

# 面向对象程序设计

第七章 虚函数

许句阿 xuxy@hust.edu.cn



#### 大纲



- 7.1 多态性
- 7.2 静态联编和动态联编
- 7.3 虚函数
- 7.4 纯虚函数和抽象类
- 7.5 虚析构函数
- 7.6 运行肘多态的实现机理



# 7.1 多态性









商贩:



食客:





# 7.1 多态性



```
水果: 买水果,水果叫什么名字,水果什么价格。
在不同的水果摊位前,可以使用同一样的词汇。
一词多义
```



# 7.1 多态性



#### 静态多态

相同的函数名称, 但参数不同

#### 动态多态

- 相同的函数名称、相同的参数
- > 分属不同的类;基类与多个派生类

#### 多态性:

- > 具有相似功能的不同函数使用同一名称
- ▶ 用相同的调用方式,调用不同功能的同名函数。



# 7.2 静态联编和动态联编



多态性的实现——联编

**联编**:绑定、装配 将一个标识符名和一个地址联系在一起。

静态联编:前期联编、早期联编 在生成可执行程序时已经完成。 编译时多态性:函数重载、运算符重载

动态联编:晚期联编、后期联编程序运行时才动态完成。 程序运行时才动态完成。 运行时多态:使用虚函数





```
virtual 函数类型 函数名(形式参数表);
基类中,在函数声明时,加"virtual"
class fruit
public:
      virtual void EatFruit()
            cout << "Can not eat abstract fruit!"<<endl;
                     C7_virtual_function
```



```
class apple : public fruit {
  public:
       void EatFruit()
               cout << " I like to eat apple." <<endl;
class banana : public fruit {
  public:
       void EatFruit()
       { cout << " Banana, Ha Ha." <<endl; }
```





```
fruit *ptrfruit;
apple *ptrapple;
banana *ptrbanana;
int i;
cout << "select fruit : 1 apple , other banana "<<endl;</pre>
cin >>i;
if (i==1) ptrfruit = ptrapple;
else ptrfruit = ptrbanana;
ptrfruit->EatFruit();
```

如果将 virtual 去掉,程序的运行结果是什么?





myfruit vftable \*ptrfruit; fruit vfptr 虚函数1的入口地址 myfruit; 基类的成员 fruit 虚函数2的入口地址 apple myapple; banana mybanana; vftable myapple \_\_vfptr 虚函数1的入口地址 ptrfruit 基类的成员 虚函数2的入口地址 派生类的成员 mybanana vftable \_vfptr — 虚函数1的入口地址 基类的成员 虚函数2的入口地址 派生类的成员





名称	值
☐        ptrfruit	0x00acfce8
📃 🧸 _vfptr	0x002a78d4 const fruit::`vftable'
<b>■</b> [0]	0x002a1235 fruit::DispFruitName(void)
<b>■</b> [1]	0x002a1023 fruit::EatFruit(void)

fruit \*ptrfruit;
fruit myfruit;
ptrfruit = &myfruit
ptrfruit->EatFruit();

☐	0x00acfcbc {cAppleName=0x00acfcc0 "Red Apple" }
☐	{cAppleName=0x00acfcc0 "Red Apple" }
☐    fruit	{}
	0x002a7924 const apple::`vftable'
<b>■</b> [0]	0x002a1032 apple::DispFruitName(void)
<b>■</b> [1]	0x002a1208 apple::EatFruit(void)
🖽 🔗 cAppleName	0x00acfcc0 "Red Apple"
	0x002a7924 const apple::`vftable'
<b>■</b> [0]	0x002a1032 apple::DispFruitName(void)
<b>=♦</b> [1]	0x002a1208 apple::EatFruit(void)

apple myapple
ptrfruit = &myapple;
ptrfruit->EatFruit();

ptrfruit =(fruit \*) & myapple; 不是用public 派生控制时,强制类型转换





```
*ptrfruit;
fruit
ptrfruit->EatFruit();
ptrfruit->EatFruit();
                               // ptrfruit的地址是 [ebp-24h]
         eax,dword ptr [ebp-24h]
mov
                               // 指向的对象中的4个字节
        edx,dword ptr [eax]
mov
         esi,esp
mov
         ecx,dword ptr [ebp-24h]
mov
        eax,dword ptr [edx+4] // 函数的入口地址
mov
call
        eax
```

如果将 virtual 去掉,程序的运行结果是什么?





