

Углублённое программирование на C++

Память в C++

Кухтичев Антон

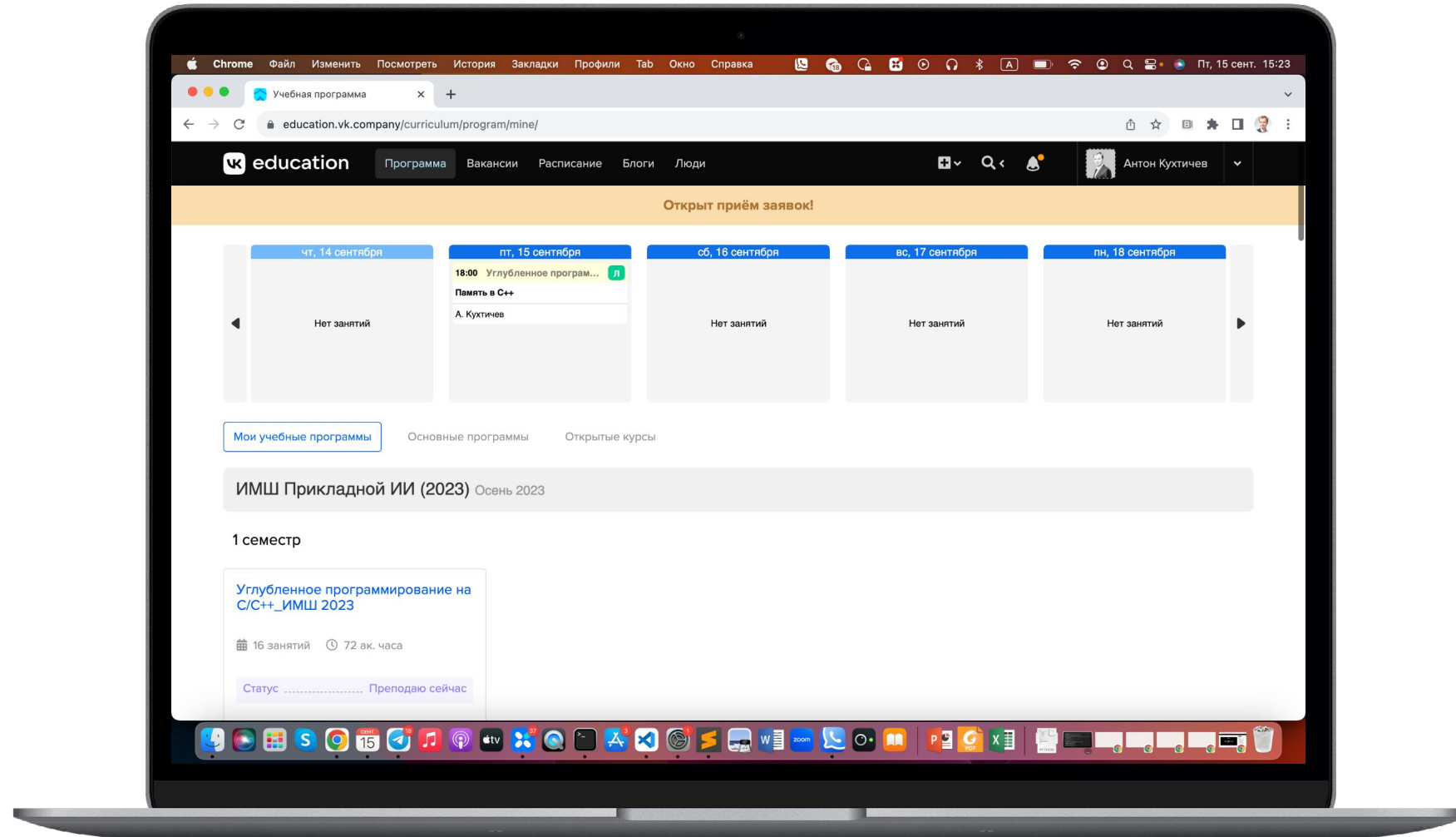


education

25 сентября 2024 года

Напоминание отметиться на портале

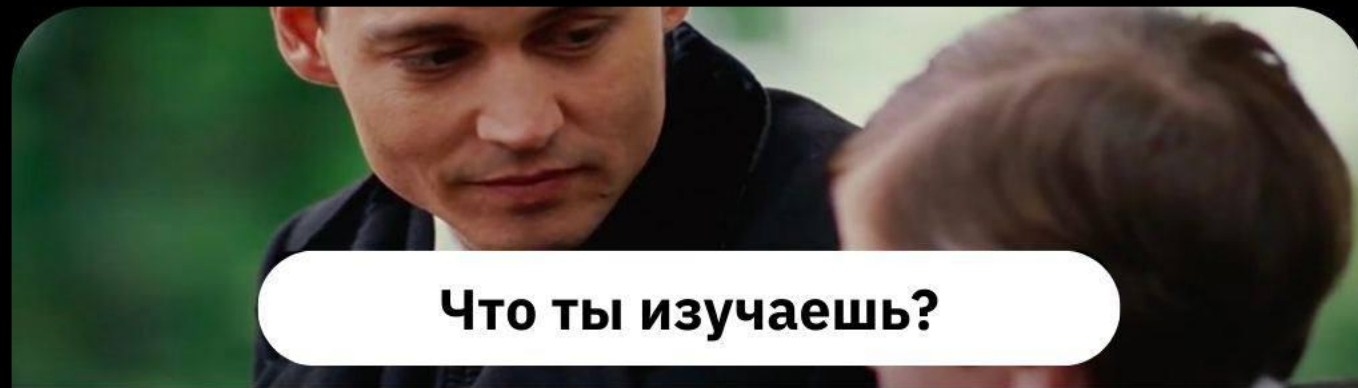
и оставить отзыв
после лекции



Содержание занятия

- Квиз #1
- Типичное размещение сегментов в памяти
- Запуск программы
- Кеш-память и оперативная память
- Виртуальная память
- Стек (stack)
- Куча (heap)
- Указатели
- Интеллектуальные указатели
- gtest

Мем недели



Ещё разок про домашние задания (1)

- В вашем GitHub должен быть репозиторий `mai_cpp_autumn_2024`;
- Репозиторий должен быть закрытым (private);
- Внутри каждой директории могут быть любые файлы реализующие задачу.
- Обязательным является только файл `Makefile`;
- В `Makefile` обязательно должны быть цель `test`, которая запускает тесты вашего решения;
- Собираясь ваш код должен компилятором, поддерживающим стандарт C++20;

Ещё разок про домашние задания (2)

- У каждого домашнего задания будет дедлайн:
 - жёсткий - до экзамена;
 - мягкий - одна неделя
- После того, как мягкий дедлайн просрочен, то максимальный балл – 3 (из 5);
- Для допуска к экзамену необходимо сделать **все** домашние задания



