

SFINAE

Пространства типов и значений. Программирование на типах.

К. Владимиров, Synatacore, 2024
mail-to: konstantin.vladimirov@gmail.com

Сложные множества перегрузки

- Шаблоны немного слишком общая штука.

```
// please do not call it for non-trivial T  
template <typename T>  
T *copy_construct_array(const T* src, unsigned n);
```

- Важной задачей является уточнение этого множества.
- Комментарий помогает плохо. Один из вариантов это выдать явную ошибку...

Сложные множества перегрузки

- Шаблоны немного слишком общая штука.

```
template <typename T>  
T *copy_construct_array(const T* src, unsigned n) {  
    static_assert(std::is_trivially_copyable_v<T>);  
}
```

- Важной задачей является уточнение этого множества.
- Комментарий помогает плохо. Один из вариантов это выдать явную ошибку...
- Но что такое этот определитель и как сделать свой?

Пространства типов и значений

- Определитель типа отображает тип на значение.

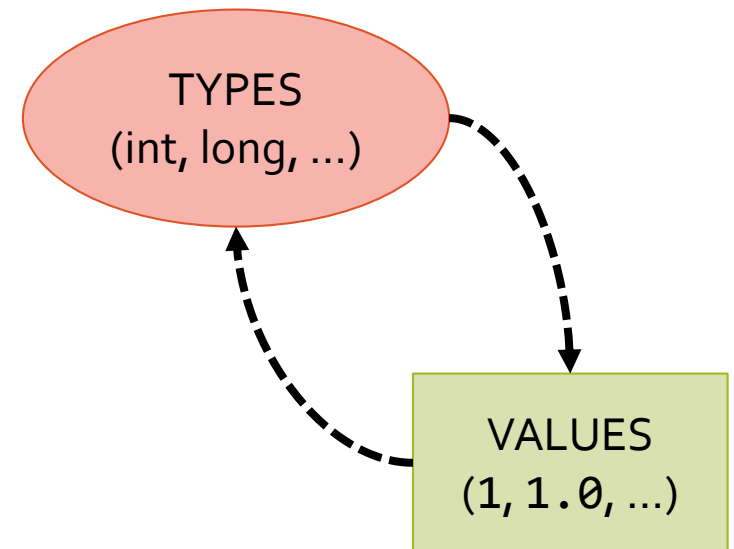
```
std::is_trivially_copyable_v<T>
```

```
T -> (true, false)
```

- Можем ли мы сделать обратное отображение?

```
integral -> T
```

```
(true, false) -> T
```



Отображение значений на типы

- Интегральные константы отображают значения на типы.

```
template <typename T, T v> struct integral_constant {  
    static const T value = v;  
    typedef T value_type;  
    typedef integral_constant type;  
    operator value_type() const { return value; }  
};
```

- Возможна даже арифметика.

```
using ic6 = integral_constant<int, 6>;  
auto n = 7 * ic6{};
```

Отображение типов на true/false

- Каждому из перечисленных ниже типов соответствует одно состояние да или нет.

```
struct True { char c[2]; };  
struct False { char c[1]; };
```

- Пример такого рода отображения:

```
template <typename T, typename U> struct is_same : False {};  
template <typename T> struct is_same<T, T> : True {};  
  
assert(sizeof(is_same<int,int>) == sizeof(True));
```

- Это не слишком удобно. Можем ли мы придумать лучший подход?

Истина и ложь для типов

- Самые полезные из интегральных констант – самые простые.

```
using true_type = integral_constant<bool, true>;  
using false_type = integral_constant<bool, false>;
```

- И они же позволяют отображение на истину и ложь.

```
template<typename T, typename U> struct is_same : false_type {};  
template<typename T> struct is_same<T, T> : true_type {};  
template<typename T, typename U>  
using is_same_t = typename is_same<T, U>::type;
```

- Теперь благодаря свойствам частичной специализации, будет работать.

```
assert(is_same<int, int>::value && !is_same<char, int>::value);
```

Польза от шаблонов переменных

- Прошлый слайд может быть доработан

```
template<typename T, typename U> struct is_same : false_type {};  
template<typename T> struct is_same<T, T> : true_type {};  
template<typename T, typename U>  
using is_same_t = typename is_same<T, U>::type;  
  
template<typename T, typename U>  
bool is_same_v = is_same<T, U>::value; // не is_same_t<....>::value!
```

