптимизации
- fast-math – собирательный термин для оптимизаций, связанных с ослаблением требований IEEE 754



# Виды fast-math флагов

- Алгебраические:
  - Ассоциативность
  - Беззнаковость нуля
  - Замена деления на умножение
  - Объединение операций (например FMA)
- Запрет нестандартных значений:
  - NaN, Infinity

```
double foo(double val) {  
    return (val + 3.0) / 3.0;  
}
```

```
.LCPI0_0:  
    .quad    0x4008000000000000 # 3.0  
foo:  
    movsd    xmm1, qword ptr [rip +  
.LCPI0_0]  
    addsd    xmm0, xmm1  
    divsd    xmm0, xmm1  
    ret
```

clang-21 -O2

```
.LCPI0_0:  
    .quad    0x4008000000000000 # 3.0  
.LCPI0_1:  
    .quad    0x3fd5555555555555 # 1/3  
foo:  
    addsd    xmm0, qword ptr [rip +  
.LCPI0_0]  
    mulsd    xmm0, qword ptr [rip +  
.LCPI0_1]  
    ret
```

clang-21 -O2 -freciprocal-math

# Как на это смотрят языки программирования

- У разных языков различные отношения к соблюдению IEEE 754
- Стандарт C запрещает fast-math оптимизации (в Annex F)
  - Но обычно их можно включить с помощью флагов (например -ffast-math)
  - Часто используется в игровых движках
- Аналогичное поведение для языка Swift
- C# разрешает совершать вычисления с большей точностью, чем результирующий тип
- Go разрешает объединение операций
  - Но только если этому не препятствуют явные преобразования типов
- Fortran явно разрешает нарушать IEEE 754 ради производительности

# Оптимизации: Векторизация

- -fassociative-math и -fno-signed-zeros позволяет компилятору переупорядочить итерации цикла и векторизовать вычисления

```
#include <math.h>

float sum256(float *arr1,
            float *arr2) {
    float s;
    int i;
    s = 0.0f;
    for (i = 0; i < 256; i++) {
        s += arr1[i] * arr2[i];
    }
    return s;
}
```

```
.LBB0_1:
    movss    xmm1, dword ptr [rdi + 4*rax]
    mulss    xmm1, dword ptr [rsi + 4*rax]
    addss    xmm0, xmm1
    # один элемент за итерацию цикла
    inc     rax
    cmp     rax, 256
    jne     .LBB0_1
```

clang-21 -O2 -fno-unroll-loops

```
.LBB0_1:
    movups   xmm1, xmmword ptr [rdi + 4*rax]
    movups   xmm2, xmmword ptr [rsi + 4*rax]
    mulps    xmm2, xmm1
    addps    xmm0, xmm2
    # 4 элемента за итерацию цикла
    add     rax, 4
    cmp     rax, 256
    jne     .LBB0_1
```

clang-21 -O2 -fno-unroll-loops -fassociative-math -fno-signed-zeros

# Оптимизации: Finite only

- `-ffinite-math-only` разрешает оптимизации, основанные на том, что операнды не принимают NaN или Inf значений

- Это позволяет:

- Удалять проверки на NaN и Inf
- $x == x \Rightarrow \text{true}$
- $x / x \Rightarrow 1$

- А с `-fno-signed-zeros`:

- $x - x \Rightarrow 0$
- $0 / x \Rightarrow 0$
- $x * 0 \Rightarrow 0$

```
int foo(double val) {  
    return val == val;  
}
```

```
foo:  
    ucomisd xmm0, xmm0  
    setnp   al  
    ret
```

clang-21 -O2

```
foo:  
    mov     al, 1  
    ret
```

clang-21 -O2 -ffinite-math-only

```
double foo(double val) {  
    return val * 0;  
}
```

```
foo:  
    xorpd   xmm1, xmm1  
    mulsd   xmm0, xmm1  
    ret
```

clang-21 -O2

```
foo:  
    xorps   xmm0, xmm0  
    ret
```

clang-21 -O2 -ffinite-math-only -fno-signed-zeros

# Подводные камни: Проверки

- Появление Inf или NaN значений при использовании `-ffinite-math-only` приводит к UB
- Если отсутствие этих значений обеспечивалось явными проверками, то они будут удалены компилятором

```
#include <math.h>

int foo(float f) {
    return isnan(f);
}
```

```
foo:
    xor     eax, eax
    ucomiss xmm0, xmm0
    setp   al
    ret
```