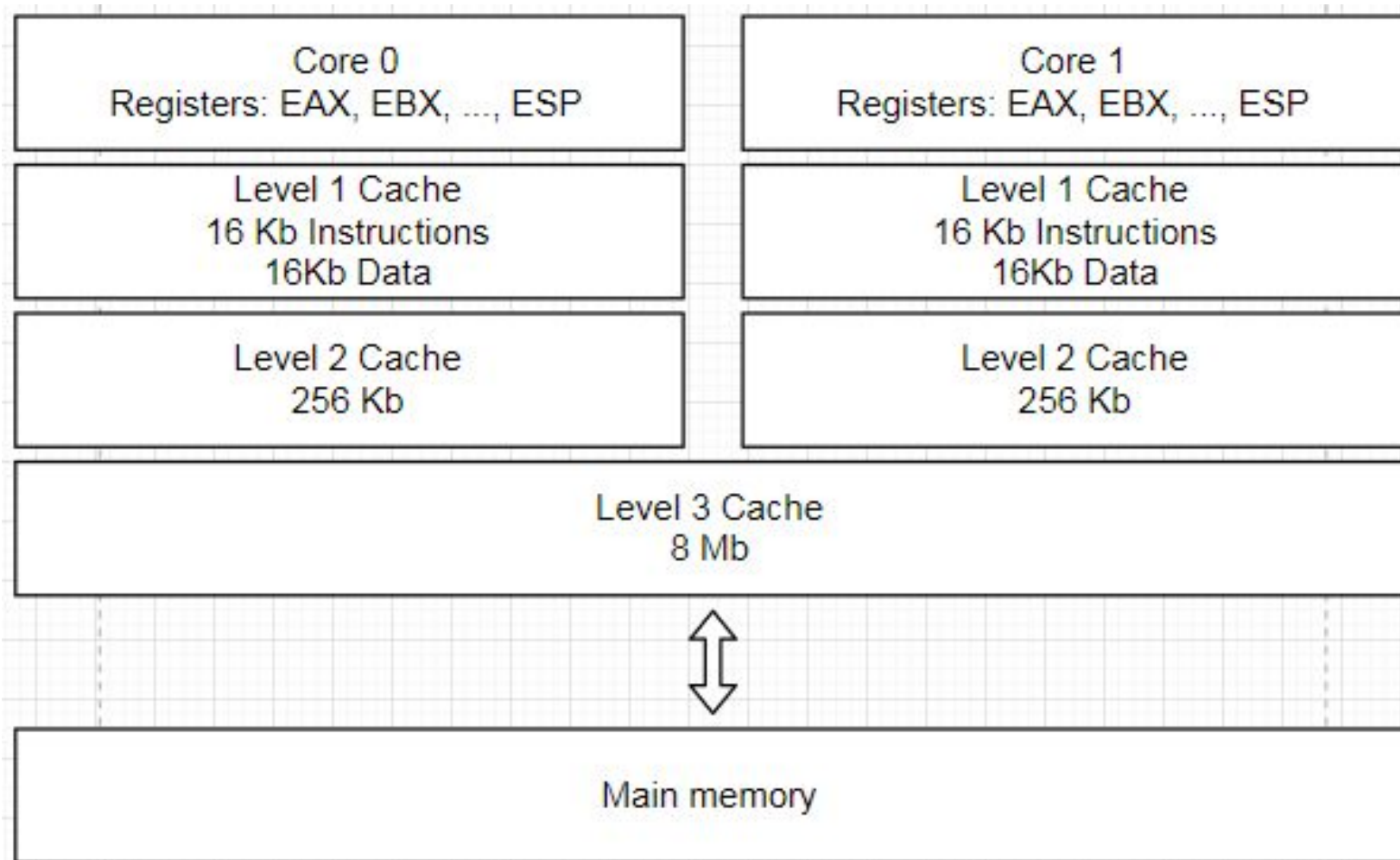
КВИЗ #1



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.