- Теперь будет работать как полная, так и сокращённая версия

```
assert(is_same<int, int>::value && !is_same<char, int>::value);  
assert(is_same_v<int, int> && !is_same_v<char, int>);
```


Упражнение: логика типов

- Довольно простое упражнение

```
template <typename T, typename U> struct and_ : false_type {};  
template <typename T> struct not_ : false_type {};
```

- Необходимо чтобы шаблон and_ был true_type если T и U вместе true_type
- Также необходимо, чтобы шаблон not_ был true_type если T это false_type

Первая попытка терпит крах

- Мы наивно определяем триады для and_ и not_

```
template <typename T, typename U> struct and_ : false_type {};  
template <> struct and_<true_type, true_type> : true_type {};  
template <typename T, typename U>  
using and_v = and_<T, U>::value;
```

```
template <typename T> struct not_ : false_type {};  
template <> struct not_<false_type> : true_type {};
```

```
assert(and_v<is_same<int, int>, not_<is_same<char, int>>>);
```

- Увы, эта строчка не работает.

Типы и значения: unwrap

- Критичный момент это unwrap.

```
using is_same_t = typename is_same<T, U>::type;
```

- По аналогии.

```
template <typename T> struct not_ : false_type {};  
template <> struct not_<false_type> : true_type {};  
template <typename T> using not_t = typename not_<T>::type;
```

- Теперь всё работает, так как на специализацию попадают верные типы.

```
assert(and_v<is_same<int, int>, not_<is_same<char, int>>>);  
assert(and_v<is_same_t<int, int>, not_t<is_same_t<char, int>>>);
```

Определители и модификаторы

Определитель: является ли тип ссылкой.

```
template <typename T> struct is_reference : false_type {};  
template <typename T> struct is_reference<T&> : true_type {};  
template <typename T> struct is_reference<T&&> : true_type {};
```

Определители и модификаторы

Модификатор: убираем ссылку с типа, если ссылки не было, то оставляем тип.

```
template <typename T>  
struct remove_reference { using type = T; };
```

```
template <typename T>  
struct remove_reference<T&> { using type = T; };
```

```
template <typename T>  
struct remove_reference<T&&> { using type = T; };
```

- Для модификатора также полезен unwrap алиас.

```
template <typename T>  
using remove_reference_t = typename remove_reference<T>::type;
```

Четырнадцать категорий

- Любой тип в языке C++ попадает хотя бы под одну из перечисленных ниже категорий.

```
is_void  
is_null_pointer  
is_integral, is_floating_point // для T и для cv T& транзитивно  
is_array; // только встроенные, не std::array  
is_pointer; // включая указатели на обычные функции  
is_lvalue_reference, is_rvalue_reference  
is_member_object_pointer, is_member_function_pointer  
is_enum, is_union, is_class  
is_function // обычные функции
```

- Использование довольно тривиально.

```
std::cout << std::boolalpha << std::is_void<T>::value << '\n';
```

СВОЙСТВА ТИПОВ

- Также очень полезны определители свойств типов.

`is_trivially_copyable` // побайтово копируемый, memcpu
`is_standard_layout` // можно адресовать поля указателем
`is_aggregate` // доступна агрегатная инициализация как в C
`is_default_constructible` // есть default ctor
`is_copy_constructible`, `is_copy_assignable`
`is_move_constructible`, `is_nothrow_move_constructible`
`is_move_assignable`
`is_base_of` // B является базой (транзитивно, включая сам тип)
`is_convertible` // есть преобразование из A к B

- И многие другие (их реально десятки).

Обсуждение

- Кажется, что добавить lvalue reference совсем просто.

```
template <typename T> struct add_lref { using type = T& };
```

- Кто видит тут проблемы?

Первая попытка: исключим void

- Увы, это не будет работать для void. Хорошо, добавим void....

```
template <typename T> struct add_lref { using type = T&; };
```

```
template <> struct add_lref<void> { using type = void; };
```

```
template <> struct add_lref<const void> {  
    using type = const void;  
};
```

```
// то же самое для volatile и const volatile
```

- Но уверены ли мы, что исключать нужно только cv-void?

Что мы на самом деле хотим?

