

# Контрольные вопросы

24 ноября 2022 г.

## 1 Что обеспечивает идеальная передача, и как она реализуется?

Идеальная (прямая передача, perfect forwarding) передача обеспечивает обобщённый код, который передает фундаментальные свойства передаваемых аргументов:

- Модифицируемый объект должен оставаться модифицируемым.
- Константный объект должен быть передан как объект, предназначенный лишь для чтения.
- Перемещаемый объект должен передаваться как перемещаемый объект.

Оказывается, что достижение такой функциональности без шаблонов сталкивается с трудностями при работе с перемещаемыми объектами. Код для таких объектов отличается от реализации кода с lvalue: он должен использовать `std::move()`, т.к. согласно правилам языка семантика перемещения не передаётся. При объединении же всех трёх случаев в обобщённом коде (с шаблонной функцией) он не будет работать, когда передается перемещаемый объект.

Для достижения же требуемой функциональности C++11 вводит специальные правила для идеальной передачи параметров. Идиоматическая схема кода имеет следующий вид:

```
template<typename T>
void f (T&& val)
{
    g(std::forward<T>(val)); // perfect forwarding val to g()
}
```

При этом важно, что `std::move()` не имеет шаблонного параметра и "запускает" семантику перемещения для передаваемого аргумента, в то время как `std::forward()` "передает" потенциальную семантику перемещения в зависимости от переданного аргумента шаблона.

Кроме того, `T&&` для параметра шаблона `T` ведёт себя не так, как `X&&` для конкретного типа `X` (см. вопрос 2). Хотя, например, при передаче аргумента шаблонной функции по пробрасывающей ссылке, его копия не создаётся, как и в случае передачи аргумента по любой другой ссылке.

15.6.3.

## 2 Какая ссылка называется пробрасывающей или универсальной?

Пробрасывающей (forwarding reference) или универсальной (universal reference) ссылкой называется `T&&` для параметра шаблона `T`. Она может быть связана с изменяемым, неизменяемым (`const`) или перемещаемым объектом. В определении функции параметр может быть изменяемым, неизменяемым или указывать на объект, у которого можно переместить внутреннее содержимое. В этом и состоит отличие от `X&&`, который для конкретного типа `X` объявляет параметр как `rvalue`-ссылку. Она может быть связана только с перемещаемым объектом (`rvalue`, таким как временный объект, и `xvalue`, таким как объект, переданный с использованием `std::move()`). Данная `rvalue`-ссылка всегда изменяема, и всегда есть возможность переместить её значение. Можно также отметить, что тип наподобие `X const&&` корректен, но на практике не распространен, поскольку "кража" внутреннего представления перемещаемого объекта требует его изменения. Поэтому он может использоваться для обеспечения передачи только временных значений или объектов с примененным к ним `std::move()` без возможности их модифицировать.

### 3 В чём заключается идиома SFINAE применительно к шаблонам?

Идиома SFINAE (substitution failure is not an error – ошибка подстановки ошибкой не является) обеспечивает возможность выбора между различными реализациями шаблона функции для разных типов или разных ограничений. Иными словами, она позволяет игнорировать шаблоны функции для определённых ограничений, и код шаблонов при этих ограничениях становится недопустимым.

В C++ возможна перегрузка функций. Когда компилятор видит вызов перегруженной функции, он должен рассмотреть каждого кандидата отдельно, оценивая аргументы вызова и выбирая кандидата, который наилучшим образом соответствует передаваемым аргументам.

В тех случаях, когда набор кандидатов для вызова включает шаблоны функций, компилятор сначала должен определить, какие аргументы шаблона должны использоваться для этого кандидата, затем подставить эти аргументы в список параметров функции и возвращаемый тип, а потом оценить, насколько хорошо она соответствует аргументам. В процессе подстановки могут получаться конструкции, которые не имеют никакого смысла, или конструкции, выполнения которых не предполагалось. Вместо того, чтобы считать бессмысленную подстановку ошибкой, правила языка требуют просто игнорировать кандидатов с такими проблемами. А выполнение непредполагавшихся конструкций достигается отключением шаблонов для конкретных случаев. Этот принцип/идиома и именуется SFINAE.

Описанный процесс подстановки отличается от процесса инстанцирования по требованию: подстановка может быть выполнена даже для потенциальных инстанцирований, которые на самом деле не нужны. И эта подстановка выполняется непосредственно в объявлении функции (но не в её теле).

