

Spring 2021

compscicenter.ru

Philipp Grabovoy

t.me/phil-grab

Lecture XII

Tools

static analyzers

error example

```
void f(size_t n) {
    char* s = static_cast < char* > (malloc(n));
    if (!s) { return; }

    for (size_t i = 0; i != n; ++i) { s[i] = 'q'; }

    delete[] s;
}
```

• warning: Memory allocated by malloc() should be deallocated by free(), not 'delete[]'

nullptr deref example

```
void test(int *p) {
    if (p)
        return;

    int x = p[0];
}
```

- warning: Array access (from variable 'p') results in a null pointer dereference
- посмотрим разные уровни оптимизаций -o* на godbolt.org

analyzer vs compiler

- компиляторы балансируют между временем сборки и качеством поиска проблем
- анализаторы тратят больше времени ⇒ лучше полнота/ точность
- граница между ворнингами компилятора и сообщениями статического анализатора часто размыта

warnings

```
int main() {
    printf("%p", 42);
}
```

- VS2017 (статический анализатор):
 - warning C6066: Non-pointer passed as Param(2) when
 pointer is required in call to 'printf' Actual type:
 'int'
- VS2019 (компилятор):
 - warning C4477: 'printf' : format string '%p' requires an argument

precision/recall

- анализ программ с абсолютной точностью невозможен
- возможны ошибки ⇒ есть полнота и точность их нахождения
 - + ограничение на время исполнения

GCC PR18501 example, pt. 1

```
void something();
bool finish;

void f(void) {
    bool first;

    for (; !finish; ) {
        if (!first)
            something();
        first = false;
    }
}
```

• godbolt, где можно покрутить -o*

GCC PR18501 example, pt. 2

```
void something();
void consume(int value);
void g(bool flag) {
   int value;

   if (flag)
      value = 42;
   something();

   if (flag)
      consume(value);
}
```

• godbolt, где можно покрутить -o*

GCC PR18501

- bug report
- flag
- clang + -Wconditional-uninitialized оба случая warn
- g++ оба пропущены

interprocedural analysis example

```
#include <cstdlib>
void g(void* p) {
    free(p);
}

void f() {
    void* q = malloc(42);
    g(q);
    free(q);
}
```

warning: Attempt to free released memory

annotations

• в каких случаях это ошибка?

```
void foo(int* val) {
    printf("%d", *val);
}
```

SAL example

```
void foo(_Out__ int* val) {
    printf("%d", *val);
}
```

- warning C6001: Using uninitialized memory '*val'
- godbolt

clang thread safety example

```
#include <mutex>
struct mytype {
    void foo();

private:
    std::mutex m;
    int a __attribute__((guarded_by(m)));
};

void mytype::foo() {
    a = 42;
}
```

clang, -Wthread-safety-analysis ⇒ warning: writing variable
 'a' requires holding mutex 'm' exclusively, godbolt

points

- инструменты могут выдавать ошибки
- сложность проверок варьируется (строчка исходника vs межмодульный анализ)
 - код можно проверять на разных этапах "компиляции"
- анализатору надо хорошо понимать язык программирования

dynamic analyzers

example

```
void f(int* p) {
    p[10] = 42;
}
int main() {
    int* p = new int[10];
    f(p);
    delete[] p;
}
```

• \Rightarrow heap-buffer-overflow

sanitizers

- Address sanitizer
 - обращения к неаллоцированой памяти
- Memory sanitizer
 - использование неинициализированной памяти

- Thread sanitizer
 - data races
- Undefined behavior sanitizer
 - множество различных проверок (например: переполнение при арифметике над знаковыми числами)

techs

- подмена библиотечных функций
- → инструментация кода компилятором (sanitizers)
 - для трекинга работы с данными shadow-регионы (на 8 байт памяти программы 1 байт мета-информации)
- → JIT-изменение скомпилированного кода (valgrind)

address sanitizer

- трекает аллоцированность памяти
- в shadow-регионах биты флажки о доступности соотв. байтов
- на каждое обращение к памяти внутри программы проверка на доступность (через эти биты)

memory sanitizer

- трекает инициализированность памяти
 - читать неинициализированную память разрешено
 - запрещено делать условные переходы на основании таких значений
- часто нужна инструментированность *всей* программы:
 - **все зависимости пересобрать с** -fsanitize=memory
 - иначе возможны ложные срабатывания

thread sanitizer

- в shadow-состоянии несколько последних обращений к переменной
 - если очередное обращение unordered с каким-то из предыдущих — нашли data race
- также требуется инструментированность всего кода
 - -fsanitize=thread

undefined behavior sanitizer

- "дешевые" проверки: на многие случаи UB есть флажки процессора
- overflow check example

valgrind memcheck

- совмещает проверки asan и msan
- не требует перекомпиляции программы
 - ЛТ-ит самостоятельно
 - теряет часть информации про локальные стеки

valgrind modes

- memcheck ошибки с памятью
- cachegrid/callgrind профилировщик, на модельном процессоре
- massif профилировщик использования памяти (heap)
- ...

debug modes

- _GLIBCXX_DEBUG **включает отладочный режим в** libstdc++
 - проверки на правильное использование контейнеров и т.д.
- в своем коде тоже полезно писать ассерты для отладочного режима
 - проверки согласованности состояния класса и т.п.

more points

- динамические проверки сработают, если код выполняется
 - иметь тесты полезно
 - хорошо, если покрытие кода большое
 - fuzzy-testing,...

profilers

tools overview

- Intel VTune Profiler
- Linux perf
 - + CPU flame graph
- valgrind callgrind
 - + KCacheGrind

processors' events

- perfmon-events
 - В perf можно сэмплировать по ним и другим

building for profiling/debugging

- -О2 или аналог
- -g или -g1
- возможно -fno-omit-frame-pointer

debuggers (+ reverse)

helpful features

- attach to process
 - gdb -p 1234
- open coredump
 - gdb ./a.out core
- watchpoints
 - watch
- breakpoint conditions
 - break foo if x == 42

reverse debuggers

- возможность исполнять программу назад
 - UndoDB
 - rr
 - Time Travel Debugging

techs for reverse debugging

- записывать блок действий для перемотки
 - Bgdb: (gdb) record, (gdb) step,...
- делать снапшоты + запоминать недетерминированные результаты
 - $B \text{ rr:} \$ \text{ rr ./a.out,} \$ \text{ rr replay} \rightarrow (gdb) \text{ run,...}$