- Увы, это не будет работать для void. Хорошо, добавим void...

```
template <typename T> struct add_lref { using type = T&; };
```

```
template <> struct add_lref<void> { using type = void; };
```

- Мы свернули куда-то не туда
- Мы хотим записать: "если можно, то T& иначе T" и эту идею должно быть можно выразить как-то естественным образом.

Вторая попытка: выразим идею ясно

- Возможное решение (via A. O'Dwyer).

```
template <typename T, typename Enable>  
struct ALRImpl { using type = T; };
```

```
template <typename T>  
struct ALRImpl<T, std::remove_reference_t<T&>> { using type = T& };
```

```
template <typename T>  
struct add_lref : ALRImpl <T, std::remove_reference_t<T>> {};
```

- Это решение изящно, но всё же тяжеловесно и не очевидно.

Обсуждение: enabled?

- Выбор функции или типа может быть провален при подстановке шаблонного параметра.

```
template <typename T, typename Enable>  
struct ALRImpl { .... };
```

```
template <typename T>  
struct ALRImpl<T, std::remove_reference_t<T&>> { .... };
```

```
template <typename T>  
struct add_lref : ALRImpl <T, std::remove_reference_t<T>> {};
```

Продолжаем писать copy construct

- Мы остановились на следующей идее.

```
template <typename T>
T *copy_construct_array(const T* src, unsigned n) {
    static_assert(std::is_trivially_copyable_v<T>);
```

- Но что если мы можем это, только иначе?

Что мы думаем о таком варианте?

- В принципе можно добавлять варианты...

```
template <typename T>
T *copy_construct_array(const T* src, unsigned n) {
    auto N = sizeof(T) * n;
    auto *D = static_cast<T*>(::operator new(N));
    if (std::is_trivially_copyable_v<T>)
        D = static_cast<T*>(std::memcpy(D, src, N));
    else if (std::is_nothrow_copy_constructible_v<T>)
        for (int i = 0; i < n; ++i)
            new(&D[i]) T(src[i]);
    // ....
```

- И так далее. Что в этом хуже всего?

Инtruзивность

- Мы бы хотели разные функции внутри множества перегрузки.

// первый вариант

```
if (std::is_trivially_copyable_v<T>)  
    D = static_cast<T*>(std::memcpy(D, src, N));
```

// второй вариант

```
if (std::is_nothrow_copy_constructible_v<T>)  
    for (int i = 0; i < n; ++i)  
        new(&D[i]) T(src[i]);
```

- Тогда мы бы могли добавлять новые варианты не изменяя существующего кода.

SFINAE

- Substitution Failure Is Not An Error (провал подстановки не является ошибкой).

```
template <typename T> T max(T a, T b); // 1
template <typename T, typename U> auto max(T a, U b); // 2

int g = max(1, 1.0); // подстановка в 1 провалена
                    // подстановка в 2 успешна
```

- Если в результате подстановки в **непосредственном контексте** класса (функции, алиаса, переменной) возникает **невалидная конструкция**,
- То эта подстановка неуспешна, но не ошибочна.

SFINAE и ошибки

- Не любая ошибочная конструкция это SFINAE. Важен контекст подстановки.

```
int negate (int i) { return -i; }  
  
template <typename T> T negate(const T& t) {  
    typename T::value_type n = -t();  
    // тут используем n  
}  
  
negate(2.0); // ошибка
```

- В контексте сигнатуры и шаблонных параметров нет никакой невалидности.
- Невалидность в теле не является SFINAE, это ошибка второй фазы трансляции.

