

# ЖИЗНЬ ОБЪЕКТА

---

Жизнь, смерть и тление объектов в C++

К. Владимиров, Syntacore, 2022  
mail-to: [konstantin.vladimirov@gmail.com](mailto:konstantin.vladimirov@gmail.com)

➤ Физическая организация кода

□ Область видимости и время жизни

□ Перегрузка и преобразования

□ Пространства имён и поиск имён

# Объявления и определения

- Что написано ниже в каждом случае?

```
int x;
```

```
struct S;
```

```
extern int foo();
```

```
extern S *ps;
```

```
int bar { return foo(); }
```

```
struct T { int x; };
```

```
extern int y = 0;
```

# Объявления и определения

- Что написано ниже в каждом случае?

`int x; // объявление и определение переменной`

`struct S; // объявление типа`

`extern void foo() {} // объявление и определение функции`

`extern S *ps; // объявление переменной`

`int bar(); // объявление функции`

`struct T { int x; }; // объявление и определение типа`

`extern int y = 0; // объявление и определение переменной`

# Единица трансляции

- Файл main.c

```
int printf(const char*, ...);
int fact(int x);

int main() {
    int x = fact(5);
    printf("%d\n", x);
}
```

- Файл fact.c

```
int fact(int x) {
    int res = 1;
    while (x-- > 1) {
        res *= x;
    }
    return res;
}
```

- Раздельная трансляция позволяет в том числе переиспользовать fact.c и распространять его в пре-транслированном виде (как библиотеку).

# Проблема расхождения

- Файл main.c

```
int printf(const char*, ...);  
int fact(double x);  
  
int main() {  
    int x = fact(5);  
    printf("%d\n", x);  
}
```

- Файл fact.c

```
int fact(int x) {  
    int res = 1;  
    while (x-- > 1) {  
        res *= x;  
    }  
    return res;  
}
```

- Защитой является вынесение объявлений функций в заголовочные файлы.

# Внешнее связывание

- Файл main.c

```
#include <stdio.h>
#include "fact.h"

int main() {
    int x = fact(5);
    printf("%d\n", x);
}
```

- Файл fact.c

```
static int fact(int x) {
    int res = 1;
    while (x-- > 1) {
        res *= x;
    }
    return res;
}
```

- Внутри единицы трансляции мы можем делать вещи невидимыми извне её то есть задавать **класс связывания**: extern или static.

# Классы связывания

- Какие классы связывания у сущностей ниже?

```
extern int x;
```

```
int y;
```

```
static int z;
```

```
extern int foo();
```

```
int bar();
```

```
static int buz();
```

```
struct S { static int x; };
```



# Классы связывания

- Какие классы связывания у сущностей ниже?

`extern int x; // внешнее`

`int y; // внешнее`

`static int z; // внутреннее`

`extern int foo(); // внешнее`

`int bar(); // внешнее`

`static int buz(); // внутреннее`

`struct S { static int x; }; // внешнее (!)`

# Проблемы связывания

- Файл user.c

```
extern int g;  
  
int foo();  
  
void inc() {  
    g += foo();  
}
```

- Файл first.c

```
int g = 5;  
  
int foo() {  
    return 42;  
}
```

- Файл second.c

```
int g = 14;  
  
int foo() {  
    return 45;  
}
```

- Если определение встречается более одного раза, то неизбежны проблемы.
- К счастью у нас есть ODR.