clang-21 -O2

```
foo:
    xor     eax, eax
    ret
```

clang-21 -O2 **-ffinite-math-only**

# Позиция Rust

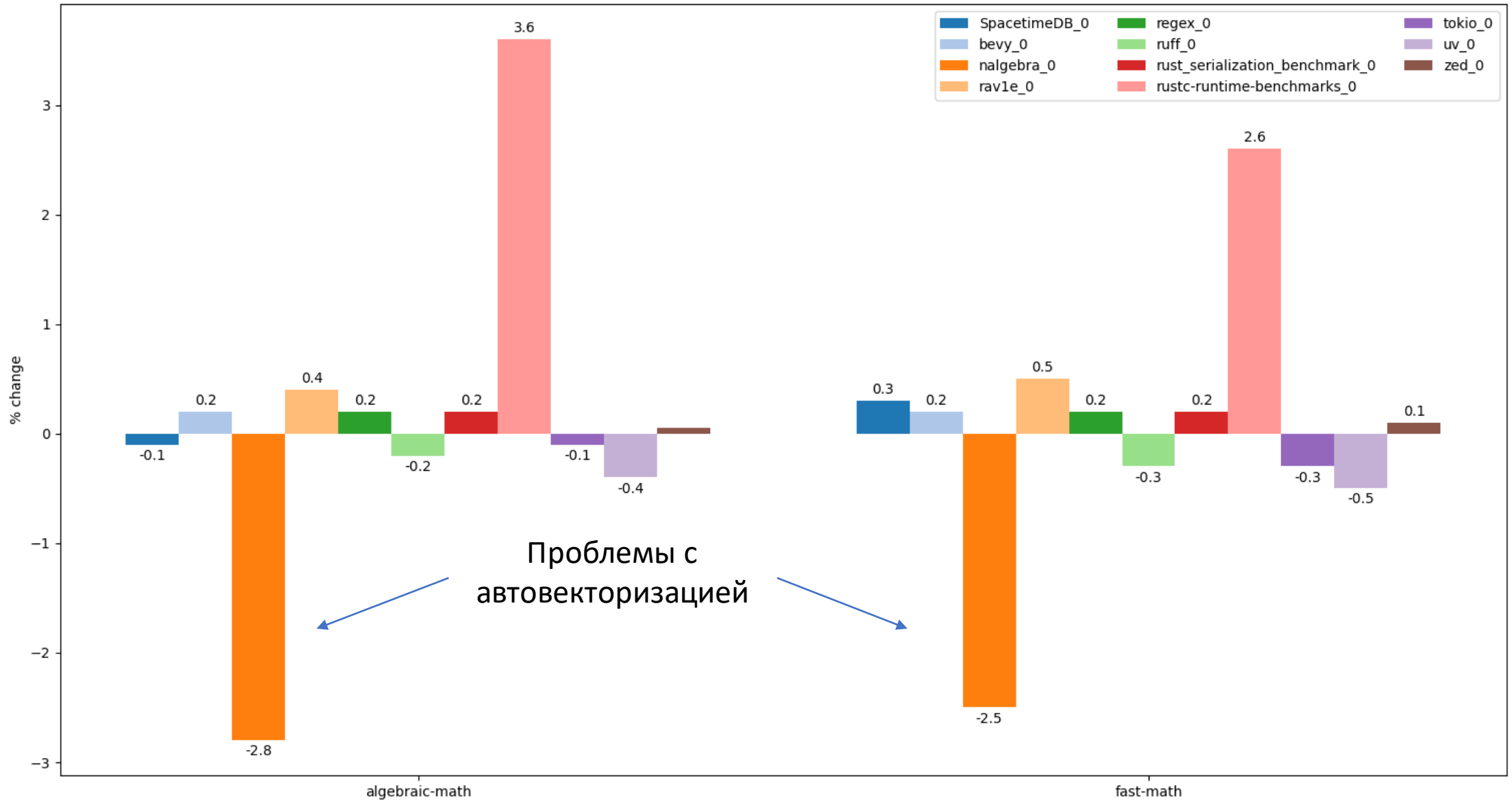
- Rust отказывается от возможности глобального применения fast-math оптимизаций
- Основная мотивация – опасность недостаточно осторожного применения этих оптимизаций, особенно в зависимостях проекта

“Everything about this flag fundamentally clashes with the idea of robust, compositional system design. It was a terrible mistake to ever add it to C compilers, and Rust should not repeat that mistake. **Rust should instead explore alternative, less fragile ways of exposing those semantics.**” (Ralf Jung, [rust #21690](#))

# Workarounds: Интринсики

- Rust предоставляет fast-math оптимизации на уровне отдельных операций
  - `std::intrinsics::f{op}_fast`
  - `std::intrinsics::f{op}_algebraic`
  - `f(16/32/64)::algebraic_{op}`
- Недостатки:
  - На данный момент эти API недоступны в стабильной версии
  - На данный момент [нет типов](#), скрывающих внутри себя работу с интринсиками
    - Авторам математических библиотек придётся реализовывать код дважды (для fast-math и обычного варианта)