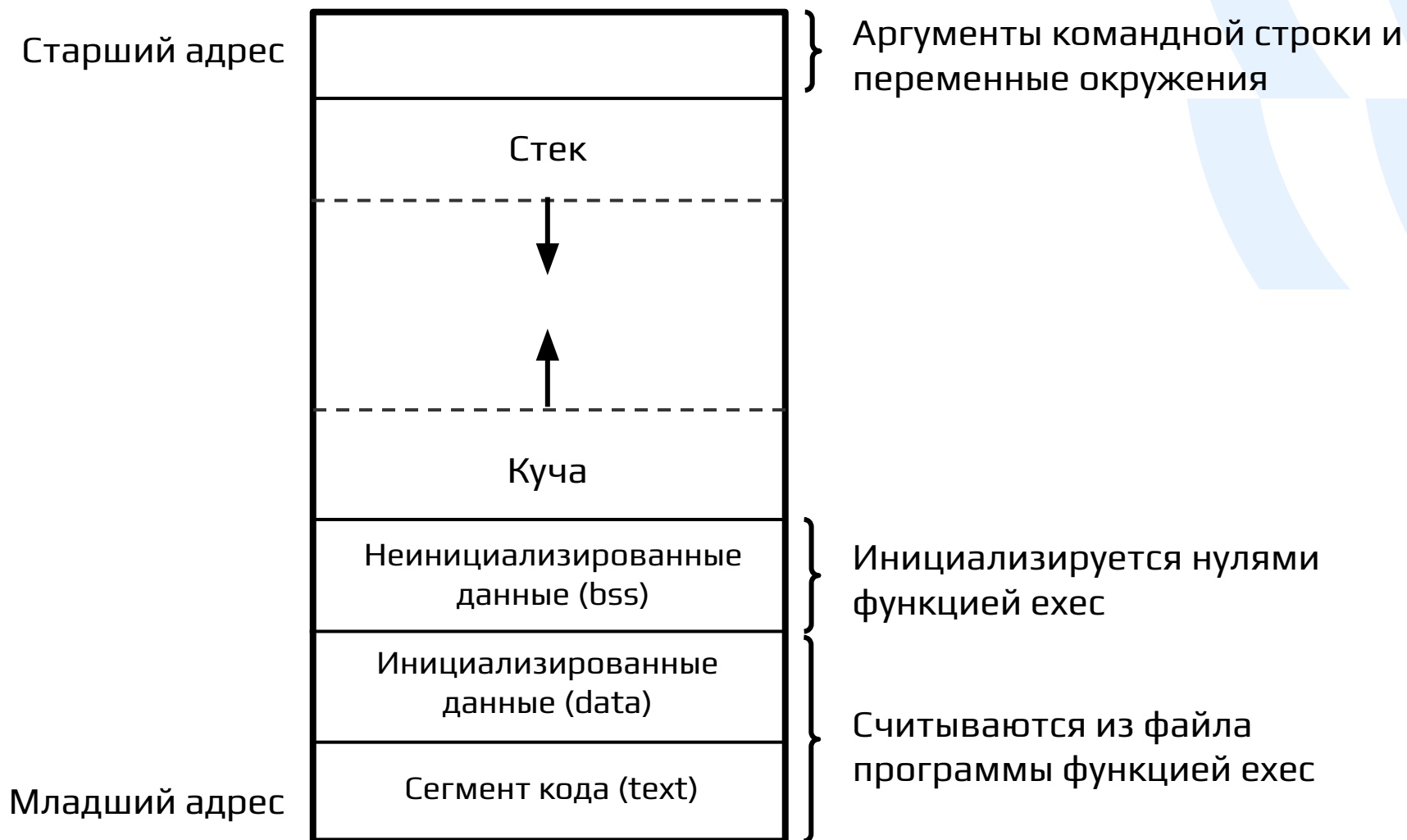
Запуск программы

- 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 неинициализированных 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 находиться 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 PTE 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 процессора		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 C++

- 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;  
}
```

* Ключевое слово `register` до C++17 deprecated, с C++17 ключевое слово не используется и зарезервировано

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 (1)

```
// 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 (2)

// 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;
```



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

Heap (3)

- `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 выполняться быстро;

Heap (4)

- 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.

Heap (5)

- Есть placement-new, можем передать указатель на память

// Выделяем память на стеке

