## Углублённое программирование на С++

Память в С++

Кухтичев Антон



#### Напоминание отметиться на портале

и оставить отзыв после лекции



## Содержание занятия

- Квиз #2
- Типичное размещение сегментов в памяти
- Запуск программы
- Кеш-память и оперативная память
- Виртуальная память
- Стек (stack)
- Куча (heap)
- Указатели
- Интеллектуальные указатели

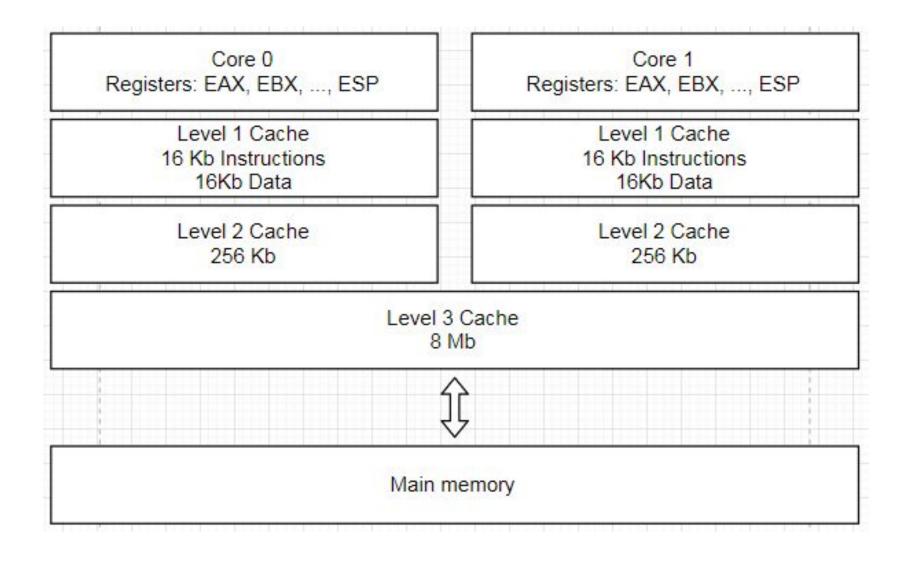
## Квиз #2

. . . . .

# Размещение сегментов в памяти



#### Кеш-память и оперативная память



#### Что такое память?

- Память часть компьютера, где хранятся программы и данные;
- Основной единицей памяти является двоичный разряд, который называется битом;
- Память состоит из ячеек;
- Каждая ячейка имеет номер, который называется адресом;
- В последние годы практически все производители выпускают компьютеры с 8-битными ячейками, которые называются байтами;
- Байты группируются в слова. Компьютер с 32-битными словами имеет 4 байта на каждое слово.

#### Запуск программы

• Программы на языке C/C++ начинают свою работу с вызова функции main

```
int main()
int main(int argc, char **argv)
int main(int argc, char **argv, char **env)
```

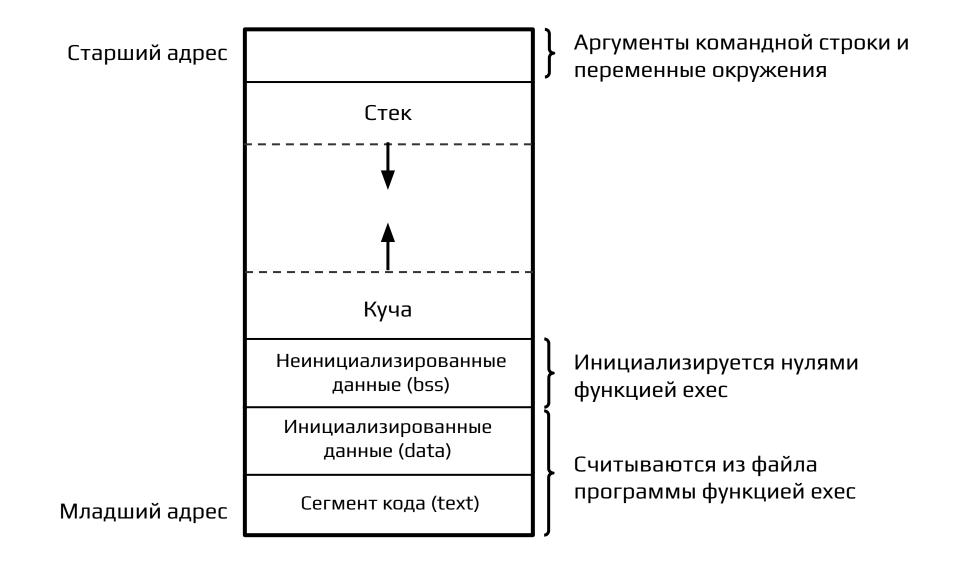
- Перед вызовом функции main выполняется специальная процедура начального запуска;
- Процедура начального запуска спроектирована так, что она вызывает функцию exit, когда происходит возврат из функции main.

```
exit(main(argc, argv));
```

