# 软件设计实践

# 软件设计原则

谢涛 马郓

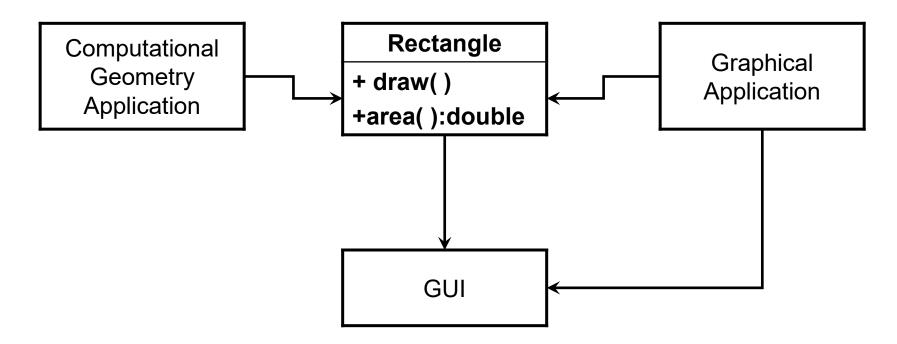


# 1. 单一职责原则(SRP)

- □ 陈述:
  - > 就一个类而言,应该只有一个导致其变化的原因
- □ 分析:
  - > 一个职责就是一个变化的轴线
  - 一个类如果承担的职责过多,就等于将这些职责耦合在一起。一个职责的变化可能会虚弱或者抑止这个类完成其它职责的能力
  - > 多职责将导致脆弱性的臭味



# • 示例1:



#### Rectangle类具有两个职责:

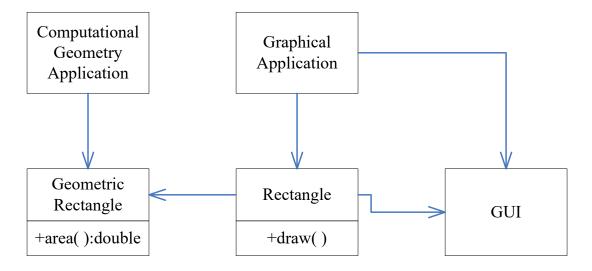
- 1. 计算矩形面积的数学模型
- 2. 将矩形在一个图形设备上描述出来



- ➤ Rectangle类违反了SRP,具有两个职能——计算面积和 绘制矩形
- ➤ 这种对SRP的违反将导致两个方面的问题:
  - 包含不必要的代码
    - 一个应用可能希望使用Retangle类计算矩形的面积,但是却被迫将 绘制矩形相关的代码也包含进来
  - 一些逻辑上毫无关联的原因可能导致应用失败
    - 如果GraphicalApplication的需求发生了变化,从而对Rectangle 类进行了修改。但是这样的变化居然会要求我们重新构建、测试以 及部署ComputationalGeometryApplication,否则其将莫名其妙的 失败。



# ▶ 修改后的设计如下:





# 2. 开放封闭原则(OCP)

### □ 陈述:

- 软件实体(类、模块、函数等)应该是可以扩展的,同时还可以是不必修改的,更确切的说,函数实体应该:
  - (1) 对扩展是开放的

当应用的需求变化时,我们可以对模块进行扩展,使其具有满足改变的新的行为——即,我们可以改变模块的功能

(2) 对更改是封闭的

对模块进行扩展时,不必改动已有的源代码或二进制代码。

### □ 分析:

- 世界是变化的(而且变化很快),软件是对现实的抽象
  - →软件必须能够扩展
- 如果任何修改都需要改变已经存在的代码,那么可能导致牵一发动全身现象,进而导致雪崩效应,使软件质量显著下降



#### 例子 C语言程序 -----shape.h----------drawAllShapes.cpp----emum ShapeType{circle,square}; | typedef struct Shape \* ShapePointer; struct Shape{ void DrawAllShapes(ShapePointer list[], int n){ ShapeType itsType; **}**; int i; -----circle.h----for(i=0;i<n;i++){ struct Shape\* s=list[i]; struct Circle{ ShapeType itsType; switch (s->itsType){ double itsRadius; case square: **CPoint itscenter**; s->Square(); **}**; break; -----square.h----case circle: struct Square{ s->DrawCircle(); ShapeType itsType; break; double itsSide; **CPoint itsTopLeft**; **}**} **}**;