SFINAE и ошибки

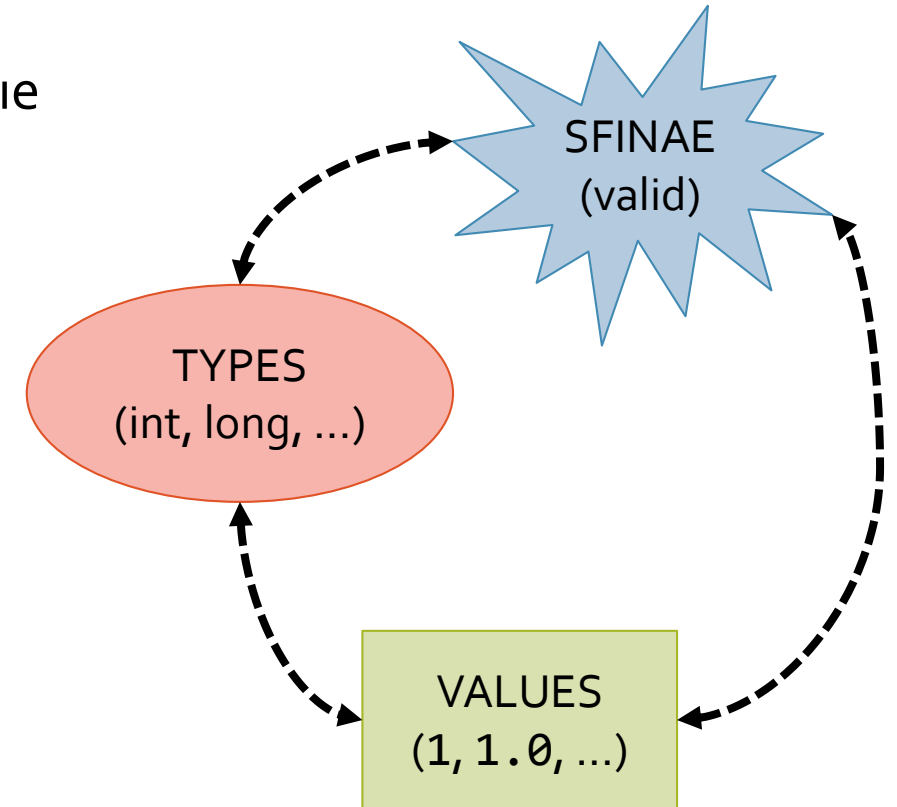
- Не любая ошибочная конструкция это SFINAE. Важен контекст подстановки.

```
int negate (int i) { return -i; }  
  
template <typename T> typename T::value_type negate(const T& t) {  
    typename T::value_type n = -t();  
    // тут используем n  
}  
  
negate(2.0); // substitution failure
```

- Выводится $T \rightarrow \text{double}$ и, разумеется, $T::\text{value_type}$ невалидно.
- Здесь нет ошибки, это провал подстановки и будет вызвана менее подходящая нешаблонная функция.

Три базовых пространства

- Можно сказать, что в языке существуют отдельные пространства.
 - типов ([type-space](#))
 - значений ([value-space](#))
 - характеристик валидности ([sfinae-space](#))
- Ключевой шаг к тонкому использованию SFINAE это установление их связи.



void_t :: [enabled] -> enabled

- Появился в C++17 как `std::void_t` но довольно прост в реализации.

```
template <typename ...> using void_t = void;
```

- Представляет собой отображение произвольной пачки типов на `enabled` если каждый из них `enabled`.

```
template <typename T, typename Enable>  
struct ALRImpl { using type = T; };
```

```
template <typename T>  
struct ALRImpl <T, std::void_t<T&>> { using type = T& };
```

```
template <typename T> struct add_lref : ALRImpl <T, void> {};
```

УСЛОВНЫЙ ТИП

- Рассмотрим следующее отображение `bool -> {T, F}`.

```
template <bool B, typename T, typename F>  
struct conditional { using type = T; };
```

```
template <typename T, typename F>  
struct conditional<false, T, F> { using type = F; };
```

```
template <bool B, typename T, typename F>  
using conditional_t = typename conditional<B, T, F>::type;
```

- Она представляет собой условный тип.

Условный тип без второго условия

- Рассмотрим следующее отображение `bool -> {T, F}`.

```
template <bool B, typename T, typename F>  
struct conditional { using type = T; };
```

```
template <typename T, typename F>  
struct conditional<false, T, F> { using type = F; };
```

```
template <bool B, typename T, typename F>  
using conditional_t = typename conditional<B, T, F>::type;
```

- Если сделать его невалидным для F?
- Это станет отображением `bool -> {T, invalid}`.

enable_if_t :: bool -> enabled

- Получившаяся триада enable_if является одной из самых полезных идиом в практическом SFINAE.

```
template <bool B, typename T = void>  
struct enable_if { using type = T; };
```

```
template <typename T>  
struct enable_if<false, T> { };
```

```
template <bool B, typename T = void>  
using enable_if_t = typename enable_if<B, T>::type;
```

- Она используется, чтобы выкидывать (sfinae-out) инстанции шаблонов.

