Наследование II



В предыдущей серии

Знаем, что указатели (ссылки) на базовый класс (A) могут ссылаться на объекты производного класса (B).

```
struct A {
   void f() { std::cout << "A::f()\n"; }
};

struct B : public A {
   void f() {std::cout << "B::f()\n"; }
};</pre>
```

```
B b;
A* b_ptr = &b;
b_ptr->f(); // A::f()
```

Но даже при совпадении сигнатур функций всегда вызывается метод базового класса...

Виртуальные функции

Виртуальные функции

Добавим virtual перед объявлением метода в классе A и, voila:

```
struct A {
   virtual void f() { std::cout << "A::f()\n"; }
};

struct B : public A {
   void f() {std::cout << "B::f()\n"; } // <-- автоматически virtual!
};</pre>
```

```
B b;
A* b_ptr = &b;
b_ptr->f(); // B::f()
```

virtual: позднее связывание

virtual перед объявлением метода говорит, что решение о том, какую версию метода выбрать, должно быть принято во время исполнения программы (позднее связывание), а не на *этапе компиляции* (раннее связывание).

```
struct A {
    virtual void f() { std::cout << "A::f()\n"; }
    void g() { std::cout << "A::g()\n"; }
};

struct B : public A {
    void f() { std::cout << "B::f()\n"; } // <-- автоматически virtual!
    void g() { std::cout << "B::g()\n"; }
};</pre>
```

```
A* ptr = new B;
ptr->g(); // во время компиляции "подставляется" вызов A::g
ptr->f(); // решение откладывается до момента исполнения программы
```

virtual: позднее связывание

```
A* ptr = new B;
ptr->g(); // во время компиляции "подставляется" вызов A::g
ptr->f(); // решение откладывается до момента исполнения программы
```

Зачем откладывать решение?

Неужели компилятор не может разобраться, что именно нужно подставлять?





virtual: позднее связывание

Решение откладывать необходимо, так как реальный тип объекта может быть неизвестен:

```
int x;
std::cin >> x;

A* ptr = (x == 0 ? new B : new A);
ptr->g(); // во время компиляции "подставляется" вызов A::g
ptr->f(); // решение откладывается до момента исполнения программы
```

Как вы понимаете, позднее связывание более затратно, чем раннее связывание, за счет дополнительных действий во время исполнения программы (выяснение истинного типа объекта).

Виртуальные функции: загадка от Жака Фреско

```
struct A {
 virtual void f();
 void g();
};
struct B : public A {
 void f();
 virtual void g();
};
struct C : public B {
 void f();
 void g() const;
};
```

```
A a = B();
B b = C();
C C = C();
a.f(); // ???
a.g(); // ???
b.f(); // ???
b.g(); // ???
c.f(); // ???
c.g(); // ???
```

```
A* apb = new B;

apb->f(); // ???

apb->g(); // ???

A* apc = new C;

apc->f(); // ???

apc->g(); // ???

B* bpc = new C;

bpc->f(); // ???

bpc->g(); // ???
```

Виртуальные функции: загадка от Жака Фреско

```
struct A {
 virtual void f();
 void g();
};
struct B : public A {
 void f();
 virtual void g();
};
struct C : public B {
 void f();
 void g() const;
};
```

```
A a = B();
B b = C();
C C = C();
a.f(); // A::f
a.g(); // A::g
b.f(); // B::f
b.g(); // B::g
c.f(); // C::f
c.g(); // C::g
```

```
A* apb = new B;

apb->f(); // ???

apb->g(); // ???

A* apc = new C;

apc->f(); // ???

apc->g(); // ???

B* bpc = new C;

bpc->f(); // ???

bpc->g(); // ???
```

Виртуальные функции: загадка от Жака Фреско

```
struct A {
 virtual void f();
 void g();
};
struct B : public A {
 void f();
 virtual void g();
};
struct C : public B {
 void f();
 void g() const;
};
```

```
A a = B();
B b = C();
C C = C();
a.f(); // A::f
a.g(); // A::g
b.f(); // B::f
b.g(); // B::g
c.f(); // C::f
c.g(); // C::g
```

```
A* apb = new B;

apb->f(); // B::f

apb->g(); // A::g

A* apc = new C;

apc->f(); // C::f

apc->g(); // A::g

B* bpc = new C;

bpc->f(); // C::f

bpc->g(); // B::g
```

Вызов виртуальной функции из метода класса

"Виртуальность" работает и внутри методов:

```
struct A {
  void PrintName() const { std::cout << Name() << '\n'; }
  virtual const char* Name() const { return "A"; }
};

struct B : public A {
  const char* Name() const { return "B"; }
};</pre>
```

```
A* ptr = new B;
ptr->PrintName(); // B
```

```
Потому что Name() В A::PrintName() <=> this->Name()
```