# Результаты при включении fast-math



# Выводы

- Rust не предоставляет возможности глобально включить fast-math оптимизации
- Разрешать эти оптимизации можно на уровне отдельных операций с помощью интринсиков
  - Пока только в nightly-версии
- Fast-math может как положительно, так и отрицательно влиять на производительность

# Локализация символов

# Локализация символов

- Функции, объявленные в единице трансляции (крейт в Rust, `cpp`-файл в C++), могут быть локальными для неё или глобальными
  - В C/C++ контролируется с помощью `static` или `anonymous namespaces`
  - В Rust с помощью атрибутов `pub`, `pub(crate)` и других
- В Rust и C++ выбраны противоположные решения о дефолтном поведении:
  - В Rust функции по умолчанию локальны для своего модуля (top-level функции – для своего крейта)
  - Глобальными являются только `pub`-функции

# Оптимизации в компиляторе

- Локальные функции лучше оптимизируются компилятором
- Как правило такие оптимизации связаны с изменением API или ABI:
  - Межпроцедурное распространение констант (IPSCCP)
  - Замена передачи по ссылке на передачу по значению (ArgumentPromotion)
  - Удаление мёртвых аргументов или возвращаемых значений (DeadArgumentElimination)
  - Релаксация calling convention
  - Межпроцедурная аллокация регистров (IPRA)
- А также
  - Более агрессивный inlining
    - Например, всегда инлайнятся однократно вызываемые локальные функции
  - Улучшенное обнаружение мёртвого кода

# Пример оптимизации

```
#[inline(never)] // Simulate inliner fail
fn foo(b: bool, seed: i32, s: &[i32]) -> i32 {
    let mut ans = seed;
    for &x in s {
        ans += if b { 1 } else { ans ^ x }
    }
    ans
}
```



```
pub fn bar(n: i32, s: &[i32]) -> i32 {
    let mut ans = 0;
    for i in 0..n {
        ans += foo(true, i, s);
    }
    ans
}
```

```
foo:
    lea    eax, [rsi + rdi]
    ret
```