#### > 例子

批判

这个程序不符合OCP,如果需要处理的几何图形中再加入"三角形"将引发大量的修改

• 僵化的

增加Triangle会导致Shape、Square、Circle以及 DrawAllShapes的重新编译和部署

• 脆弱的

因为存在大量的既难以查找又难以理解的Switch和If语句, 修改稍有不慎,程序就会莫明其妙的出错

• 牢固的

想在一个程序中复用DrawAllShapes,都必须带上Circle、Square,即使那个程序不需要他们



# > 例子

• 修改后的设计

```
class Shape{
public:
    virtual void Draw() const=0;
};
class Square:public Shape{
public:
    virtual void Draw() const;
};
class Circle:public Shape{
public:
    virtual void Draw() const;
};
```

```
void DrawAllShapes(Vector<Shape*>& list){
  vector<Shape*>::iterator i;
  for(i=list.begin();i!=list.end();i++)
          (*i)->Draw();
}
```



#### ▶ 例子

• 再看这些批判

再加入"三角形"将变得十分简单:

THE CLAN

增加Triangle会导致Shape、Square、Circle以及DrawAllShapes 的重新编译和部署

ALCOHOLD TO THE PARTY OF THE PA

因为存在大量的既难以查找又难以理解的Switch和If语句,修改稍有不慎,程序就会莫明其妙的出错

想在一个程序中复用DrawAllShapes,都必须带上Circle、Square,即使那个程序不需要他们



一般而言,无论模块多么"封闭",都会存在一些无法 对之封闭的变化

没有对所有变化的情况都封闭的模型

- ▶ 我们怎么办?
  - 既然不可能完全封闭,我们必须有策略的对待此问题——对模型 应该封闭那类变化作出选择,封闭最可能出现的变化
    - → 这需要对领域的了解,丰富的经验和常识
      - →错误的判断反而不美,因为OCP需要额外的开销(增加复杂度)
    - → 敏捷的思想——我们预测他们,但是直到我们发现他们才行动



# 3. LisKov替换原则(LSP)

### □ 陈述:

▶ 子类型 (Subtype) 必须能够替换他们的基类型(Basetype)

Barbara Liskov对原则的陈述:

若对每个类型S的对象 $o_1$ ,都存在一个类型T的对象 $o_2$ ,使得在所有针对T编写的程序P中,用 $o_1$ 替换 $o_2$ 后,程序P的行为功能不变,则S是T的子类型。

### □ 分析:

▶ 违反这个职责将导致程序的脆弱性和对OCP的违反

例如: 基类Base,派生类Derived,派生类实例d,函数f(Base\* p);

- f(&d) 会导致错误: 显然D对于f是脆弱的。
- 如果我们试图编写一些if check,以保证把d传给f时可以使f具有正确的行为。那么这个if check违反了OCP——因为f无法对Base的所有派生类都是封闭的



```
示例1:
struct Point{double x,y;};
struct shape{
     enum ShapeType{square,circle}
     itsType;
     shape(ShapeType t):itsType(t){ }
};
struct Circle:public Shape{
     Circle():Shape(circle){ };
     void Draw()const;
     Point itsCenter:
     double itsRadius;
};
struct Square:public Shape{
     Square():Shape(square){ };
     void Draw()const;
     Point itsTopLeft;
     double itsSide;
```

**}**;

```
void DrawShape(const Shape& s){
    if(s.itsType==Shape::square)
         static_cast<const Square&>(s).Draw();
    else if (s.itsType==Shape::circle)
         static cast<const Circle&>(s).Draw();
显然, DrawShape违反了OCP,
     为什么?
          因为Circle和Square违反了LSP
```

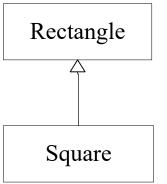


#### □ 示例2:一次更加奇妙的违规

```
class Rectangle{
     Point topLeft;
     doulbe width;
     double height;
public:
     void setWidth(double w){width=w;}
     void setHeight(double h){height=h;}
     double getWidth() const{return width;}
     double getHeight() const{return
     height;}
};
class Square:public Rectangle{
public:
     void setWidth(double w);
     void setHeight(double h);
};
```

```
void Square::setWidth(double w){
    Rectangle::setWidth(w);
    Rectangle::setHeight(w);
};

void Square::setHeight(double h){
    Rectangle::setWidth(h);
    Rectangle::setHeight(h);
};
```





#### 问题的第一步分析:

• 看下面这个函数

```
void f(Rectangle& r){
    r.SetWidth(32);
```

#### 问题:

显然,当我们将一个Square的实例 传给f时,将可能导致其height与 width不等,破坏了其完整性 ——违反了LSP

要改正上述问题,很简单,我们只要将SetWidth和 SetHeight两个函数设置成virtual函数即可

——添加派生类需要修改基类,通常意味着设计上的缺陷 但是并非所有人都同意上述的分析

反方: 真正的设计缺陷是忘记把SetWidth和SetHeight两个函数作为virtual函数

正方:设置长方形的长宽是非常基本的操作,不是预见到有正方形这样的派生类,怎么会想到要将其设成虚函数?