#### Типичное размещение сегментов в памяти

- **Сегмент кода (text)**, машинные инструкции, которые выполняются центральным процессором;
- **Сегмент инициализированных данных (data)**, содержит переменные, которые инициализированы определёнными значениями в тексте программы;
- **Сегмент неиницилизированных данных (bss)**, сегмент неинициализированных данных;
- **Сегмент стека (stack)**, где хранятся переменные с автоматическим классом размещения, а также информация, которая сохраняется при каждом вызове функции;
- **Куча (heap)**, или область динамической памяти.

#### Типичное размещение сегментов в памяти



## Виртуальная память



#### Виртуальная память (1)

- Память делится на страницы;
- Страница может находится в оперативной памяти или на внешнем носителе;
- Трансляция из физического адреса в виртуальный и обратно выполняется через специальные таблицы: **PGD** (Page Global Directory), **PMD** (Page Middle Directory) и **PTE** (Page Table Entry). В PTE хранятся физические адреса страниц;
- Для ускорения трансляции адресов процессор хранит в кеше таблицу TLB (Translation lookaside buffer);

#### Виртуальная память (2)

Если обращение к памяти не может быть оттранслировано через TLB,
 процессор обращается к таблицам страниц и пытается загрузить РТЕ оттуда
 в TLB. Если загрузка не удалась, процессор вызывает прерывание Page Fault.

 Обработчик прерывания Page Fault находится в подсистеме виртуальной памяти ядра ОС и может загрузить требуемую страницу с внешнего носителя в оперативную память.

#### Виртуальная память (3)

1 такт = 1 / частота г	троце	eccopa	Compress 1K bytes with Zippy	3,000	ns
1 / 3  GHz = 0.3  ns			Send 1K bytes over 1 Gbps network	10,000	ns
	0.3	ns	Read 4K randomly from SSD	150,000	ns
L1 cache reference	0.5	ns	Read 1 MB sequentially from memory	250,000	ns
Branch mispredict	5	ns	Round trip within same datacenter	500,000	ns
L2 cache reference	7	ns	Read 1 MB sequentially from SSD	1,000,000	ns
Mutex lock/unlock	25	ns	HDD seek	10,000,000	ns
Main memory reference	100	ns	Read 1 MB sequentially from HDD	20,000,000	ns
			Send packet CA->Netherlands->CA	150,000,000	ns

#### Виртуальная память (4)

- Стараться укладывать данные в кеш;
- Минимизировать скачки по памяти;
- В условиях основной ветки делать ветку, которая выполняется с большей вероятностью.

## Стек (stack)



#### Стек

- Непрерывная область памяти;
- Имеет методы: push и pop;
- Растёт от старших адресов к младшим;
- Имеет конечный размер (обычно около 2 MiB);
- Содержит локальные переменные из функций;
- Регистр ESP указывает на вершину стека. Меняется каждый раз, когда слово или адрес помещаются или удаляются из стека;
- Когда вызывается функция, то создаётся stack frame;
- Stack frame содержит локальные аргументы функции и возвращаемое значение;