Цикл в foo был  
полностью  
оптимизирован

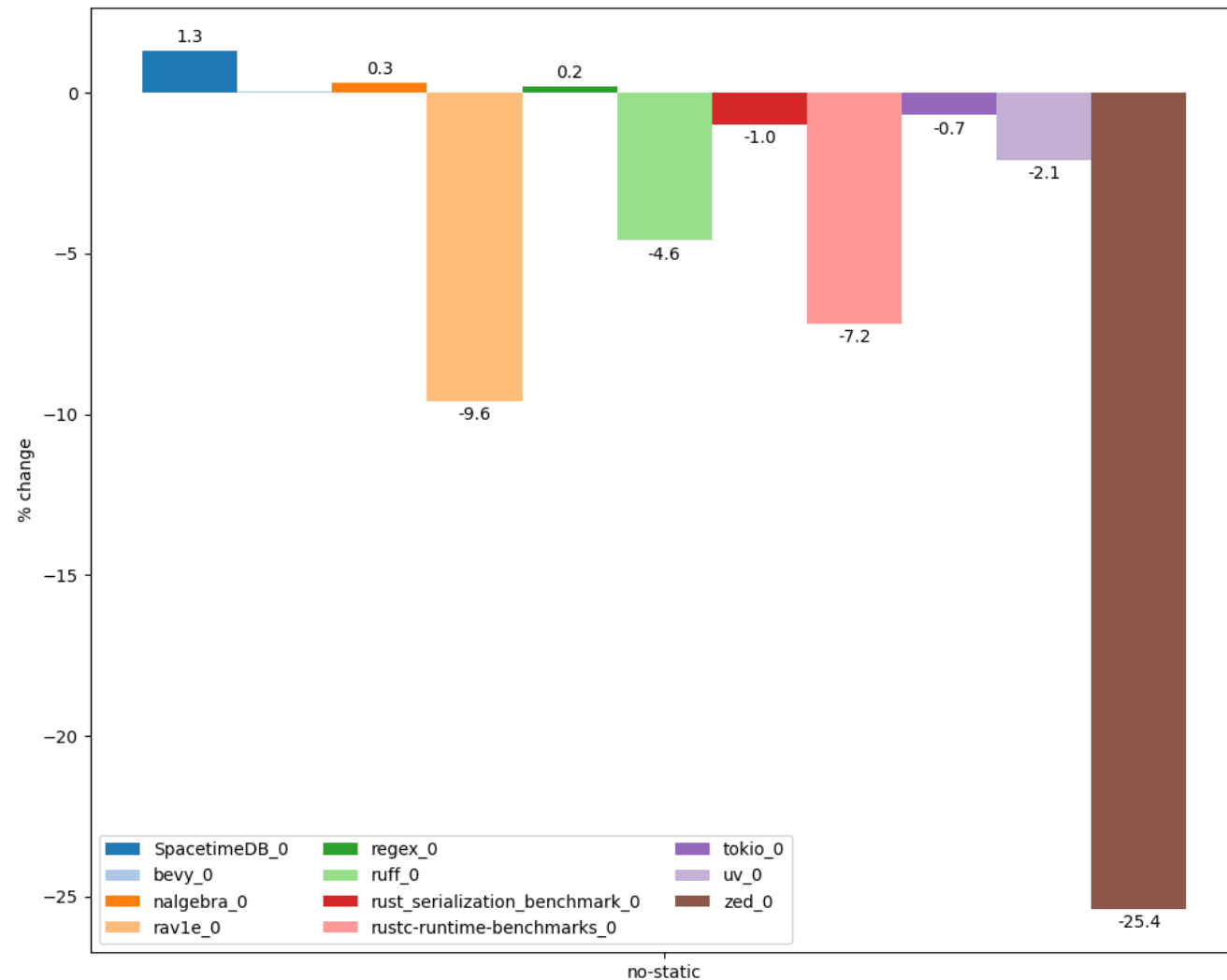
# Сравнение с C/C++

- Многие авторитетные руководства рекомендуют локализовывать функции:
  - [Google C++ Style Guide](#)
  - [LLVM Coding Standard](#) (Restrict Visibility)
  - [C++ Core Guidelines](#)
  - [Chromium C++ Style Guide](#)

# Распространённость

- Сколько локальных функций в реальных программах на Rust?
  - 80-90%
  - Для сбора статистики использовался [патч](#)
- В C/C++ результаты сильно зависят от проекта:
  - 80-90% (clang, ffmpeg, git, opencv, bitcoin)
  - 40-50% (openssl, tmux, gcc, libuv)
  - Для сбора статистики использовалась утилита [Localizer](#)