# One Definition Rule

- No **translation unit** shall contain more than one definition of any variable, function, class type, enumeration type, template [...].
- Every **program** shall contain exactly one definition of every non-inline function or variable that is odr-used in that program outside of a discarded statement.

```
// header.h
```

```
#pragma once
```

```
int x; // потенциальное нарушение ODR
```

```
int foo(int n) { return n; } // потенциальное нарушение ODR
```

```
struct S { int x; }; // всё хорошо
```

# Дополнительное условие на типы

- Типы с одним именем должны полексемно совпадать.

```
// header.h
struct S {
    int x;
    #if defined(MYDEF)
        int y;
    #endif
};
```

- Такой вариант очень чреват недиагностируемыми проблемами.

```
// ---- src1.cc ----
#define MYDEF
#include "header.h"

int foo(S *s) {
    return s->y;
}
```

```
// ---- src2.cc ----
#undef MYDEF
#include "header.h"

int main() {
    S s = {1}; foo(&s);
}
```

# Инлайн

- Every program shall contain exactly one definition of every **non-inline function** or variable that is odr-used in that program outside of a discarded statement.
- Это исключение порождает большую разницу.

```
// header.h
```

```
#pragma once
```

```
inline int foo(int n) { return n; } // ok, исключение из ODR
```

```
static int foo(int n) { return n; } // ok, multiple defs
```

- Ключевое слово `static` означает новое определение на каждый TU.

□ Физическая организация кода

➤ Область видимости и время жизни

□ Перегрузка и преобразования

□ Пространства имён и поиск имён

# Область видимости

- У любого имени есть область видимости (scope): совокупность всех **мест** в программе, откуда к нему можно обратиться.

```
int a = 2;

void foo() {
    int b = a + 3; // ok, we are in scope of a

    if (b > 5) {
        int c = (a + b) / 2; // ok we are in scope of a and b
    }

    b += c; // compilation fail
}
```

# Время жизни

- У любой переменной есть время жизни (lifetime): совокупность всех **моментов времени** в программе, когда её состояние **валидно**.
- Первый такой момент случается после окончания инициализации.

```
int main() {  
    int a = a; // a declared, but lifetime of "a" not started
```

- Это довольно редкий пример, когда мы пытаемся использовать нечто до его рождения.
- Куда более часто мы будем пытаться использовать нечто после его смерти.



# Провисшие указатели

- Указатель, ссылающийся на переменную с истекшим временем жизни называется провисшим (dangling)

```
int a = 2;

void foo() {
    int b = a + 3; int *pc;

    if (b > 5) {
        int c = (a + b) / 2; pc = &c;
    } // c scope end; c lifetime end; pc dangles

    b += *pc; // this is parrot no more
} // b scope end; b lifetime end;
```



# Провисшие ссылки

- Сделать висячую ссылку чуть сложнее, чем указатель, но можно
- Классика: ссылка внутрь удалённой памяти

```
int *p = new int[5];
```

```
int &x = p[3];
```

```
delete [] p; // x dangles
```

- Сама по себе провисшая ссылка ничего не значит. Проблемы будут только если по ней куда-то обратятся

```
x += 1; // it ceased to be
```

# Провисшие ссылки

- Сделать висячую ссылку чуть сложнее, чем указатель, но можно
- Ещё классика: вернуть ссылку на временное значение

```
int& foo() {  
    int x = 42;  
    return x;  
}
```

```
int x = foo(); // it expired and gone
```

- Компиляторы довольно плохи в диагностике провисших ссылок и указателей

# Продление жизни

- Константные (и только они) lvalue ссылки продлевают жизнь временных объектов

```
const int &lx = 0;  
int x = lx; // ok
```

```
int foo();
```

```
const int &ly = 42 + foo();  
int y = ly; // ok
```

- Но не стоит соблазняться. Ссылка связывается со значением, а не со ссылкой, так что константная ссылка тоже может провиснуть при возврате из функции

# Жизнь временных объектов

- Временный объект живёт до конца полного выражения

```
struct S {  
    int x;  
    const int &y;  
};
```

```
S x{1, 2}; // ok, lifetime extended
```

```
S *p = new S{1, 2}; // this is a late parrot
```

- На первой строчке у нас не временный, а постоянный объект
- На второй будет висячая ссылка потому что временный объект продлявший жизнь константе закончился в конце выражения