## Классы управления памятью и областью видимости в С++

- Характеризуются тремя понятиями:
  - Время жизни. Продолжительность хранения данных в памяти;
  - Область видимости. Части кода, из которых можно получить доступ к данным;
  - Связывание (linkage). Если к данным можно обратиться из другой единицы трансляции - связывание внешнее (external), иначе связывание внутреннее (internal);

#### Автоматический/регистровый (register)

- Время жизни: автоматическое (блок)
- Область видимости: Блок
- Связывание: отсутствует

```
{
   int i = 5;
}
if (true) {
   register int j = 3;
}
```

#### Статический без связывания

- Время жизни: статическое
- Область видимости: Блок
- Связывание: отсутствует

```
void foo()
{
    static int j = 3;
}
```

#### Статический с внутренним связыванием

- Время жизни: статическое
- Область видимости: файл
- Связывание: внутреннее

```
static int j = 5;
```

Инициализируется до входа в main.

#### Статический с внешним связыванием

- Время жизни: статическое
- Область видимости: файл
- Связывание: внешнее

```
// *.cpp
int i = 0;
// *.hpp
extern int i;
```

## Куча (heap)



#### Heap

```
// Возвращают непустой указатель на
// выделенную область памяти или NULL.

void *malloc(size_t size);

void *calloc(size_t nobj, size_t size);

void *realloc(void *ptr, size_t new_size);

void free(void *ptr);
```

#### Heap

```
// можно (int*)(sizeof(int)), но лучше так не делать!
int *i = static_cast<int *>(malloc(sizeof(int));
std::string *name = new std::string();
char *data = new char[5];
free(i);
delete(name);
delete[] data;
```



- Скотт Мейерс. Наиболее эффективное использование С++. Правило 2.
   Предпочитайте приведение типов в стиле С++.
- 2. Скотт Мейерс. Эффективное использование C++. Правило 16. Используйте одинаковые формы new и delete.

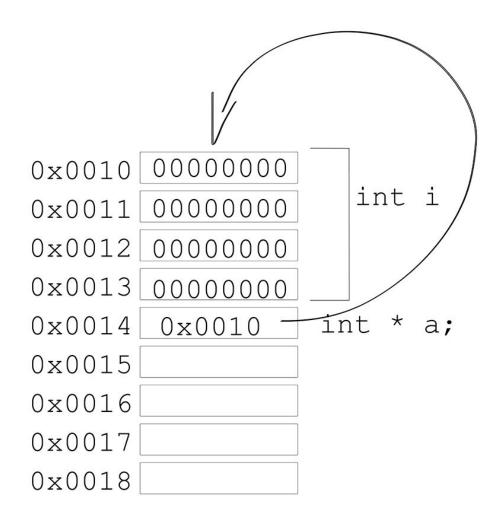
#### Heap

- new то же, что и malloc(), только дополнительно вызывает конструкторы;
- new возвращает определённый тип, в то время как malloc() возвращает void \*;
- В случае ошибки, malloc() вернёт NULL, в то время как new выбросит исключение bad\_alloc exception;
- Внутри malloc есть буфер, если в буфере есть место, ваш вызов может выполнится быстро;
- Если памяти в буфере нет, будет запрошена память у ОС (sbrk, VirtualAlloc) это дорого;
- Для malloc() должны автоматически определять размер данных (sizeof \* количество данных), в то время как для new мы указываем количество объектов;
- ОС выделяет память страницами от 4 KiB, а может быть и все 2 MiB;
- Стандартные аллокаторы универсальные, то есть должны быть потокобезопасны, быть одинаково эффективны для блоков.



- Указатель это переменная, содержащая адрес другой переменной.
- Для нулевого указателя используется одно из: 0, NULL (C-style) или nullptr (современный C++);
- nullptr можно рассматривать как указатель любого типа;
- Основной операцией над указателями является разыменование \* получение объекта, на который указывает указатель.
- Другая операция & взятие адреса



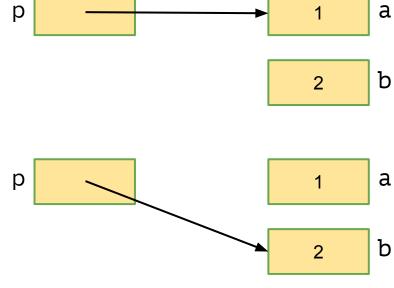


- Для любого объекта x, выражение &x возвращает адрес x;
- Если у х тип Т, то у &х будет тип "указатель на Т";
   int i;
   unsigned long ul;
   int \*pi = &i;
   unsigned long \*pul = &ul;