Вызов виртуальной функции из метода класса

А в конструкторах и деструкторах "виртуальность" не работает!

```
struct A {
  virtual void f() { std::cout << "A "; }</pre>
 A() { f(); }
 ~A() { f(); }
};
struct B : public A {
  void f() override { std::cout << "B "; }</pre>
  B() { f(); }
 ~B() { f(); }
};
B b;
```

```
A B B A
```

Динамический полиморфизм

• Напоминание:

Полиморфизм - свойство системы, позволяющее использовать различные реализации в рамках одного интерфейса.

Статический полиморфизм - вид полиморфизма, при котором выбор реализации осуществляется на этапе компиляции (перегрузка функций, шаблоны, перегрузка операций и т.д)

- Динамический полиморфизм вид полиморфизма, при котором выбор реализации осуществляется во время выполнения программы.
- Основной механизм реализации динамического полиморфизма в С++ виртуальные функции.
- Поэтому наследование с применением виртуальных функций называют полиморфным

Пример применения

```
struct Animal {
  virtual void Voice() const { ... }
};
struct Cat : Animal {
 void Voice() const { std::cout << "Meow\n"; }</pre>
};
struct Dog : Animal {
 void Voice() const { std::cout << "Woof\n"; }</pre>
};
struct Fox : Animal {
  void Voice() const { std::cout << "???\n"; }</pre>
};
Animal* animals[10];
// ... (fill animals)
for (int i = 0; i < 10; ++i) {
    animals[i]->Voice();
```

Виртуальный деструктор

Где проблема?

```
class Stack {
   // ...
};

class StackMax : public Stack {
   // ...
};
```

```
Stack* stack_ptr = new StackMax;
// ...
delete stack_ptr;
```

Проблема

```
Stack* stack_ptr = new StackMax;
// ...
delete stack_ptr; // <-- UB</pre>
```

- Тип stack_ptr Stack*.
- Следовательно delete вызывает деструктор Stack, но не StackMax!
- То есть, StackMax уничтожен некорректно, а это пропуск в чудесный мир Undefined Behaviour
- На практике, скорее всего, вы столкнетесь с утечкой памяти (если производный класс выделял динамическую память или содержит поля с нетривиальными деструкторами)

Виртуальный деструктор

Проблема в том, что версия деструктора выбиралась на этапе компиляции. Чтобы отложить это решение до момента фактического исполнения кода, необходио объявить деструктор виртуальным:

```
class Stack {
   // ...
   virtual ~Stack();
   // ...
};

class StackMax : public Stack {
   // ...
};
```

```
Stack* stack_ptr = new StackMax;
// ...
delete stack_ptr; // Ok: деструктор выбирается во время исполнения
```

Мораль

Для полиморфных классов необходимо писать виртуальный деструктор

override и final

Проблема

Для переопределения виртуальной функции в производном классе необходимо (почти) в точности сохранить тип функции. В противном случае компилятор будет считать это определением нового метода (не связанного с предыдущим).

```
struct A {
  virtual void f(int);
  virtual void g() const;
};

struct B : public A {
  void f(long);
  void g();
};
```

```
A* ptr = new B;
ptr->f(0); // A::f(int) : int != long
ptr->g(); // A::g() : потерян const
```

override

Чтобы убедиться, что вы действительно переопределяете какую-либо виртуальную функцию базового класса (не ошиблись в определении функции), а не создаете новую, можно написать override после типа функции.

```
struct A {
  virtual void f(int);
  virtual void g() const;
};

struct B : public A {
  void f(long) override;
  void g() override;
};
```

Теперь компилятор выдаст СЕ в случае несоответствия типов функций:

```
error: 'void B::f(long int)' marked 'override', but does not override error: 'void B::g()' marked 'override', but does not override
```

Ковариантные возвращаемые типы

Тип виртуальной функции и ее переопределения должны быть равны с точностью до ковариантных возвращаемых типов.

Типы называются ковариантными, если они являются указателями или ссылками и ссылаются на родственные классы (предок-потомок).