# Иногда временный объект не создаётся

- Неконстантные левые ссылки не создают временных объектов и просто отказываются связываться с литералами

```
int foo(int &x);
```

```
foo(1); // ошибка компиляции
```

- И даже проще

```
int &x = 1; // ошибка компиляции
```

- И это одна из лучших новостей в этой части лекции
- Попробуйте догадаться отчего так сделано

# Decaying

```
int foo(const int& t) {  
    return t;  
}
```

- Ссылка на объект в выражениях ведёт себя как сам объект
- Мы это где-то встречали

# Decaying

- Массив **деградирует** (decays) к указателю на свой первый элемент, когда он использован как rvalue

```
void foo(int *);
```

```
int arr[5];
```

```
int *t = arr + 3; // ok
```

```
foo(arr); // ok
```

```
arr = t; // fail
```

- Все ли помнят чем отличается lvalue от rvalue?





# Lvalue & rvalue

- В языке C концепция lvalue означала "left-hand-side value"

`y = x;`

- Здесь y это lvalue, x это rvalue
- В языке C можно отделить синтаксически: вызов функции, имя массива, выражение сложения – всё это никогда не lvalue и технически не может встретиться в присваивании слева
- Так ли это в C++?

# Lvalue & rvalue

- В языке C концепция lvalue означала "left-hand-side value"

```
y = x;
```

- Здесь y это lvalue, x это rvalue
- В языке C можно отделить синтаксически: вызов функции, имя массива, выражение сложения – всё это никогда не lvalue и технически не может встретиться в присваивании слева
- Увы, C++ усложняет вещи

```
int& foo();
```

```
foo() = x; // ok
```

# Lvalue & rvalue

- В языке C++ lvalue это скорее "location value" – в смысле что-то у чего есть положение (location) в памяти
- В языке C++11 также есть более точный термин glvalue объединяющий положения с временными положениями, мы поговорим о нём на лекции по rvalue ссылкам
- Ссылки рассматриваемые здесь это lvalue ссылки
- Технически может существовать lvalue ссылка на массив. Это происходит именно потому, что, хотя массив и не может быть слева в присваивании, но он всегда lvalue в C++ потому что у него всегда есть локация (сам массив это локация по определению)

- ❑ Физическая организация кода
- ❑ Область видимости и время жизни
- Перегрузка и преобразования
- ❑ Пространства имён и поиск имён

# Одна забавная странность в языке C

- Функция `strstr(haystack, needle)` ищет подстроку `needle` в строке `haystack`
- Она определена мягко скажем странно

```
char *strstr(const char* str, const char* substr);
```

- Почему аргументы `const`?
- Почему если оба аргумента `const`, результат `non-const`?

# Одна забавная странность в языке C

- Функция `strstr(haystack, needle)` ищет подстроку `needle` в строке `haystack`

- Она определена мягко скажем странно

```
char *strstr(const char* str, const char* substr);
```

- Почему аргументы `const`?
  - Потому что иначе не будет работать передача `const` строк
- Почему если оба аргумента `const`, результат `non-const`?
  - Потому что иначе не будет работать возврат `non-const` строк
- При этом мы сознательно жертвуем возвратом `const` строк. Омерзительно.

# Обсуждение

- Как решить эту проблему?

# Обсуждение

- Как решить эту проблему?
- Пункт первый: разрешить в языке перегрузку функций
- Пункт второй: перегрузить функции

```
char const * strstr(char const * str, char const * target);
```

```
char * strstr(char * str, char const * target);
```

- Теперь константность первого аргумента правильно согласована с константностью результата
- Так и сделано в C++. Увы, этого нельзя сделать в C



# Гарантии по именам

- Язык C предоставляет строгие гарантии по именам

`double sqrt(double);` // метка не будет зависеть от сигнатуры

- Язык C++ не даёт гарантий по именам

`double sqrt(double);` // метка может зависеть от сигнатуры

- Кроме случая `extern "C"`

`extern "C" double sqrt(double);` // то же что и в C

- Последний случай введён чтобы согласовать API
- Процесс искажения имён называется **манглированием**