```
unsigned char buf[sizeof(int)*2] ;
```

// placement new в buf

```
int *pInt = new (buf) int(3);
```



Указатели



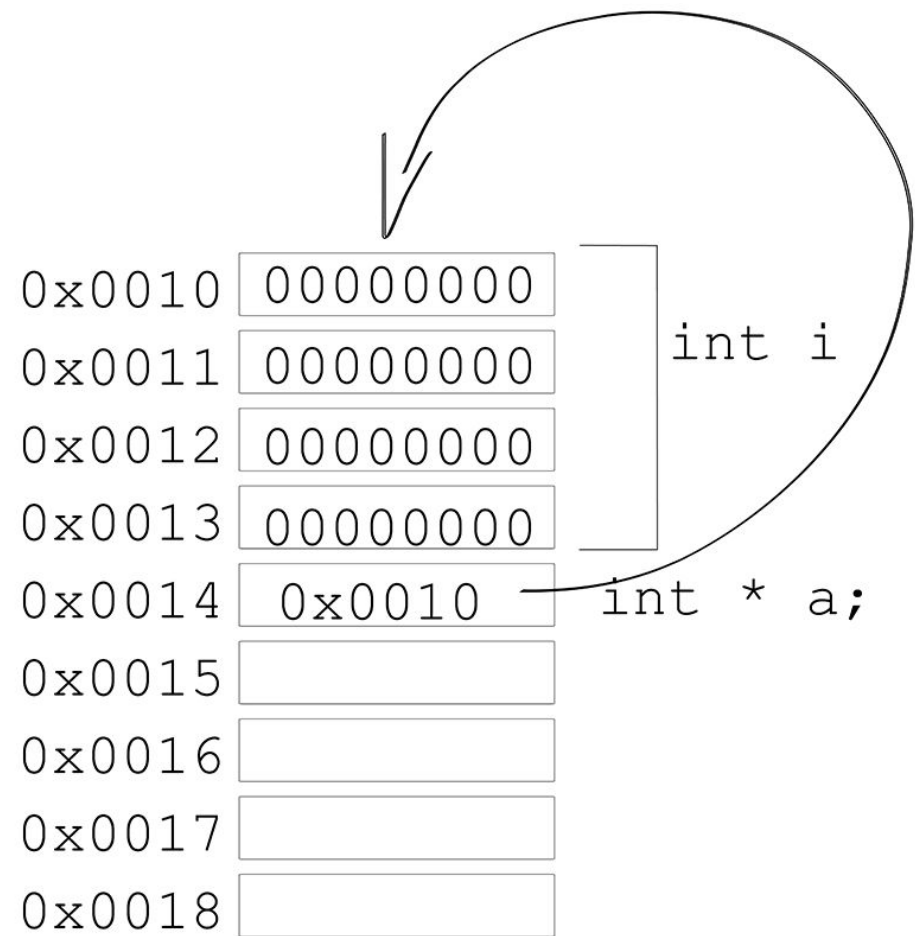
Указатели

- 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



Скотт Мейерс. Эффективный и современный C++. Пункт 3.2 Предпочитайте `nullptr` значениям `0` и `NULL`.

Указатели



Указатели

- Для любого объекта `x`, выражение `&x` возвращает адрес `x`;
- Если `y` `x` тип `T`, то `y &x` будет тип “указатель на `T`”;