# Замедление при отключении локализации

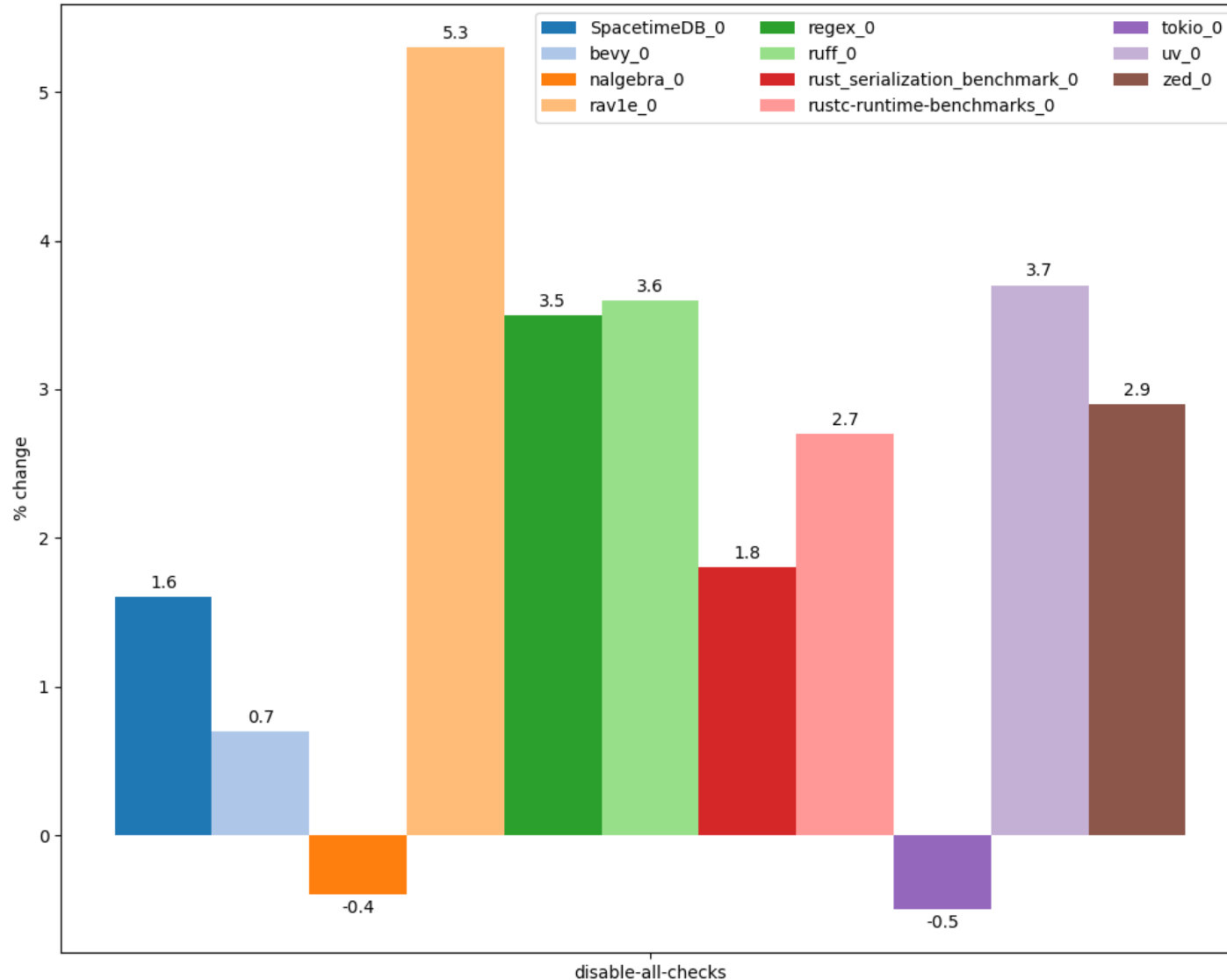


# Выводы

- Локализация функций позволяет компилятору генерировать существенно более производительный код (5% и более)
- В Rust по умолчанию принято более эффективное (с точки зрения производительности) решение