Пример SFINAE-OUT

- Например следующая функция инстанцируется только для типов.

```
template <typename T, typename = enable_if_t<(sizeof(T) > 4)>>  
void foo(T x) { сделать что-то с x }
```

```
foo('c'); // ошибка подстановки
```

- Очевидная проблема: можно ли в пару ей написать функцию для (sz <= 4)?

Пример SFINAE-OUT

- Простая идея: написать такую же перегрузку.

```
template <typename T, typename = enable_if_t<(sizeof(T) > 4)>>  
void foo(T x) { /* сделать что-то с x */ }
```

```
template <typename T, typename = enable_if_t<(sizeof(T) <= 4)>>  
void foo(T x) { /* сделать что-то ещё с x */ }
```

```
foo('c'); // ошибка разрешения перегрузки
```

- Простая идея не работает. Но почему?

ODR важнее всего остального

- Компилятор не знает, что один из этих шаблонов даст ошибку подстановки.
- С точки зрения генерации ассемблерных меток, важные части сигнатуры выглядят одинаково.
- Параметры по умолчанию в сигнатуре не участвуют

```
template <typename T, typename U = нечто>  
void foo(T x) { нечто }
```

```
template <typename T, typename U = нечто>  
void foo(T x) { нечто }
```

- Понятно, что это техническое нарушение ODR.

Dummy параметр

- Можно выкрутиться с dummy-аргументом.

```
template <typename T, typename = enable_if_t<(sizeof(T) > 4)>>  
void foo(T x) { /* сделать что-то с x */ }
```

```
template <typename T, typename = enable_if_t<(sizeof(T) <= 4)>>  
void foo(T x, int dummy = 0) { /* сделать что-то ещё с x */ }
```

```
foo('c'); // ok, but pain
```

- Это работает, но это странная асимметрия на ровном месте.

Указатель в шаблоне

- Разумное решение это изменить сигнатуру.

```
template <typename T, enable_if_t<(sizeof(T) > 4)>* = nullptr>  
void foo(T x) { /* сделать что-то с x */ }
```

```
template <typename T, enable_if_t<(sizeof(T) <= 4)>* = nullptr>  
void foo(T x) { /* сделать что-то ещё с x */ }
```

```
foo('c'); // OK
```

- Теперь компилятор должен ждать подстановки чтобы оценить сигнатуру.
- Заметьте в отличие от `void_t` тут всё срастается идеально.

Целочисленный аргумент там же

- Упростим немного.

```
template <typename T, enable_if_t<(sizeof(T) > 4), int> = 0>  
void foo(T x) { /* сделать что-то с x */ }
```

```
template <typename T, enable_if_t<(sizeof(T) <= 4), int> = 0>  
void foo(T x) { /* сделать что-то ещё с x */ }
```

```
foo('c'); // ОК?
```

- Будет ли это работать?

Некоторые проблемы void_t

- Пусть нам нужно сделать перегрузку по SFINAE-cases

```
template <typename T, std::void_t<typename T::x>* = nullptr>  
void foo(T x) { /* сделать что-то с x */ }
```

```
template <typename T, std::void_t<typename T::y>* = nullptr>  
void foo(T x) { /* сделать что-то ещё с x */ }
```

- В данном случае это не сработает потому что void_t это алиас.

Правила для алиасов

- Полная и частичная специализация шаблонов алиасов невозможна.

```
template <typename T> using MyType = std::vector<T>;  
template <> using MyType<int> = int; // ошибка
```

- Алиасы шаблонов не выводятся выводом типов:

```
template<class T> using Vec = std::vector<T>;  
Vec<int> v; // std::vector<T, std::allocator<T>> v;  
template<template<typename> typename TT> void f(TT<int>);  
f(v); // ошибка вывода
```

- Алиасы шаблонов исчезают почти сразу.

Трюк Хаггинса

- Небольшая материализация `void_t` позволяет решить проблему.

```
template <typename T> struct TypeIdentity {  
    using type = T;  
};
```

```
template <typename ...> struct Void : TypeIdentity<void> {};
```

```
template <typename ... Args> using Void_t =  
    typename Void<Args...>::type;
```

- Теперь алиас это прямой не алиас на `void`, это алиас на зависимый тип.
- Несмотря на подстановку алиаса, мы будем ждать инстанцирования для подстановки типа.