```
int i;
```

```
unsigned long ul;
```

```
int *pi = &i;
```

```
unsigned long *pul = &ul;
```

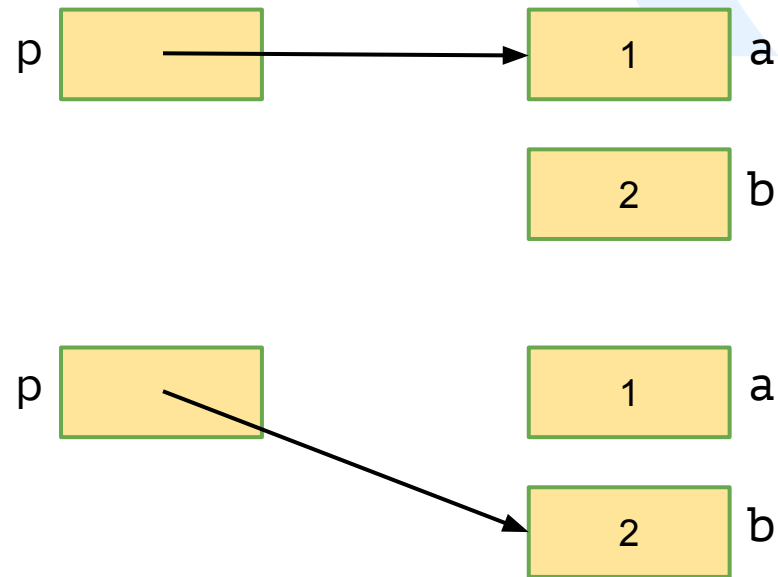
Указатели

- Указатель может указывать на разные объекты в разное время в отличие от ссылок

```
int a = 1, b = 2;
```

```
int *p = &a;
```

```
p = &b;
```



Указатели

- 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?
```



Указатели

- 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.
```



Скотт Мейерс. Наиболее эффективное использование C++. Правило 1.
Различайте указатели и ссылки.

Упражнение

1. Какой результат сравнения?

```
NULL == nullptr
```

2. `Obj *op = new Obj;`

```
Obj *op2 = op;
```

```
delete op;
```

```
delete op2;
```

3. `void f(int i);`
`void f(char *s);`
`f(NULL);`
`f(nullptr);`



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 *)`

Little/Big Endian



Старый способ

```
#include <stdio.h>
#include <stdint.h>

int main ()
{
    uint16_t x = 0x0001;
    printf("%s-endian\n", *((uint8_t *) &x) ? "little" : "big");
}
```



std::endian^{C++20}

```
#include <bit>
#include <iostream>

int main()
{
    if (std::endian::native == std::endian::big)
        std::cout << "big-endian\n";
    else if (std::endian::native == std::endian::little)
        std::cout << "little-endian\n";
    else
        std::cout << "mixed-endian\n";
}
```



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_ptr`
 - удалён 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_]);
```



Unittest (gtest)



gtest

Установка gtest на Ubuntu

```
sudo apt install libgtest-dev
```

Установка gtest на MacOS

```
brew install googletest
```

Установка gtest на Centos

```
sudo yum -y install gtest
```

- Не забываем флаги `-lgtest_main -lgtest -lpthread` при компиляции
- Можно воспользоваться [Quick guide](#)



gtest

- **Простейшие логические**

```
ASSERT_TRUE(condition);
```

```
ASSERT_FALSE(condition);
```

- **Сравнение**

```
ASSERT_EQ(expected, actual); – =
```

```
ASSERT_NE(val1, val2); – !=
```

```
ASSERT_LT(val1, val2); – <
```

```
ASSERT_LE(val1, val2); – <=
```

```
ASSERT_GT(val1, val2); – >
```

```
ASSERT_GE(val1, val2); – >=
```

- **Проверка на исключения**

```
ASSERT_THROW(stmt, exc_type)
```

```
ASSERT_ANY_THROW(stmt)
```

```
ASSERT_NO_THROW(stmt)
```

- **Сравнение строк**

```
ASSERT_STREQ(expected_str,  
               actual_str);
```

```
ASSERT_STRNE(str1, str2);
```

```
ASSERT_STRCASEEQ(expected_str,  
                 actual_str);
```

```
ASSERT_STRCASENE(str1, str2);
```

Домашнее задание



Домашнее задание #1 (1)

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

```
class Allocator
{
public:
    void makeAllocator(size_t maxSize);
    char* alloc(size_t size);
    void reset();
};
```

Домашнее задание #1 (2)

При вызове `makeAllocator` 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.