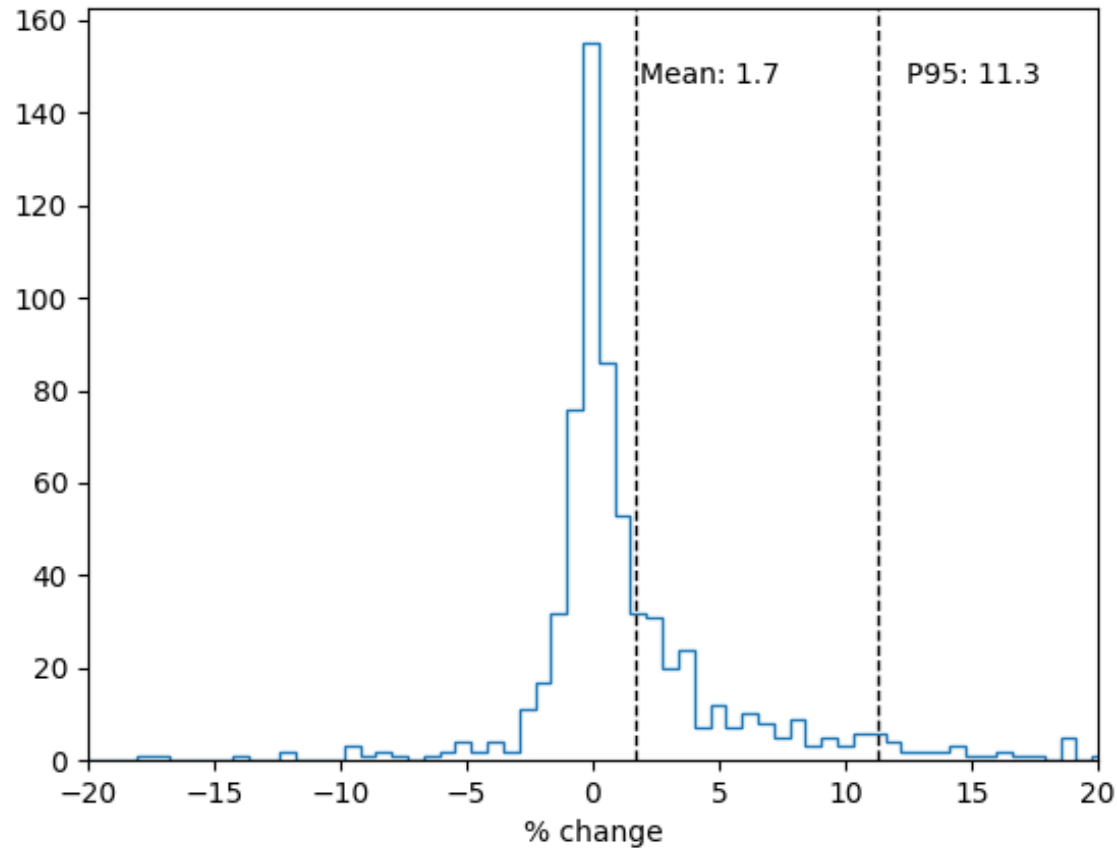
# Выводы

# Ускорение при отключении (почти) всех проверок Rust



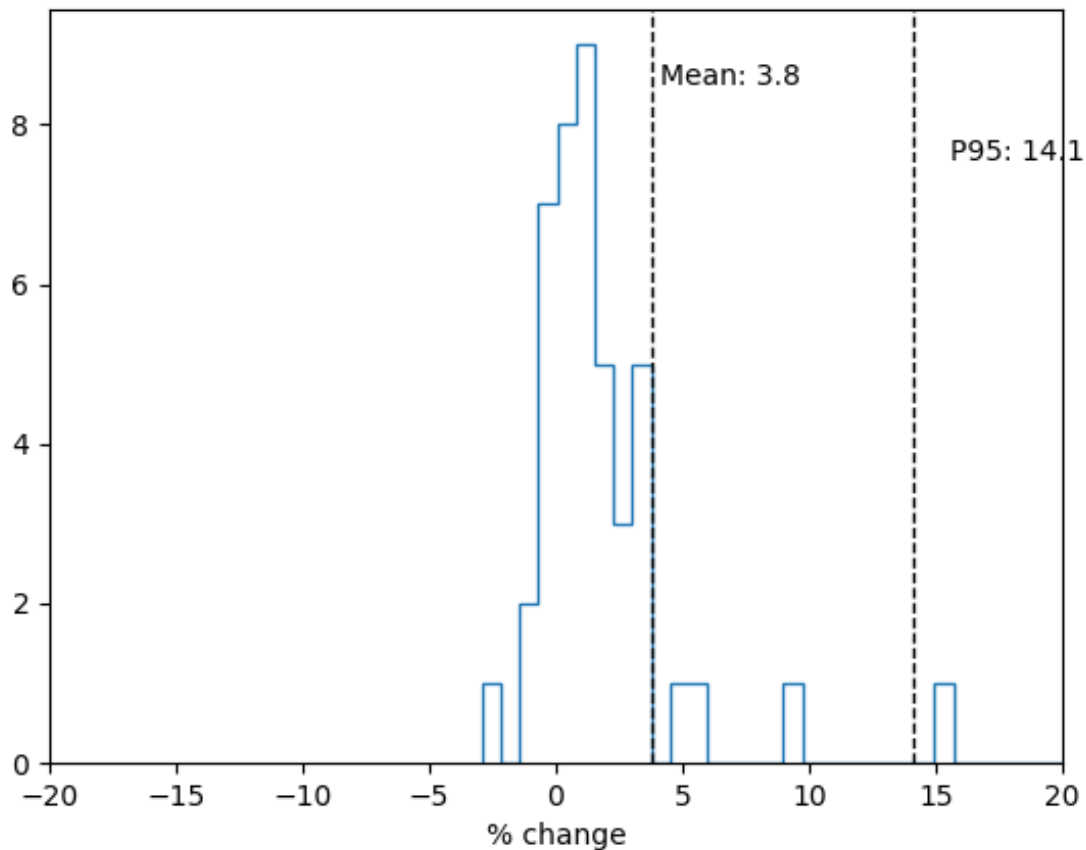
- Отключались проверки индексов и арифметики, переполнения контейнеров stdlib, проверки UTF-8 в строках
- Не отражены накладные расходы на избыточную инициализацию (полагаем не менее 1%)

# Распределение замедлений в бенчмарках



- Данные носят иллюстративный характер!
- Собирались данные по всем бенчмаркам всех проектов
- Одинаковые тесты с разными параметрами усреднялись
- Это **смещённая** оценка:
  - Проекты с большим числом бенчей доминируют
  - Сценарии внутри проекта с большим числом бенчей доминируют
- Не отражены накладные расходы на инициализацию (не менее 1% для среднего)

# Распределение замедлений в бенчмарках Hardened C++



- Данные носят иллюстративный характер!
- Намного меньше бенчмарков чем в случае Rust
- В отличие от Rust большинство проектов **не тюнилось** под Hardened C++
- Включенные защиты:
  - `-D_FORTIFY_SOURCE=3`
  - `-fsanitize=bounds,object-size`
  - Hardened STL
  - (инициализацию не включали чтобы соответствовать Rust)

