шаблоны функций

Практическое объектно-ориентированное программирование

03.09.2025

План

- Обобщенное программирование
- Специализация
- Вывод типов в функциях
- Перегрузка

Возводим число в степень

```
Начнем с первого: unsigned nth_power(unsigned x, unsigned n); // return x<sup>n</sup> 

• Как написать тело этой функции?
```

Выбираем правильный алгоритм

```
unsigned nth_power(unsigned x, unsigned n) { unsigned acc = 1; if ((x < 2) \mid\mid (n == 1)) return x; while (n > 0) if ((n \& 0x1) == 0x1) { acc *= x; n -= 1; } else { x *= x; n /= 2; } return acc; }
```

• Разумеется вариант перемножить x ровно n раз в цикле не рассматривается.

Ищем возможности обобщения

```
unsigned nth_power(unsigned x, unsigned n) {
unsigned acc = 1;
if ((x < 2) || (n == 1)) return x;
while (n > 0)
if ((n & 0x1) == 0x1) { acc *= x; n -= 1; }
else { x *= x; n /= 2; }
return acc;
}
• Как обобщить этот алгоритм?
```

Наивное обобщение

```
template <typename T> T nth_power(T x, unsigned n) { T acc = 1; if ((x < 2) || (n == 1)) return x; while (n > 0) if ((n \& 0x1) == 0x1) { acc *= x; n -= 1; } else { x *= x; n /= 2; } return acc; }
```

Проблемы наивного обобщения

```
template <typename T> T nth_power(T x, unsigned n) { T acc = 1; if ((x < 2) \mid \mid (n == 1)) return x; while (n > 0) if ((n \& 0x1) == 0x1) { acc *= x; n -= 1; } else { x *= x; n /= 2; } return acc; } 
• Присвоение единицы сомнительно (вдруг T это матрица?), а сравнение просто неверно (вдруг T знаковый тип?).
```

Заводим traits

```
template <typename T, typename Trait = default_id_trait<T>> T nth_power(T x, unsigned n) {
    T acc = Trait::id();
    if ((x == acc) || (n == 1)) return x;
    while (n > 0)
    if ((n & 0x1) == 0x1) { acc *= x; n -= 1; }
    else { x *= x; n /= 2; }
    return acc;
}
```

Определяем требования

```
• Какие требования мы предъявляем к типу Т?
template <typename T>
T do nth power(T \times, T \text{ acc, unsigned n}) {
while (n > 0) {
if ((n \& 0x1) == 0x1) {
acc *= x; n -= 1;
x *= x; n /= 2;
return acc;
```

• Можем ли мы формализовать перечень?

Добавляем концепт

- Концепт это список требований к типу. template <typename T> concept multiplicative = requires(T t) { $\{ t *= t \} -> std::convertible_to < T>; };$
- Его можно использовать через ключевое слово requires.
 template <typename T>
 T do_nth_power(T x, T acc, unsigned n)
 requires multiplicative<T> && std::copyable<T>
- Начинайте пользоваться стандартными концептами.

Интермедия: class vs typename

- ullet Во многих местах шаблонный параметр написан как typename. template <typename T> int foo(T x);
- Во многих других как class.
 template <class T> int foo(T x);
- Особой разницы нет. Раньше class использовался чтобы подчеркнуть, что там ожидается нетривиальный объект, но это уже никому не нужно.
- Предпочтительно (если мы знаем что ожидать) писать концепт. template <std::integral T> int foo $(T \times)$;

Инстанцирование

• Инстанцирование это процесс порождения экземпляра специализации.

```
template <typename T> T max(T x, T y) { return <math>x > y ? x : y; }
```

. . . .

max<int>(2, 3); // порождает template<> int max(int, int)

- Мы называем этот процесс неявным (implicit) инстанцированием.
- Оно порождает код через подстановку параметра в шаблон и осуществляется по требованию (то есть лениво).

Управление инстанцированием

• Инстанцирование может быть явно запрещено в этой единице трансляции.

extern template int max<int>(int, int);

- Инстанцирование может быть явно вызвано. template int max<int>(int, int);
- Эта техника может использоваться для уменьшения размера объектных файлов при инстанцировании тяжёлых функций.