## 4 Как можно использовать вспомогательный шаблон `enable_if`?

Варианты использования вспомогательного шаблона `enable_if`:

- Упаковка возвращаемого типа функции (не применимо к конструкторам/операторам):

```
template< ... >
enable_if_t < Condition , Return_Type > f( args )
```

- Добавление параметра функции с аргументом по умолчанию (Dummy необязательно):

```
template < ... >
Return_Type f( args , enable_if_t < Condition , T > Dummy = v)
```

- Добавление параметра шаблона с аргументом по умолчанию (по умолчанию тип `void`):

```
template < ... , typename Dummy = enable_if_t < Condition > >
```

- Упаковка нешаблонного аргумента:

```
template < typename T >
void f(T & t, enable_if_t < is_something < T > ::value , string & > s)
```

- Выбор типа аргумента по умолчанию (добавление параметра функции с аргументом по умолчанию)

```
template < ... >
Return_Type f( args , enable_if_t < Condition , void ** > Dummy = NULL)
```

Свойство типа `enable_if<>` позволяет реализовать идиому SFINAE, отключив шаблон и просто заменив тип (в скобках `<>`) конструкцией с условием отключения шаблона.

Так, вспомогательный шаблон `enable_if<>` можно использовать для отключения объявления шаблонного конструктора

```
template<typename INIT>
Class(INIT&& init_value);
```

если переданный аргумент `init_value` представляет собой `Class` или выражение, которое может быть преобразовано в `Class`.

Проблема заключается в том, что согласно правилам разрешения перегрузки C++ для неконстантного lvalue шаблон специальной функции члена

```
template<typename INIT>
Class(INIT&& init_value);
```

оказывается лучшим соответствием, чем копирующий конструктор:

```
Class( Class const& obj );
```

`INIT` просто заменяется типом `Class&`, в то время как для копирующего конструктора необходимо преобразование в `const`. Кроме того, для объектов производного класса шаблон специальной функции-члена остается лучшим соответствием. Поэтому в действительности необходимо отключить шаблон члена для случая, когда переданный аргумент, как указывалось выше, представляет собой `Class` или выражение, которое может быть преобразовано в `Class`, чего и позволяет достичь конструкция `std::enable_if<>`.

На самом деле, чтобы отключить объявление шаблонного конструктора нужно воспользоваться ещё одним стандартным свойством типа `std::is_convertible<FROM, TO>`. Если тип `INIT` не может быть преобразован к типу `init_value`, то весь шаблон функции при использовании `std::is_convertible<>` будет игнорироваться, и копирующий конструктор оказывается доступным. Итого, соответствующее объявление, начиная с C++17, имеет вид (здесь использованы шаблонные псевдонимы для `std::enable_if<>` и `std::is_convertible<>`), если, например, необходимо игнорировать `std::string`:

```

template<
typename INIT ,
typename = std::enable_if_t<std::is_convertible_v<Class , std::string>>
>
Class (INIT&& init_value );

```

Помимо прочего, существует альтернатива использованию `std::is_convertible<>`, потому эта конструкция требует, чтобы типы были неявно преобразуемы. С помощью `std::is_constructible<>` можно позволить использовать для инициализации явные преобразования. Однако в этом случае порядок аргументов будет противоположным.

Можно отметить, что, как правило, нельзя использовать `enable_if<>` для отключения стандартных копирующих/перемещающих конструкторов и операторов присваивания. Причина заключается в том, что шаблоны функций-членов никогда не учитываются как стандартные специальные функции-члены и игнорируются, когда, например, требуется копирующий конструктор.

Другое применение `std::enable_if<>` – запрет на передачу константных объектов по неконстантным ссылкам. Дело в том, при передаче `const`-аргументов шаблонной функции, вывод типа параметра шаблона может привести к тому, что передаваемый аргумент станет объявлением константной ссылки, что означает существование возможности передавать `rvalue` там, где ожидалось `lvalue`. Тогда дальнейшие попытки изменить значения (предполагаемой неконстантной ссылки) вызовут ошибку.

## 5 Какие правила вывода применяются при работе с шаблонами?

В действительности правил вывода при работе с шаблонами довольно много. Основная информация:

- В процессе вывода типы аргументов вызова функции сравниваются с соответствующими типами параметров шаблона функции, и компилятор пытается сделать вывод о том, что именно нужно подставить вместо одного или нескольких выведенных параметров. Анализ каждой пары (аргумент–параметр) проводится независимо, и, если выводы в конечном итоге отличаются, процесс вывода завершается неудачей.
- Пусть тип  $A$  (выведенный из типа аргумента) соответствует параметризованному типу  $P$  (выведенному из объявления параметра вызова). Если параметр объявлен как ссылка, считаем, что  $P$  – это тип, на который делается ссылка, а  $A$  – тип аргумента. Иначе  $P$  представляет собой объявленный тип параметра, а тип  $A$  получается из типа аргумента путем низведения типов массива или функции к указателю на соответствующий тип. При этом квалификаторы `const` и `volatile` игнорируются.
- Сложные объявления типов состояются из более простых конструкций (деклараторов указателей, ссылок, массивов и функций, идентификаторов шаблонов и т.д.). Процесс определения нужного типа происходит в нисходящем порядке, начиная с конструкций высокого уровня и рекурсивно продвигаясь к составляющим их элементам. Этим путем можно подобрать тип для большинства конструкций объявлений типов, и в этом случае они называются выводимым контекстом (*deduced context*). Однако некоторые конструкции выводимым контекстом не являются (поскольку в общем случае вывод может оказаться неоднозначным). Кроме того, возможны несколько ситуаций, в которых использующаяся для вывода пара  $(P, A)$  получается не из аргументов вызова функции и параметров шаблона функции.
- Когда в качестве аргумента функции выступает список инициализации, такой аргумент не имеет определенного типа, так что в общем случае вывод из данной пары  $(P, A)$  не выполняется за отсутствием  $A$ . Однако, если тип  $P$  параметра после удаления ссылочности и квалификаторов верхнего уровня `const` и `volatile` эквивалентен `std::initializer_list<  $P_0$  >` для некоторого типа  $o$ , который имеет схему вывода, вывод продолжается путем сравнения  $P_0$  с типом каждого элемента в списке инициализаторов, и успешно завершается, только если все элементы имеют один и тот же тип.
- При выполнении вывода аргумента шаблона для вариативных шаблонов один и тот же пакет параметров  $(P)$  сопоставляется нескольким аргументам  $(A)$ , и каждое соответствие производит дополнительные значения для любого пакета параметров шаблонов в  $P$ .
- Когда параметр функции представляет собой пробрасываемую ссылку (*forwarding reference*), то вывод аргумента шаблона рассматривает не только тип аргумента вызова функции, но и выясняет, является этот аргумент *lvalue* или *rvalue*. В случаях, когда аргумент является *lvalue*, тип, определяемый выводом аргумента шаблона, представляет собой ссылку на *lvalue* на тип аргумента, а правила свёртки ссылок приводят к тому, что подставляемый параметр будет ссылкой на *lvalue*. В противном случае выведенный для параметра шаблона тип является просто типом аргумента (не ссылочным типом), и подставляемый параметр является ссылкой на *rvalue* на этот тип.
- Для вывода аргументов шаблона существуют ограничения.

- Стандарт C++11 включает возможность объявления переменной, тип которой выводится из ее инициализатора. Он также обеспечивает механизм для выражения типа именованной сущности (переменной или функции) или выражения. Эти возможности оказались очень удобными, и они получили дальнейшее развитие в C++14 и C++17:
  - Спецификатор типа `auto` может использоваться в ряде мест (главным образом, в областях видимости пространства имен и локальных) для вывода типа переменной из ее инициализатора. В таких случаях `auto` называется типом-заместителем (*placeholder type*). Вывод для `auto` использует тот же механизм, что и вывод аргумента шаблона. Выводимый тип-заместитель `auto` также может использоваться для определения типов возвращаемых значений функций.
  - Точный тип выражения или объявления может быть выражен с помощью типа заместителя `decltype`:
    - \* Если `e` является именем сущности (такой как переменная, функция, перечислитель или член-данные) или обращением к члену класса, то `decltype(e)` даёт объявленный тип этой сущности или упомянутого члена класса.
    - \* В противном случае, `decltype(e)` даёт тип, отражающий тип и категорию значения этого выражения следующим образом: если `e` – `lvalue` типа `T`, тогда `decltype(e)` даёт тип `T&`; если `e` `xvalue` типа `T`, `decltype(e)` даёт тип `T&&` и если `e` – `rvalue` типа `T`, `decltype(e)` даёт тип `T`.
  - `decltype(auto)` – тип-заместитель, при использовании которого фактический тип переменной, возвращаемый тип или аргумент шаблона определяется из типа связанного выражения (инициализатора, возвращаемого значения или аргумента шаблона) путём применения конструкции `decltype` непосредственно к выражению. Начиная с C++17, `decltype(auto)` может также использоваться для выводимых параметров, не являющихся типами.
- Шаблоны псевдонимов "прозрачны" по отношению к выводам. Это означает, что везде, где появляется шаблон псевдонима с некоторыми аргументами шаблона, выполняется подстановка аргументов в определение псевдонима, и получающийся в результате шаблон используется для вывода.
- Другие тонкости, например, вывод аргументов шаблонов классов...

## Литература

- [1] Вандевурд, Дэвид, Джосаттис, Николаи М., Грегор, Дуглас. В17 Шаблоны C++. Справочник разработчика, 2-е изд.: Пер. с англ. — СПб.: ООО "Альфа-книга 2018. — 848 с.: ил. — Парал. гит. англ.