Короче говоря, если виртуальная функция возвращает указатель/ссылку на класс, то при переопределении можно вернуть указатель/ссылку на производный класс.

```
struct A {
   // ...
   virtual A* Clone() const { return new A(*this); }
};

struct B : public A {
   // ...
   B* Clone() const override { return new B(*this); } // Ok: В* и А* - ковариантные
};
```

final

Чтобы запретить дальнейшее переопределение виртуального метода можно пометить его словом final:

```
struct A {
  virtual void f();
};

struct B : public A {
  void f() final;
};

struct C : public B {
  void f() override; // CE
};
```

error: virtual function 'void C::f() const' overriding final function

final

• Финальной можно пометить только виртуальную функцию:

```
struct A {
  void f();
};

struct B : public A {
  void f() final; // CE: f не виртуальная!
};
```

• Можно объявить виртуальную функцию и сразу сделать ее финальной:

```
struct A {
  virtual void f() final;
};
```

Это имеет смысл, если хочется запретить наследникам определять функции с тем же именем и типом.

final

final можно использовать и при определении класса, чтобы запретить от него наследоваться:

```
struct A {
// ...
};

struct B final : public A {
// ...
};

struct C : public B {}; // CE
```

error: cannot derive from 'final' base 'B' in derived type 'C'

Чисто виртуальные функции и абстрактные классы

Проблема

Допустим, вы решили написать свой мессенджер. Необходимо поддержать кучу видов сообщений (текстовые, видео, стикеры, голосовые, прости господи)

```
class Message {
 void Send(Chat* chat_ptr) const;
 virtual void Display() const; // должна быть переопределена для всех типов
};
class TextMessage : public Message {
 // . . .
 void Display() const override; // отображение текстового сообщения
};
class StickerMessage : public Message {
 // . . .
 void Display() const override; // отображение стикера
};
// ... другие классы
```

Проблема

```
class Message {
  // ...
  void Send(Chat* chat_ptr) const;
  virtual void Display() const; // должна быть переопределена для всех типов
};
```

Философские вопросы:

- 1. Имеет ли смысл создание объекта Message (без типа)?
- 2. Что должен делать Display в Message?
- 3. Как "заставить" наследников реализовывать Display ?

Учитываем, что:

- Нельзя оставить метод без реализации (ошибка линковки)
- Наследник может "забыть" реализовать Display (тогда будет вызван Message::Display)

Чисто виртуальные функции

Для решения проблемы необходимо указать, что Message не является полноценным типом, а представляет из себя лишь *интерфейс*, то есть набор методов характерных для каждого сообщения.

Для этого необходимо объявить методы интерфеса чисто виртуальными:

```
class IMessage {
   // ...
   virtual void Display() const = 0;
};
```

Чисто виртуальные функции

• Чисто виртуальные функции (за исключением чисто виртуальных деструкторов) можно оставлять без реализации

```
class IMessage {
   // ...
   virtual void Display() const = 0; // Ok
   virtual ~IMessage() = 0; // LE: необходима реализация
}
```

• Чисто виртуальные функции могут быть реализованы только вне класса:

```
class IMessage {
    // ...
};

IMessage::~IMessage() {
    MessageCleanup();
}
```

Абстрактный класс

Абстрактный класс - класс с хотя бы одним чисто виртуальным методом

```
class IMessage {
   // ...
   virtual void Display() const = 0;
};
```

- Нельзя создавать объекты абстрактного класса
- Но можно создавать ссылки и указатели на абстрактный класс

```
IMessage msg; // CE
IMessage* ptr = new TextMessage;
IMessage& ref = *ptr;
```

```
error: cannot declare variable 'msg' to be of abstract type 'IMessage'
```

Абстрактный класс

• Если наследник не переопределяет (реализует) чисто виртуальную функцию, то он сам становится абстрактным:

```
class IMessage {
 // . . .
 virtual void Display() const = 0;
};
class TextMessage : public IMessage {
 // . . .
 void Display() const override { /* ... */ }
};
class StickerMessage : public IMessage {
 // ... (Display не переопределяется => класс абстрактный)
};
```

```
TextMessage text; // Ok
StickerMessage sticker; // CE
```

Абстрактный класс

• Вызов чисто виртуального метода в конструкторе/деструкторе абстрактного класса приводит к undefined behaviour

```
class IMessage {
   // ...
   virtual void Display() const = 0;

IMessage() {
    // ...
   Display(); // UB
  }
};
```

• Абстрактные классы используются для определения интерфейсов для создания семейства классов с одинаковыми свойствами и методами

Как это работает: таблица виртуальных функций

Резюме

- Виртуальные функции позволяют использовать механизм полиморфного наследования: реализация метода будет выбираться на основе объекта под указателем (ссылкой), а не на основе типа указателя (ссылки)
- Стоит помнить о необходимости виртуального деструктора при полиморфном наследовании
- Используйте override при переопределении виртуальных функций
- Чисто виртуальные функции делают класс абстрактным. Такие функции должны быть переопределены в наследниках (иначе наследник тоже будет абстрактным)