Явная специализация

• Кроме инстанцирования (явного или неявного), шаблонная функция или структура может быть явно специализирована. template <typename T> T $\max(T x, T y) \{ \}$ template <> int $\max(\text{int } x, \text{ int } y) \{ \}$

• Специализация обязана физически следовать за основным

template <> float max(float x, float y) { }

```
template <> int min<int>(int x, int y) \{\ ....\ \} // ошибка template <typename T> T min(T x, T y) \{\ ....\ \} // primary тут
```

Правила игры

- Общее правило для функций и не только [temp.spec.general]
- Явное инстанцирование единожды в программе.
- Явная специализация единожды в программе.
- Явное инстанцирование должно следовать за явной специализацией. template <typename T> T $\max(T x, T y) \{ \}$ template <> int $\max(\text{int})(\text{int } x, \text{ int } y) \{ \}$ template int $\max(\text{int})(\text{int } x, \text{ int } y) \{ \}$
- Нарушение влечет за собой IFNDR.
- Как вы думаете, как играет запет инстанцирования со специализацией?

Инстанцирование и специализация

• Явная специализация может войти в конфликт с инстанцированием template <typename T> T max(T x, T y);

// ОК, указываем явную специализацию template <> double max(double x, double y) return 42.0;

// никакой implicit instantiation не нужно int foo() return max<double>(2.0, 3.0);

// процесс implicit instantiation нужен и он произошёл int bar() return max<int>(2, 3);

// ошибка: мы уже породили эту специализацию template <> int max(int x, int y) return 42;

Удаление специализаций

```
• Частным случаем явной специализации является её запрет. // для всех указателей template <typename T> void foo(T^*); // но не для char* и не для void* template <> void foo<char>(char*) = delete; template <> void foo<void>(void*) = delete;
```

• Как вы думаете, что произойдёт если мы сначала сгенерируем специализацию, а потом запретим её?

Non-type параметры

- Параметры не являющиеся типами могут быть структурными типами
- Структурные типы это:
- Скалярные типы (кроме плавающей точки).
- Левые ссылки.
- Структуры у которых все поля и базовые классы public и не mutable.

И при этом все поля и поля всех базовых классов тоже структурные типы или массивы.

```
struct Pair { int x, y; };
template <int N, int *PN, int &RN, Pair P> int foo();
```

• Базовая интуиция: всё должно быть compile-time known.

Специализация по nontype параметрам

• Нет никаких проблем в том, чтобы специализировать класс по нетиповым параметрам.

```
template <typename T, int N> foo(T(&Arr)[N]);
template <> foo<int, 3>(int(&Arr)[3]) {
// тут более эффективная реализация для трёх целых
```

- Обратите внимание: при явной специализации функций вы обязаны указать все параметры.
- Как вы видите себе специализацию по указателям, ссылкам и структурным типам?
- Массив в шаблонном параметре редуцируется до указателя (как в функции).

Шаблонные шаблонные параметры

- Параметрами могут быть шаблоны классов template <template<typename> typename Cont, typename Elt> void print size(const Cont<Elt> &a);
- Разумеется специализация по ним тоже возможна.
- Пока что кажется, что это переусложнение. template <typename Container> void print size(const Container &a);
- \bullet Это работает не хуже (а собственно лучше, например для vector<int>).
- Мы вернемся к этому при разговоре о шаблонах классов.

Вывод типов до подстановки

- Для параметров, являющихся типами, работает вывод типов int x = max(1, 2); $// \rightarrow int max < int > (int, int)$;
- При выводе режутся ссылки и внешние сv-квалификаторы const int& a = 1; const int& b = 2; int x = max(a, b); // \rightarrow int max<int>(int, int);
- Вывод не работает, если он не однозначен unsigned x=5; do_nth_power(x, 2, n); // FAIL int a=1; float b=1.0; max(a, b); // FAIL

Вывод типов после подстановки

• Вывод типов внутри шаблонной функции даёт точки вывода, где разрешить тип можно только после подстановки template <typename T> T $\max(T x, T y) \{ \}$ template <typename T> T $\min(T x, T y) \{ \}$ template <typename T> bool test_minmax(const T &x, const T &y) { if (x > y) return test_minmax(y, x); return $\min(x, y) == x \&\& \max(x, y) == y$;

• Таким образом вывод и подстановка включаются попеременно.