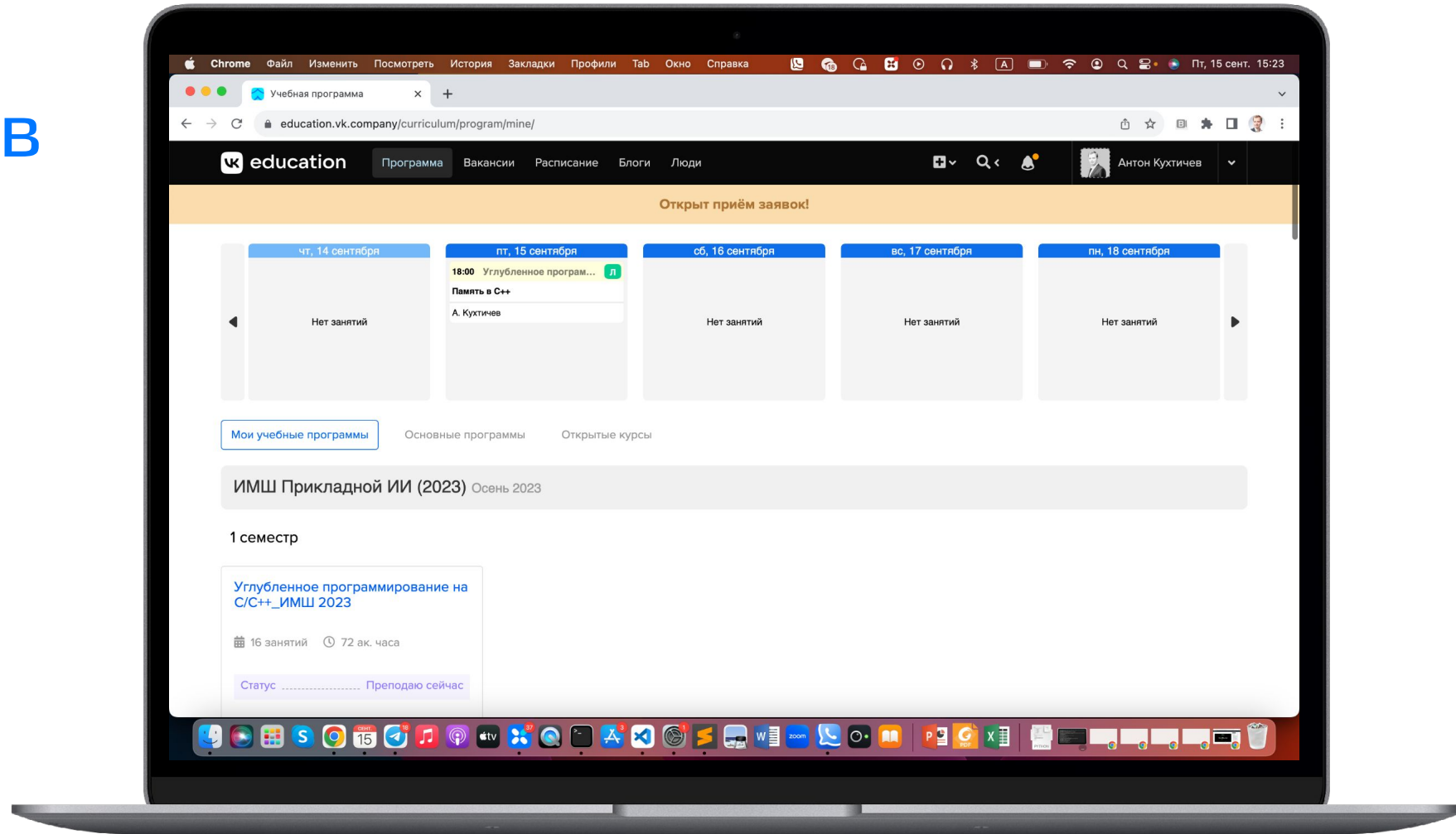
Написать юнитесты при помощи `gtest`. В `Makefile` должна быть цель `test`.

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!