• Указатель может указывать на разные объекты в разное время в отличие от

#### ссылок

p = &b;



• Ссылка всегда определена в отличие от указателя;

```
char *ch = nullptr; // Хорошо или плохо?;
char &ch_ref; // Хорошо или плохо?
char &ch_ref = *ch; // Хорошо или плохо?
```

• Ссылка всегда определена в отличие от указателя;

```
char *ch = nullptr; // Всё хорошо, указатель ссылается на nullptr; char &ch_ref; // Ошибка, ссылка не инициализирована! char &ch_ref = *ch; // Так можно, но если у вас возникает желание писать такой код, то лучше отказаться от идеи использовать ссылки.
```



#### Ссылки и указатели

```
int *x[10]; // ???
int (*y)[10]; // ???
const int *z1; //
int const *z2; //
int * const z3; //
```

#### Упражнение

```
    Какой результат сравнения?
    NULL == nullptr void f(char *s);
    Obj *op = new Obj; f(NULL);
    Obj *op2 = op; f(nullptr);
    delete op;
    delete op2;
```

#### Ответы

1. true, гарантировано стандартом

```
Two operands of type std::nullptr_t or one operand of type std::nullptr_t and the other a null pointer constant compare equal.
```

- 2. Неопределённое поведение, но скорее всего runtime error;
- 3. f(NULL); // Вызовется f(int)
  f(nullptr); // Вызовется f(char \*)

## Интеллектуальные указатели

#### Интеллектуальные указатели (smart pointers)

- Объявления указателя не даёт информации о том, указывают ли они на один объект или на массив;
- Объявление указателя ничего не говорит о том, должны ли вы уничтожить то, на что он указывает, когда завершите работу;
- Если требуется вызвать delete, то причина 1 означает, что нет никакого способа узнать, следует ли использовать оператор для удаления одного объекта (delete) или для удаления массива (delete []);
- Обычно нет способа выяснить, не является ли указатель висячим.

#### Виды интеллектуальных указателей

```
std::auto_ptrудалён в C++17;
```

- std::unique\_ptr
  - Воплощает в себя семантику исключительного владения;
  - Копирование std::unique\_ptr не разрешается;
- std::shared\_ptr
  - Воплощает в себя семантику совместного владения;
  - Все указатели, указывающие на объект, сотрудничают для обеспечения
     гарантии, его уничтожение произойдёт в точке, где он станет более ненужным.
- std::weak\_ptr
  - Используется для разрешения проблемы циклической зависимости.

#### std::shared\_ptr

```
// До C++17
std::shared_ptr<char> ptr(new char[size_], std::default_delete<char[]>());
// Начиная с C++17
std::shared_ptr<char[]> ptr(new char[size_]);
```

## Домашнее задание



#### Домашнее задание #1 (1)

Написать свой аллокатор со стратегией линейного выделения памяти со следующим интерфейсом:

```
void init_allocator(Allocator *alloc, size_t maxSize);
char* alloc(Allocator *alloc, size_t size);
void reset(Allocator *alloc);
void clear(Allocator *alloc)
```

#### Домашнее задание #1 (2)

При вызове init\_allocator аллоцируется указанный размер, после чего при вызове alloc возвращает указатель на блок запрошенного размера или nullptr, если места недостаточно. После вызова reset аллокатор позволяет использовать свою память снова.

Haписать юнитесты при помощи qtest. В Makefile должна быть цель test.

#### Полезная литература в помощь

- Э. Таненбаум. «Архитектура компьютера»
- Э. Таненбаум, А. Вудхалл. «Операционные системы. Разработка и реализация»
- У. Ричард Стивенс, Стивен А. Раго «UNIX. Профессиональное программирование»

## Напоминание оставить отзыв

Это правда важно





## Спасибо за внимание!