将 virtual 去掉,程序的运行结果是什么?

```
fruit *ptrfruit;
ptrfruit->EatFruit();
```

mov ecx,dword ptr [ebp-24h]

call fruit::EatFruit (0EC1028h)





- » 虚函数一般在基类的public或protected部分。
- 在派生类定义取代型虚函数时,函数原型应和基类的虚函数相同。
- > 在派生类,无论是否使用 virtual 保留字都将成为虚函数。
- 虚函数只有在具有继承关系的类层次中才需要表现多态。

```
fruit : *fruitptr;
  virtual void EatFruit();
```

```
Apple: fruitptr=&o_apple;
void EatFruit(); // 虚函数 fruitptr->EatFruit();
void EatFruit(int x); // 新增的成员函数
```



构造函数不能定义为虚函数 构造对象时类型是确定的,不需根据类型不同表现多态行为。

析构函数可定义为虚函数 派生类的析构函数可通过父类指针、引用或delete调用。

讨论: 在派生类中对基类的虚函数未重新定义, 结果如何?





#### 函数重载

- > 函数名称相同,参数不同;
- > 可以是成员函数和非成员函数;
- > 以传递参数的差别,确定调用哪一个函数。

#### 虚函数

- > 函数名称相同、参数、返回值完全相同;
- > 只能是成员函数;
- > 根据对象的不同,去调用不同类的虚函数。





virtual 函数类型 函数名(形式参数表) = 0;

纯虚函数没有函数体。

函数体由派生类给出。

含有纯虚函数的类:抽象类。

设计抽象类的目的:

建立一个公有的接口,动态的使用它的成员函数。





- ◆抽象类常用作派生类的基类,不能有具体的对象 (不能有抽象类定义的变量、常量或new产生)。
- ●如果派生类没有重新定义该基类的虚函数, 或者定义了基类所没有新的纯虚函数, 则派生类也会成为抽象类。
- ◆在多级派生的过程中,如果到某个派生类为止, 所有纯虚函数都已在派生类中全部重新定义了函 数体,则该派生类就会成为具体类。





```
class A {
public:
  virtual void f1()=0;
  virtual void f2()=0;
  void f3() {cout<<"A3"<<endl;}</pre>
void A::f1() {cout<<"A1 "<<endl;}
void A::f2() {cout<<"A2 "<<endl;}</pre>
A 为抽象类
▶ 尽管在A的体外定义了f1, f2
▶ 可以有非虑函数 f3
► // A a1: 抽象类不能定义任何对象
```





```
class B : public A {
private:
 void f2() {
    this->A::f2();
    cout << "B2" << endl;
B为抽象类
▶ B 中未重新定义 f1
▶ B 中重新定义了 f2
```





```
class C:public B {
private:
 void f1() {cout<<"C1 "<<endl;}</pre>
public:
 void f4() {cout<<"f4 "<<endl;}</pre>
void main(void)
{ C c;
   A *p=(A *)&c;
   p->f1(); // 显示 C1
   p->f2(); // 显示A2、B2
   p->f3(); // 显示 A3
   p->f4(); // f4 不是A类的成员
```

A: public: f1, f2, f3





```
class C:public B {
private: void f1() {cout<<"C1 "<<endl;}
public: void f4() {cout<<"f4 "<<endl;}</pre>
};
void main(void)
   C c;
   A a1; // A 无法实例化抽象类
   B b1; // B 无法实例化抽象类
   A *a2;
  a2= new A; // A 无法实例化抽象类
        // 无法访问私有成员(在C类中申明)
   c.f1();
   c.f2(); // 无法访问私有成员(在B类中申明)
```





```
class C:public B {
private: void f1() {cout<<"C1 "<<endl;}
public: void f4() {cout<<"f4 "<<endl;}</pre>
};
void main(void)
   C c;
   c.f1(); // 无法访问私有成员(在C类中申明)
   c.A::f1(); // f1 在 A是public, A ->public 派生 B
                       B ->public 派生 C
   c.f4();
   c.f2(); // 等同于 c.B::f2(); 无法访问私有成员
   c.A::f2(); //显示 A2
```



#### 7.5 虚析构函数



- 如果基类的析构函数定义为虚析构函数,则派生类的析构函数就会自动成为虚析构函数。
- ➤ 在使用delete运算符删除一个对象时, 为了保证执行的析构函数就是该对象自己的析构函数, 应将析构函数定义为虚析构函数。