Вывод уточнённых типов

- Иногда шаблонный тип аргумента может быть уточнён ссылкой или указателем и сv-квалификатором template <typename T>T max(const T& x);
- В этом случае выведенный тип тоже будет уточнён int $a = \max(1, 3); // \to \text{int max} < \text{int} > (\text{const int} \&);$
- Уточнённый вывод иначе работает с типами: он сохраняет сv-квалификаторы.

```
template <typename T> void foo (T& x); const int &a = 3; int b = foo(a); // \rightarrow void foo<const int>(const int& x);
```

Вывод ещё более уточнённых типов

• Вывод типов работает шире, чем люди обычно думают template<typename T> int foo(T(*p)(T)); int bar(int); foo(bar); $// \rightarrow$ int foo<int>(int(*)(int));

- Могут быть выведены даже параметры, являющиеся константами template<typename T, int N> void buz(T const(&)[N]); buz(1, 2, 3); // \rightarrow void buz<int, 3>(int const(&)[3]);
- Общее правило: вывод типов матчит сложные композитные типы.

Частичный вывод типов

```
    В некоторых случаях у нас просто нет контекста вывода. template <typename DstT, typename SrcT> DstT implicit_cast(SrcT const& x) { return x; } double value = implicit_cast(-1); // fail!
    Тогда мы можем указать необходимое и положиться на вывод
```

остального.

```
double value = implicit_cast<double, int>(-1); // ok double value = implicit_cast<double>(-1); // ok
```

Параметры по умолчанию

• Допустим у вас есть функция, берущая по умолчанию плавающее число.

```
template <typename T> void foo(T x = 1.0);
```

- Увы, если его не указать, вывод типов работать не будет.
- foo(1); // ok, foo<int>(1);
- foo<int>(); // ok, foo<int>(1.0 narrowed to int);
- foo(); // fail
- Тем не менее, ситуацию можно исправить. Трюк не так уж и сложен. Догадки?

Шаблонные параметры по умолчанию

• Допустим у вас есть функция, берущая по умолчанию плавающее число.

```
template <typename T = double > void foo(T x = 1.0);
```

- Заметьте: во втором случае ниже вывода типов всё ещё нет.
- foo(1); // ok, foo<int>(1);

```
foo<int>(); // ok, foo<int>(1.0 narrowed to int);
```

- foo(); // ok
- Параметр по умолчанию шаблона в данном случае подсказывает компилятору что делать.

Вывод специализирующего типа

• Очень интересной техникой является оставить специализирующий тип выводу типов.

```
template <typename T> T foo(T x) { code for all } template <> int foo(int x) { code for int } // \rightarrow foo<int>
```

• Это удобно и это часто применяется. Но иногда сложно понять по чему специализируем.

Общий обзор правил перегрузки

- Выбирается множество перегруженных имён.
- Выбирается множество кандидатов.
- Из множества кандидатов выбираются жизнеспособные (viable) кандидаты для данной перегрузки.
- Лучший из жизнеспособных кандидатов выбирается на основании цепочек неявных преобразований для каждого параметра.
- Если лучший кандидат существует и является единственным, то перегрузка разрешена успешно, иначе программа ill-formed.

Спрятанные имена

```
Олды на месте? Что на экране?
• Вопрос для новичка: что на экране?
struct B {
void f(int) { std::cout « "B«< std::endl; }</pre>
};
struct D : B {
void f(const char*) { std::cout « "D«< std::endl; }</pre>
int main() {
D d; d.f(0);
```

Проблема: операторы

- Обычно оператор может находиться в любом пространстве имён. std::cout « "Hello"!;
- Это вполне может быть эквивалентно следующему. operator« (std::cout, "Hello"!);
- Чтобы это работало, это должен быть оператор из пространства имён std.
- std::operator« (std::cout, "Hello"!);
- Но компилятор не может об этом догадаться из записи std::a « b