# Выводы



- Сообщество Rust следит за балансом безопасности и производительности:
  - Бескомпромиссно включаются только проверки `memory safety`
  - Остальные делаются только если не влияют существенно на производительность
  - Например по умолчанию отключены проверки `integer overflow`
- Оверхед динамических проверок зависит от проекта
  - В среднем не превосходит 5% (P95 11%) и сравним с Hardened C++
- Факторы, наиболее существенно влияющие на производительность программ:
  - Индексные проверки, обязательная инициализация, отсутствие `inplace`-инициализации
- Скорее всего будут оптимизироваться в будущих версиях Rust и LLVM
- Но полностью их негативное влияние обойти нельзя (по крайней мере в текущей версии языка)
- Всегда будут требовать тюнинга (в частности небезопасного кода) для достижения оптимальной производительности

# О чём мы не успели рассказать ...



- [Отсутствие inplace-инициализаций](#)
  - Доступна в полной презентации
- [Особенности стандартной библиотеки](#)
  - Доступна в полной презентации
- [Codegen units](#)
  - Похожи на unity builds в C/C++
- [Особенности реализации паник \(исключений\)](#)
  - Накладные расходы аналогичны исключениям в C++
- [GC-sections by default](#)
- [Особенности ABI](#)
- [Отключение PLT](#)
- [Особенности реализации виртуальных методов](#)
- [Проверки Stack Clashing](#)

# The End

Выражаем благодарность нашим рецензентам:

- Вадим Петроченков
  - <https://github.com/petrochenkov>
- Александр Чичигин
  - <https://github.com/Gabriel-Fallen>
- Jakub Beránek
  - <https://github.com/kobzol>
- Александр Монаков
  - <https://github.com/amonakov>
  - <https://codeberg.org/amonakov>
- Per Vognsen
  - <https://mastodon.social/@pervognsen>



Последняя версия слайдов:  
<https://github.com/yugr/rust-slides/blob/main/RU.pdf>