# Обсуждение

- Догадайтесь можно ли делать вот так:

```
extern "C" template <typename T> void foo(T x); // 1
```

```
struct S { extern "C" void foo(); };           // 2
```

- Обоснуйте свои догадки

# Обсуждение

- Догадайтесь можно ли делать вот так:

```
extern "C" template <typename T> void foo(T x); // 1
struct S { extern "C" void foo(); };           // 2
```

- Обоснуйте свои догадки
- Оба ответа: нельзя
- Оба механизма с первой лекции: (1) обобщение данных и (2) объединение данных с методами невозможны без манглирования имён
- Точно так же перегрузка функций невозможна без манглирования имён

# Разрешение перегрузки

- Наличие перегрузки вносит некоторые сложности

```
float sqrtf(float x); // 1
```

```
double sqrt(double x); // 2
```

```
sqrtf(42); // вызовет 1, неявно преобразует int → float
```

- В языке С нет перегрузки и нет проблем, программист всегда **явно указывает** какую функцию нужно вызвать
- В языке С есть строгие гарантии по именам. Нельзя сказать, что в С нет **манглирования**. Оно может и быть. Чего в С нет так это **манглирования типом**.

# Разрешение перегрузки

- Наличие перегрузки вносит некоторые сложности

```
float sqrt(float x);    // 1
```

```
double sqrt(double x); // 2
```

```
sqrt(42); // неясно что вызвать, оба варианта подходят
```

- В языке C++ есть перегрузка и компилятор должен разрешить имя, то есть связать упомянутое в коде имя с обозначаемой им сущностью
- В коде выше как по вашему будет сделан вызов и почему?

# Разрешение перегрузки

- Наличие перегрузки вносит некоторые сложности

```
float sqrt(float x);    // 1
```

```
double sqrt(double x); // 2
```

```
sqrt(42); // неясно что вызвать, оба варианта подходят
```

- В языке C++ есть перегрузка и компилятор должен разрешить имя, то есть связать упомянутое в коде имя с обозначаемой им сущностью
- В коде выше как по вашему будет сделан вызов и почему?
- Разумеется будет ошибка компиляции. Оба варианта одинаково хороши

# Правила разрешения перегрузки

- Первое приближение (здесь много чего не хватает)
  1. Точное совпадение ( $\text{int} \rightarrow \text{int}$ ,  $\text{int} \rightarrow \text{const int\&}$ , etc)  
Обратите внимание: `nullptr` точно совпадает с любым указателем.
  2. Точное совпадение с шаблоном ( $\text{int} \rightarrow T$ )
  3. Стандартные преобразования ( $\text{int} \rightarrow \text{char}$ ,  $\text{float} \rightarrow \text{unsigned short}$ , etc)
  4. Переменное число аргументов
  5. Неправильно связанные ссылки ( $\text{literal} \rightarrow \text{int\&}$ , etc)
- Мы вернёмся к перегрузке когда подробнее поговорим о шаблонах функций

# Обсуждение: nullptr

- Теперь мы можем дополнительно аргументировать почему наш выбор nullptr.

```
int foo(int *);
```

```
// call for null pointer  
foo(0);
```

- В чём хрупкость этой конструкции?
- Как nullptr это исправляет?