Решение: поиск Кёнига

- Эндрю Кёниг предложил решение в начале 90-х
- 1. Компилятор ищет имя функции из текущего и всех охватывающих пространств имён.
- 2. Если оно не найдено, компилятор ищет имя функции в пространствах имён её аргументов. namespace N $\{$ struct A; int $f(A^*)$; $\}$ int $g(N::A *a) \{$ int i = f(a); return i; $\}$

Решение: поиск Кёнига

```
typedef int f; namespace N \{ struct A; int f(A^*); \} int g(N::A^*a) \{ int i = f(a); return i; \}
```

Поиск Кёнига и шаблоны

```
Следующий пример не работает namespace N {
struct A;
template <typename T> int f(A*);
}
int g(N::A *a){
int i = f<int>(a); // FAIL
return i;
}
Кто-нибудь может угадать причину?
```

Поиск Кёнига и шаблоны

• Можно заставить это работать, введя f как имя шаблонной функции namespace N $\{$ struct A; template <typename T> int $f(A^*)$; $\}$ template <typename T> void f(int); // неважно какой параметр int $g(N::A^*a)$ $\{$ int i=f<int>(a); // теперь всё ok return i;

Идея построения цепочки

- С наивной точки зрения цепочку преобразований входят:
- С высшим приоритетом: стандартные преобразования.
- Немного ниже: пользовательские преобразования.
- С низшим приоритетом: троеточия.
- Сложности начинаются когда их комбинируется много разных.

```
struct S \{ S(int) \} \}; void foo(int); // 1 void foo(S); // 2 void foo(...); // 3 foo(1); // \rightarrow 1
```

Стандартные преобразования

- Трансформации объектов (ранг точного совпадения). int arr[10]; int *p = arr; // [conv.array]
- Коррекции квалификаторов (ранг точного совпадения). int x; const int *px = &x; // [conv.qual]
- Продвижения (ранг продвижения). int res = true; // [conv.prom]
- Конверсии (ранг конверсии). float f = 1; // [conv.fpint]

Таблица

Table 16: Conversions [tab:over.ics.scs]

Conversion	Category	Rank	Subclause
No conversions required	Identity	Exact Match	
Lvalue-to-rvalue conversion	Lvalue Transformation		7.3.1
Array-to-pointer conversion			7.3.2
Function-to-pointer conversion			7.3.3
Qualification conversions	Qualification Adjustment		7.3.5
Function pointer conversion			7.3.13
Integral promotions	Promotion	Promotion	7.3.6
Floating-point promotion			7.3.7
Integral conversions	Conversion	Conversion	7.3.8
Floating-point conversions			7.3.9
Floating-integral conversions			7.3.10
Pointer conversions			7.3.11
Pointer-to-member conversions			7.3.12
Boolean conversions			7.3.14

Рис.: Преобразование типов

Пользовательские преобразования

• Задаются implicit конструктором либо оператором преобразования. struct A $\{$ operator int(); // 1 operator double(); // 2 $\}$; int $i = A\{\}$; // calls (1) • При этом (1) лучше чем (2) потому что для него нужно меньше стандартных преобразований.

• Интуитивно: у цепочки короче хвост значит она лучше.

Перегрузка и шаблоны.

• Шаблон может выиграть перегрузку. При этом запускается вывод типов.

```
void foo(double x); // 1
template <typename T> void foo(T x); // 2
foo(1); // \rightarrow несомненно, 2
```

• Для выигравшего перегрузку шаблона запускается инстанцирование или ищется специализация.

```
template <> void foo<int>(int x); // 3 foo(1); // \rightarrow что вы думаете?
```

Что если вывод удался дважды?

- Рассмотрим более сложный пример template <typename T> void f(T); // 1 template <typename T> void f(T*); // 2
- В точке вызова у нас нечто вроде int ***a; foo(a); $// \to ?$
- Здесь вывод работает, но шаблоны сами по себе перегружены
- Тогда внезапно вывод будет повторён дважды

Контрольный вопрос

```
    template <typename T, typename U> void foo(T, U);
    template <typename T, typename U> void foo(T*, U*);
    template <> void foo<int*, int*>(int*, int*);
    int x;
    foo(&x, &x); // ???
```