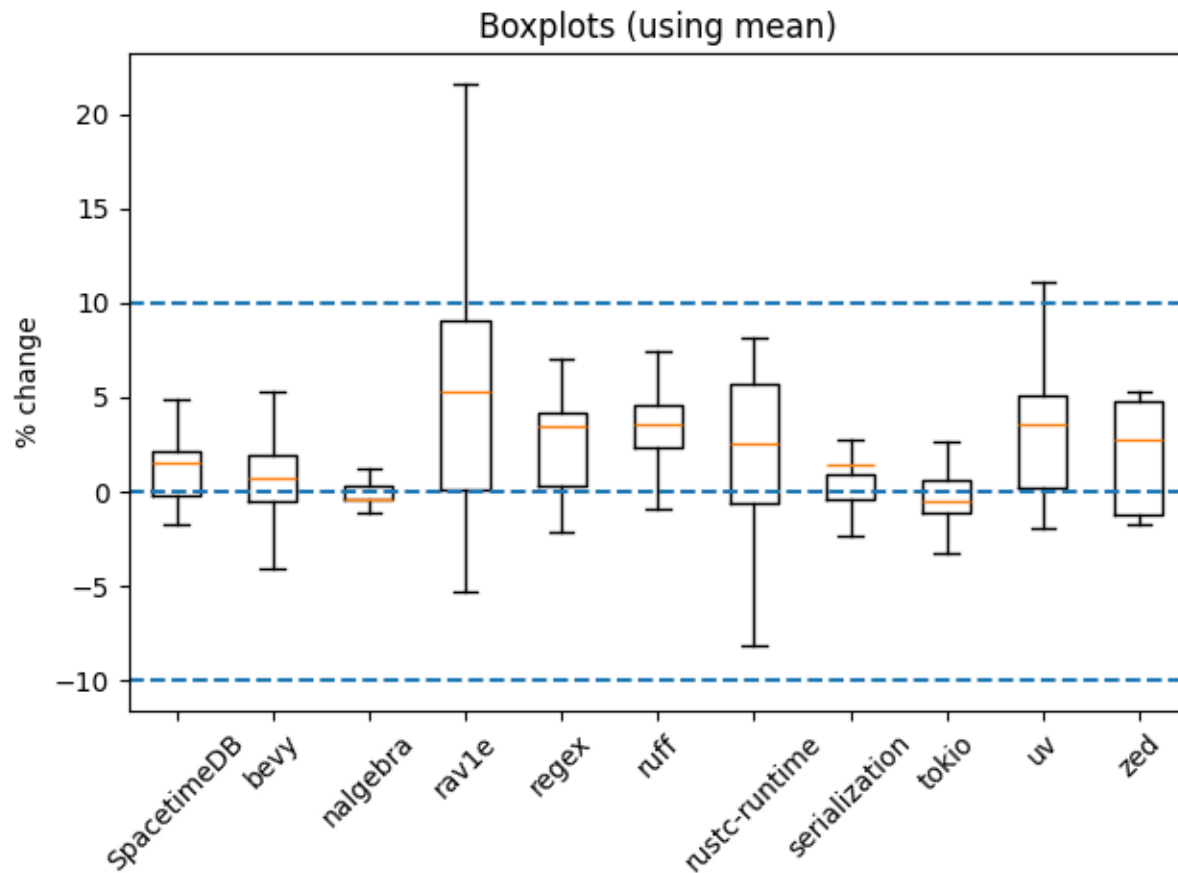
# Приложения

# Rust primer

```
struct Ok {};  
struct Warn { uint32_t code; };  
  
using Event = std::variant<Good, Warn>;  
  
int check(std::span<const Event> events,  
          std::optional<double> max) {  
  
    int result = 0;  
    const auto mx = uint32_t(max.value_or(1.0));  
  
    for (const auto &e : events) {  
        if (const auto *w = std::get_if<Warn>(&e)) {  
            if (w->code > mx) {  
                ++result;  
            }  
        }  
    }  
  
    return result;  
}
```

```
enum Event { Ok, Warn(u32), }  
  
fn check(events: &[Event],  
          max: Option<f64>) -> i32 {  
  
    let mut result = 0;  
    let mx = max.unwrap_or(1.0) as u32;  
  
    for e in events {  
        match e {  
            Event::Warn(c) => if *c > mx {  
                result += 1;  
            },  
            _ => (),  
        }  
    }  
  
    result  
}
```

# Распределение замедлений в бенчмарках



- Собирались данные по всем бенчмаркам внутри каждого проекта
- Одинаковые тесты с разными параметрами усреднялись
- Это **смещённая** оценка:
  - Сценарии внутри проекта с большим числом бенчей доминируют
- Не отражены накладные расходы на инициализацию (не менее 1% для среднего)

# Подготовка доклада

- Собрано и проанализировано более 350 статей, блогпостов и обсуждений по теме доклада из разных источников ([materials](#))
- Общие временные затраты на подготовку (на апрель 2026):
  - > 3 человекомесяцев
- Анализ проводился для
  - Rust 1.87.0 (май 2025)
  - Clang llvmmorg-20.1.7 (июнь 2025)

# Rust-бенчмарки

- Для сравнения использовались стандартные Criterion-бенчмарки каждого проекта (cargo bench), усреднённые с помощью geomean
  - Некоторые особо медленные тесты в oxipng были отключены
  - Для борьбы с системными шумами бралось минимальное значение средних из нескольких прогонов
  - Важно: 1% geomean может означать что
    - Все тесты в проекте замедлились на 1%
    - 10% тестов замедлилось на 10% (более вероятно)
  - Отдельные тесты могли замедлиться (или ускориться) на десятки процентов
- Оценка с помощью geomean неидеальна
  - Сценарии с большим количеством бенчей сильнее влияют на результат
- Дополнительные детали [здесь](#)

# C++ бенчмарки

- Использовался компилятор Clang версии lvmorg-20.1.7
- Llvm-bench ([benchmarks/cpp/llvm-bench](#))
  - Замерялось медианное время O2-компиляции файла CGBuiltin.cpp (самый большой файл в LLVM) компилятором Clang
  - Тестируемый Clang был собран самим собой
- Ffmpeg-bench ([benchmarks/cpp/ffmpeg-bench](#))
  - По мотивам [Stack Smashing Protection and Its Performance Impact](#)
  - Замерялось медианное время конвертации файла FLV в MP4
- Phoronix Test Suite ([benchmarks/cpp/PTS](#))
  - Популярный набор бенчмарков с [phoronix-test-suite.com](#)
  - Замерялись бенчмарки botan, bullet, coremark, c-ray, dav1d, gcrypt, gmpbench, luajit, nginx, openssl, polybench-c, povray, rocksdb, simdjson, vpxenc, x265 (см. [#55](#))
  - Использовалось медианное время работы бенчмарка
  - Игнорировались тесты с Stdev > 0.5% и изменениями < 1%
- Для борьбы с системными шумами бралось минимальное значение медиан из 2-3 прогонов

# Тестовый сервер

- Все бенчмарки (кроме no-static) были измерены на Intel Xeon E-2236
  - С частотой зафиксированной на 2 ГГц
  - С установленной Ubuntu 24.04
- Сервера настраивались в соответствии с [методологией ulnit](#)

# TODO

- (Yugr) Померять meilisearch
- (Zak) Fast-math: дополнить анализ (P3715, -fno-math-errno и -fno-trapping-math)
- (Zak) Struct reorder: заполнить анализ