# Перегрузка конструкторов

- Методы класса, разумеется, тоже можно перегружать и наиболее полезно это для конструкторов

```
class line_t {  
    float a_ = -1.0f, b_ = 1.0f, c_ = 0.0f;  
public:  
    // по умолчанию  
    line_t() {}  
  
    // из двух точек  
    line_t(const point_t &p1, const point_t &p2);  
  
    // явные параметры линии  
    line_t(float a, float b, float c);
```

- ❑ Физическая организация кода
- ❑ Область видимости и время жизни
- ❑ Перегрузка и преобразования
- Пространства имён и поиск имён

# Коротко о пространствах имён

- Любое имя принадлежит к какому-то пространству имён

```
// no namespace here
```

```
int x;
```

```
int foo() {  
    return ::x;  
}
```

- Здесь кажется, что x не принадлежит ни к какому пространству имён
- Но на самом деле x принадлежит к **глобальному пространству имён**

# Пространство имён std

- Вся стандартная библиотека принадлежит к пространству имён std  
`std::vector`, `std::string`, `std::sort`, ....
- Исключение это старые хедера наследованные от C, такие, как `<stdlib.h>`
- Чтобы завернуть `atoi` в `std`, сделаны новые хедера вида `<cstdlib>`
- Вы не имеете права добавлять в стандартное пространство имён свои имена
- Точно по той же причине по какой вы не можете начинать свои имена с подчёркивания и большой буквы

# Ваши пространства имён

- Вы можете вводить свои пространства имён и неограниченно вкладывать их друг в друга
- При том структуры тоже вводят пространства имён

```
namespace Containers {  
    struct List {  
        struct Node {  
            // .... whatever ....  
        };  
    };  
}
```

```
Containers::List::Node n;
```

# Переоткрытие пространств имён

- В отличие от структур, пространства имён могут быть переоткрыты

```
namespace X {  
    int foo();  
}
```

// теперь переоткроем и добавим туда bar

```
namespace X {  
    int bar();  
}
```

- Структура вводит **тип данных**. Тип не должен существовать если в программе не будет его объектов
- Для пространств имён куда удобнее (сюрприз) пространства имён

# Директива `using`, второй смысл

- Мы можем вводить отдельные имена и даже целые пространства имён

```
namespace X {  
    int foo();  
}
```

```
using std::vector;
```

```
using namespace X;
```

```
vector<int> v; v.push_back(foo());
```

- Использовать эти механизмы следует осторожно так как пространства имён придуманы не просто так

# Анонимные пространства имён

- Это распространённый механизм для замены статических функций

```
namespace {  
    int foo() {  
        return 42;  
    }  
}
```

```
int bar() { return foo(); } // ok!
```

- Означает сделать пространство имён со сложным уникальным именем и тут же сделать его `using namespace`



# Анонимные пространства имён

- Это распространённый механизм для замены статических функций

```
namespace IdFgghbjhbkLbkuU6 {
```

```
int foo() {  
    return 42;  
}
```

```
}
```

```
using namespace IdFgghbjhbkLbkuU6;
```

```
int bar() { return foo(); } // ok!
```

- Поскольку имена из него не видны снаружи они как бы статические

# Правила хорошего тона

- Не засорять глобальное пространство имён
- Никогда не писать `using namespace` в заголовочных файлах
- Использовать анонимные пространства имён вместо статических функций
- Не использовать анонимные пространства имён в заголовочных файлах

# Правильный hello world

```
#include <iostream>

namespace {
    const char * const helloworld = "Hello, world";
}

int main() {
    std::cout << helloworld << std::endl;
}
```

- Обратите внимание: функция `main` обязана быть в глобальном пространстве имён

# Литература

- [CC11] ISO/IEC 14882 – "Information technology – Programming languages – C++", 2011
- [BS] Bjarne Stroustrup – The C++ Programming Language (4th Edition) , 2013
- [GB] Grady Booch – Object-Oriented Analysis and Design with Applications, 2007
- [GCT] Eberly, Schneider – Geometric Tools for Computer Graphics, 2002
- [GS] Gilbert Strang – Introduction to Linear Algebra, Fifth Edition, 2016
- [BB] Ben Saks – Back to Basics: Pointers and Memory, CppCon, 2020

# Обсуждение

- Есть ли реальная возможность скрыть класс, являющийся деталью реализации?

```
class Detail { /* ..... */ };
```

```
class Entity {  
    Detail d;
```

```
public:  
    // .....  
};
```