#### 7.5 虚析构函数

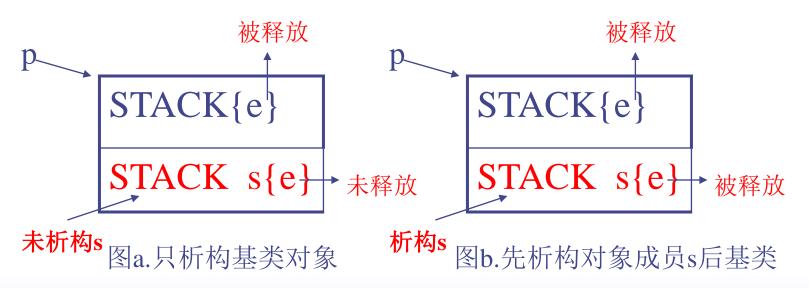


```
class STACK{
  int *e, p, c;
public:
  virtual int getp(){ return p; }
  virtual int push(int f){ return p<c?(e[p++]=f,1): 0; }</pre>
  virtual int pop (int&f){ return p>0?(f=e[--p],1): 0; }
  STACK(int m): e(new int[m]), c(e?m:0), p(0){ }
  virtual \simSTACK(){ if(e){ delete e; e=0; c=0; p=0;}}
class QUEUE: public STACK{//公有派生,基类和派生类构成父子关系
  STACK s:
public:
  virtual int enter(int f) { return s.getp( ) ? push(f): s.push(f); }
  virtual int leave(int&f) { if (!s.getp( )) while(pop(f)) s.push(f); return
   s.pop(f); }
  QUEUE(int m): STACK(m), s(m){ }
  ~QUEUE(){}
};
void main(void){ STACK *p=new QUEUE(9); delete p; }
```

#### 7.5 虚析构函数



- ◆ 如果~STACK没定义为虚函数,则deletep调用析构函数~STACK, 只释放基类对象成员e占用的内存,未析构对象成员S
- ◆ 如果~STACK定义为虚函数,则delete p调用析构函数~QUEUE, 把QUEUE(9)当作QUEUE对象析构(如图b)。







- >编译程序为有虚函数的类创建一个虚函数入口地址表VFT,
- > 表首地址存放在对象的起始单元中。
- > 当对象调用虚函数时,通过其起始单元得到VFT首址, 动态绑定到相应的函数成员。





设基类A和派生类B都有虚函数,对应的虚函数入口地址表分别为VFTA和VFTB。

#### **VFTA**

在A类中申明的虚函数

#### **VFTB**

在B类中申明的虚函数

A类中未被取代的虚函数





#### 派生类对象b构造阶段

- ▶ 先将VFT<sub>A</sub>的首地址存放到b的起始单元
- 产 在A类构造函数的函数体执行时,A类对象调用的虚函数与 VFT<sub>Δ</sub>绑定,执行的虚函数将是A类的函数;
- ▶ 在B类构造函数的函数体执行前,将VFT<sub>B</sub>的首地址存放到b 的起始单元,绑定和执行的将是B类的函数。
- ▶ 如果B类没有定义这样的函数,根据面向对象的作用域,将 调用基类A的相同原型的函数。





#### 生存阶段:

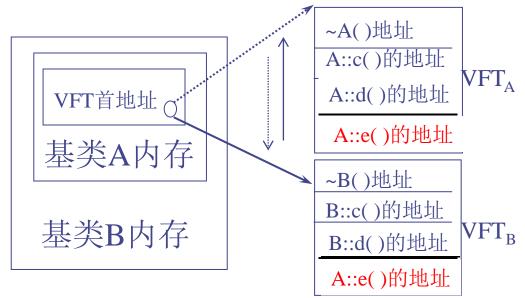
b的起始单元指向VFTB,绑定和执行的将是B类的函数。如果B类没有定义这样的函数,根据面向对象的作用域,将调用基类A的相同原型的函数。

#### 析构阶段:

b的起始单元指向VFTB,绑定和执行的方式同上;在b的析构函数执行完后、基类的析构函数执行前,将VFTA首地址存放到b的起始单元,此后绑定和执行的将是A的函数。如果A类没有定义这样的函数,根据面向对象的作用域,将调用基类A的相同原型的函数。



```
#include <iostream.h>
class A{
  virtual void c()
  {cout<<"Construct A\n";}
  virtual void d()
  {cout<<"Deconstruct A\n";}
  virtual void e( ){ };
public:
  A()\{c();\}
  virtual ~A(){d();}
class B:A{
  virtual void c()
  {cout<<"Construct B\n";}
  virtual void d()
  {cout<<"Deconstruct B\n";}
public:
  B(){c();}//等价于B():A(){c();}
virtual ~B(){d();}//virtual可省
};
```



void main(void){ B b; } 输出结果 (先构造的后析构: 像栈) Construct A Construct B Deconstruct B

### 总结



- > 多态性
- > 虚函数
- > 纯虚函数和抽象类
- > 运行时多态的实现机理