Обсуждение

- Настоящее место SFINAE: выкрутиться там, где не хватает средств языка.

Case study: one-off function

- К сожалению, в стандартной библиотеке `std::function` требует копируемости замыкания.

```
auto n = std::make_unique<int>(42);  
std::function<ftype> f = [nrr = std::move(n)] { /* .... */ };
```

error: use of deleted function

```
'main()::<lambda()>::<lambda>(const main()::<lambda()>&)'
```

- Предположим, что вы хотите написать свой класс функции, который позволяет такие вещи.
- Разумеется он не будет копируемым, но в целом это может быть и не нужно.

Case study: one-off function

- Начать просто.

```
template <typename T> class fire_once;

template <typename R, typename... Args> class
fire_once<R(Args...)> {
    using anydeleter = void (*)(void *);
    unique_ptr<void, anydeleter> ptr {nullptr, +[] (void *) {} };
    R (*invoke)(void *, Args...) {nullptr};

public:
    // TODO: operator()
```

- Опустим не слишком элегантный конструктор. Как написать оператор вызова?

Case study: one-off function

- Первая попытка: наивный оператор вызова.

```
template <typename R, typename... Args> class
fire_once<R(Args...)> {
    // unique_ptr<void, anydeleter> ptr;
    // R (*invoke)(void *, Args...);

public:
    R operator()(Args... args) {
        R ret = invoke(ptr.get(), args...);
        clear(); // очистка: invoke = nullptr, ptr.reset()
        return ret;
    }
}
```

- Тут есть некоторые проблемы.

Обсуждение

- В языке есть два вида функций: те которые возвращают `void` и все остальные.

```
template <typename T> void foo(T t) {}
```

```
fire_once f = [nrr = std::move(n)] { foo(std::move(nrr)); }
```

- Тут очевидная ошибка компиляции.

```
R operator()(что-то) { // теперь R == void  
    R ret = чему-то;
```

- Но кажется мы знаем что делать: всего-то разграничить по возвращаемому типу с помощью SFINAE.

Попытка решения

- Попробуем вычеркнуть лишнее через SFINAE.

```
template <enable_if_t<!is_same<R, void>{}, int> = 0>
R operator()(Args... args) && {
    R ret = invoke(ptr.get(), args...); clear(); return ret;
}
```

```
template <enable_if_t<is_same<R, void>{}, int> = 0>
void operator()(Args... args) && {
    invoke(ptr.get(), args...); clear();
}
```

- Будет ли это работать?

Обсуждение

- Мы добрались до действительно странных мест

error: no type named 'type' in 'std::enable_if<false, int>';
'enable_if' cannot be used to disable this declaration

- Что нам здесь говорят?
- Такое чувство, что компилятор даже понимает что мы хотим сделать. Просто не может этого сделать.
- Ключ к ответу: ленивость и энергичность. Будет ли в данном случае проверка отложена до подстановки шаблонного параметра?

Настоящее решение

- Это называется "трамплинным SFINAE". Мы заводим специальный тип для разрешения которого нужно ждать точку инстанцирования

```
template <typename R2 = R,  
          enable_if_t<!is_same<R2, void>{}>* = nullptr>  
R2 operator()(Args... args) && {  
    R2 ret = invoke(ptr.get(), args...); clear(); return ret;  
}
```

```
template <typename R2 = R,  
          enable_if_t<is_same<R2, void>{}>* = nullptr>  
R2 operator()(Args... args) && {  
    invoke(ptr.get(), args...); clear();  
}
```


Обсуждение

- Конструкция `conditional_t` (и её частный случай `enable_if`) напоминают условный оператор в неизвестном языке программирования

Открытие метапрограммирования

```
// Prime number computation by Erwin Unruh
template <int i> struct D { D(void*); operator int(); };

template <int p, int i> struct is_prime {
    enum { prim = (p % i) && is_prime<(i > 2 ? p : 0), i -1> :: prim };
};

template <int i> struct Prime_print {
    Prime_print<i-1> a;
    enum { prim = is_prime<i, i-1>::prim };
    void f() { D<i> d = prim; }
};

struct is_prime<0, 0> { enum { prim = 1 }; };
struct is_prime<0, 1> { enum { prim = 1 }; };
struct Prime_print<2> { enum { prim = 1 }; void f() { D<2> d = prim; } };

main () { Prime_print<10> a; }
```

Обсуждение

- По аналогии с партизанским SFINAE, это выглядит партизанским метапрограммированием. Тут с путей сходят целые составы.
- Сама идея метапрограммирования увлекательна: мы делаем всякие вещи на этапе компиляции.
- Нельзя ли придумать более систематичный подход к такой технике?

Факториал

- Идея лежит на поверхности: что если развернуть систематическое `sfinae` от типов на целые числа?

```
template<size_t N>  
struct fact : integral_constant<size_t, N * fact<N - 1>{}> {};  
  
template<> struct fact<0> : integral_constant<size_t, 1> {};
```

```
cout << fact<5>::value << endl;
```

- Например инстанцирования в этом примере легко проследить

Факториал

- Идея лежит на поверхности: что если развернуть систематическое `sfinae` от типов на целые числа?

```
template<size_t N>
struct fact : integral_constant<size_t, N * fact<N - 1>{}> {};

template<> struct fact<0> : integral_constant<size_t, 1> {};

fact<1> : integral_constant<size_t, 1 * fact<0>{}> // → 1
fact<2> : integral_constant<size_t, 2 * fact<1>{}> // → 2
fact<3> : integral_constant<size_t, 3 * fact<2>{}> // → 6
fact<4> : integral_constant<size_t, 4 * fact<3>{}> // → 24
fact<5> : integral_constant<size_t, 5 * fact<4>{}> // → 120
cout << fact<5>::value << endl; // → 120
```

- Умножение работает за счёт наличия `operator size_t()`.

Числа Фибоначчи

- С той же лёгкостью можно вычислять на этапе компиляции числа Фибоначчи.

```
template<size_t N>
struct fibonacci :
    integral_constant< size_t,
                      fibonacci<N-1>{} +
                      fibonacci<N-2>{}> {};
template<> struct fibonacci<1> : integral_constant<size_t,1> {};
template<> struct fibonacci<0> : integral_constant<size_t,0> {};
```

- Не смущает ли нас здесь двойная рекурсия?

Две модели вычислений

- "Императивная"

```
int fact_0 (int x) {  
    int i = 2, res = 1;  
    for (; i <= x; ++i)  
        res *= i;  
    return res;  
}
```

- Временные переменные.
- Циклы.
- Изменяемая память.

- "Функциональная"

```
const int fact_1 (const int x) {  
    if (x < 2)  
        return x;  
    else  
        return x * fact_1 (x - 1);  
}
```

- Вызовы функций.
- Рекурсия.
- "Чистые" вычисления.

➤ Как вы предпочтёте написать функцию, вычисляющую факториал и почему?

Целочисленный квадратный корень

- Чтобы делать такие сложные вещи на шаблонах, полезно сначала просто написать программу в функциональном стиле.

```
int isqrt (int N, int lo = 1, int hi = N) {  
    int mid = (lo + hi + 1) / 2;  
    if (lo == hi)  
        return lo;  
    else {  
        if (N < mid * mid)  
            return isqrt (N, lo, mid - 1);  
        else  
            return isqrt (N, mid, hi);  
    }  
}
```


Целочисленный квадратный корень

- Рассмотренный ранее `conditional_t` вполне работает в качестве meta-if.

```
template <int N, int L = 1, int H = N, int mid = (L + H + 1) / 2>
struct Sqrt : integral_constant<int,
    conditional_t<(N < mid * mid),
                  Sqrt<N, L, mid - 1>,
                  Sqrt<N, mid, H> >{}> {};
```

```
template <int N, int S> struct Sqrt <N, S, S, S> :
    integral_constant<int, S> {};
```

- Домашняя наработка: попробуйте найти N-е простое число на этапе компиляции в таком стиле.

Обсуждение

- Разумеется, арифметические метапрограммы это забивание гвоздей микроскопом. Уже скоро `constexpr` функции будут делать это гораздо лучше.
- Но изучение арифметических метапрограмм – прекрасная тренировка ума для осознания настоящего метапрограммирования на типах.

Loki

- В 2001 году Андрей Александреску опубликовал [*MCPP*].
- Ключевая идея в книге это идея **списка типов**.

```
template <class T, class U>
struct TypeList {
    using Head = T;
    using Tail = U;
};
```

```
using Types = LOKI_TYPELIST_4(int, long, float, double);
```

```
using Reversed = Loki::TL::Reverse<Types>::Result;
```

```
using Third = Loki::TL::TypeAt<Reversed, 3>::Result; // long
```

Boost::MPL

- Дальнейшее развитие метапрограммирования это MPL (см. также [*MPLBook*]).
 - Эта библиотека содержала контейнеры типов и алгоритмы для работы с ними.
- ```
using Types = mpl::vector<int, long, float, double>;
using Ptrs = mpl::transform<Types,
 std::add_pointer<mpl::_1>>::type;
```
- По сути здесь систематическое SFINAE выраженное через метапрограммирование.
  - Это делало работу со списками типов ещё проще.

# Boost::Fusion

- Около 2008 года, сильно обогнав своё время появилась библиотека, которая позволяла работать гетерогенным образом и с типами и со значениями.

```
auto to_string =
 [](auto t) { stringstream ss; ss << t; return ss.str(); };

fusion::vector<int, std::string, float> seq {1, "abc", 3.4f};
auto noflts =
 fusion::remove_if<std::is_floating_point<mpl::_>>(seq);
auto strs = fusion::transform(noflts, to_string);
 // → fusion::vector<string, string>
```

- Обратите внимание на то, что по сути здесь речь о `std::tuple` за три года до его стандартизации.

# Boost::Fusion

- Я не удержусь от ещё одного примера.

```
using fv = fusion::vector<int, std::string, bool, double>;
fv seq {1, "abc", 3.4f};
auto seq2 = fusion::push_back(seq, 'X');
cout << size(seq) << " " << back(seq) << " "
 << size(seq2) << " " << back(seq2) << endl;
```

- Может показаться, что это уже не совсем метапрограммирование.
- Но это как раз именно оно.

# Абстракция метрики

- В своём [MCF], Майкл Кейси приводит следующий пример вычисления Евклидова расстояния.

```
template <typename P1, typename P2>
double pydist(P1 p1, P2 p2) {
 typedef fusion::vector<P1&, P2&> zip_t;

 // вычисляется сумма квадратов разностей
 double accumulated = fusion::fold(
 fusion::zip_view<zip_t>(zip_t(p1, p2)), 0, pythagoras()
);
 return sqrt(accumulated);
}
```

# Функтор для метрики

- Использованный функтор разумеется также сделан через fusion.

```
struct pythagoras {
 typedef double result_type;

 template<typename T>
 double operator()(double acc, T const & axis) const {
 double d = fusion::at_c<0>(axis) - fusion::at_c<1>(axis);
 return acc + d * d;
 }
};
```

- Но что удивительно, эти вычисления можно проводить не только для специальных, а по сути для **любых** структур.



# Адаптация структур

- В силу своего магического шаблонopodobного действия, fusion требует структуры как списка типов.
- Но обычную структуру можно адаптировать для его алгоритмов.

```
struct mypoint {
 double x = 0.0, y = 0.0;
};
```

```
BOOST_FUSION_ADAPT_STRUCT(
 mypoint,
 (double, x)
 (double, y)
);
```

# Обсуждение

- Что дальше?
- Дальше наступает наше время и принимают стандарт C++11
- И всё становится совсем окончательно интересно

# Литература

- ISO/IEC, "Information technology – Programming languages – C++", ISO/IEC 14882:2017
- Bjarne Stroustrup – The C++ Programming Language (4th Edition)
- [MCP] Andrei Alexandrescu, Modern C++ Design. Generic programming and design patterns applied, 2001
- [MPLBook] Abrahams D., Gurtovoy A. – C++ Template Metaprogramming Concepts, Tools, and Techniques from Boost, 2004
- [MCF] Michael Caisse: Solving World Problems with Fusion, CppNow'2013
- Davide Vandevoorde, Nicolai M. Josuttis – C++ Templates. The Complete Guide, 2017
- Louis Dionne, "Metaprogramming in C++14", ACCU'2017
- Arthur O'Dwyer "A Soupçon of SFINAE", CppCon'2017