#### 放下这个争论,我们先将SetWidth和SetHeight改作虚函数看看

```
void Square::setWidth(double w){
class Rectangle{
     Point topLeft:
                                                          Rectangle::setWidth(w);
     doulbe width:
                                                          Rectangle::setHeight(w);
     double height;
                                                     };
public:
     virtual void setWidth(double w){width=w;}
                                                     void Square::setHeight(double h){
     virtual void setHeight(double h){height=h;}
                                                          Rectangle::setWidth(h);
     double getWidth() const{return width;}
                                                          Rectangle::setHeight(h);
     double getHeight() const{return height;}
                                                     };
};
class Square:public Rectangle
public:
     void setWidth(double w);
     void setHeight(double h);
};
```



#### ▶ 真正的问题:

```
void g(Rectangle& r){
    r.setWidth(5);
    r.setHeight(4);
    assert(r.Area()==20);
```

函数g不能操作Square的实例,Square不能替换 Rectangle,所以违反了 LSP

#### LSP告诉我们:

孤立的看,我们无法判断模型的有效性

——考虑一个设计是否恰当时,不能孤立的看待并判断,应该从此设 计的使用者所作出的假设来审视它!

事先的推测是困难的,我们采用敏捷的思想

→推迟这个判断——"一个模型是否违反LSP"。直到出现问题的时候我们才解决它。



#### ▶ 更加深入的思索:

这个看似明显正确的模型怎么会出错呢? "正方形是一种长方形"——地球人都知道错在哪里?

对不是g函数的编写者而言,正方形可以是长方形,但是对g函数的编写者而言,Square绝对不是Rectangle!!

00D中对象之间是否存在IS-A关系,应该从行为的角度来看待。

不有时。 →而行为可以依赖客户程序做出合理的假设。





- □ 基于契约(和约)的设计——DBC (Deign by Contract)
  - ▶ "合理的假设"使人郁闷。
    - --我怎么知道是否合理呢??



- ▶ 使用DBC,类的编写者需要显示的规定针对该类的契约。客户代码的编写者可以通过契约获悉行为的依赖方式。
- 契约通过为每一个方法规定前置条件(preconditions)和后置条件 (postconditions)来指定的。要使一个方法执行,前置条件一定要为真 (对客户的要求);函数执行后要保证后置条件为真(对函数编写者的要求)。



- □ 基于契约(和约)的设计——DBC (Deign by Contract) (续)
  - > 例如:

在上面的例子中,Rectangle::SetWidth(double w)的后置条件可以看作是:

assert((itsWidth==w) && (itsHeight==old.itsHeight));

基类和派生类在前置条件和后置条件上的关系是:

如果在派生类中重新申明了基类中已有的成员函数,这个函数只能使用相等或更弱的前置条件来替换原有的前置条件;并且,只能使用相等或更强的后置条件来替换原有的后置条件。

- →派生类必须接受基类已经接受的一切;并且,派生类不能违反基类已经确定的规则。
- ➤ 在一些语言中明确的支持契约,例如Eiffel,你申明它们,运行时系统会自动的检查。在Jave和C++标准中尚未支持,我们必须自己考虑。



# 4. 依赖倒置原则(DIP)

# □ 陈述:

- > 高层模块不应该依赖于低层模块。二者应该依赖于抽象。
- 抽象不应该依赖于细节。细节应该依赖于抽象。

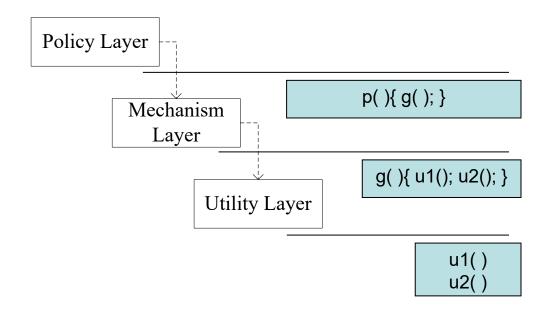
### □ 分析:

- 所谓"倒置"是相对于传统的开发方法(例如结构化方法)中总是倾向于让高层模块依赖于低层模块而言的软件结构而言的。
- 高层包含应用程序的策略和业务模型,而低层包含更多的实现细节,平台相关细节等。高层依赖低层将导致:
  - 难以复用。通常改变一个软硬件平台将导致一些具体的实现发生变化,如果高层依赖低层,这种变化将导致逐层的更改。
  - 难以维护。低层通常是易变的。



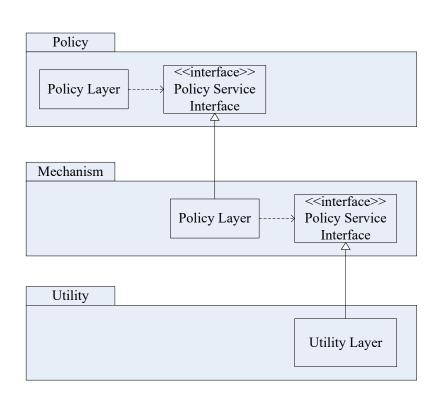
#### □ 层次化:

- "……所有良构的00体系结构都具有清晰的层次定义,每个层次通过一个定义良好的、受控的接口向外提供了一组内聚的服务。"
  - ——Booch
- 对上述论述可能存在两种不同的理解:
  - 简单的理解





- 层次化(续):
  - 更好的理解

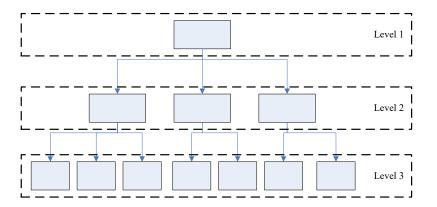


- 依赖关系倒置 下层的实现,依 赖于上层的接口
- 接口所有权倒置 客户拥有接口, 而服务者则从这 些接口派生



#### 依赖不倒置的开发

- 自顶向下首先设计整个软件的分解结构
- 然后首先实现下层的功能
- 再实现上层的功能,并使上层调用下层函数
- 依赖倒置的开发
  - 首先设计上层需要调用的接口, 并实现上层
  - 然后低层类从上层接口派生,实现低层
  - →接口属于上层





- □ 示例1 (Button与Lamp):
  - Button (开关) 感知外界的变化。

当接受到Poll(轮询)消息时,判断其是否被"按下"。这个按下是抽象的(不关心通过什么样的机制去感知):

- 可能是GUI上的一个按钮被鼠标单击
- 可能是一个真正的按钮被手指按下
- 可能是一个防盗装置检测到了运动
- .....
- Lamp(灯)根据指示,收到turn on消息显示某种灯光,收到turn off消息关闭灯光
  - 可能是计算机控制台的LED
  - 可能是停车场的日光灯
  - 可能是激光打印机中的激光
  - .....

应该如何设计程序来用Button控制Lamp呢?



#### 一个不成熟的设计

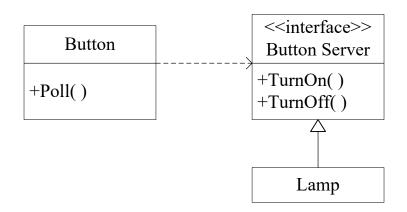
Button对象直接依赖Lamp对象, 从而:

- Lamp的任何变化都会影响到 Button,导致其改写或者重新 编译
- 黑盒方式重用Button来控制一 个Motor类变得不可能



# 一个依赖倒置的设计 依赖于抽象

- 什么是高层策略?就是应用背后的抽象 背后的抽象是检测用户的开/关指令
  - 用什么机制检测用户的指令? 无关紧要
  - 目标对象是什么?无关紧要他们不会影响到抽象的具体细节
- 改进后的设计:



- Button依赖于抽象的接口
  ButtonServer(向该接口发消息)。ButtonServer提供一些抽象的方法,Button类通过这些接口可以开启或关掉一些东西。
- Lamp也依赖于ButtonServer接口(从此接口派生),提供具体的实现。



```
部分代码:
//Button.h
#include "ButtonServer.h"
class Button{
     ButtonServer * bs;
public:
     void poll();
};
//Button.cpp
void Button::poll(){
     if(/* mechanism for detecting
     turnOn command */)
                     bs->turnOn();
     else if((/* mechanism for detecting
     turnOff command */)
                     bs->turnOff();
```

```
//ButtonServer.h
class ButtonServer{
public:
     virtual void turnOn()=0;
     virtual void turnOff()=0;
};
//lamp.h
class Lamp:public ButtonServer{
public:
     void turnOn();
     void turnOff();
};
//lamp.cpp
void Lamp::turnOn(){
     /*codes for turn on a specific device*/
void Lamp::turnOff(){
     /*codes for turn off a specific device*/
```



### □ 分析:

▶ 上述设计使得Button可以控制所有愿意实现ButtonServer接口的设备,甚至是一个尚未开发出来的设备。

#### 质疑:



- 这样的设计是不是强加了这样一个约束——所有需要被Button控制的对象一定要实现ButtonServer类。
- 如果我的设备还希望能够被另一个对象控制,比如Switch控制,怎么办?
- 这种设计是不是将Button对Lamp的依赖转嫁成了Lamp对Button的依赖呢? (毕竟 Lamp只能被一种Button控制也是不好的)

#### 抗辩:



- 上述质疑不成立。Button依赖于ButtonServer接口,但是接口并不依赖于Button, 也就是说任何知道如何操作ButtonServer接口的对象都可以操作Lamp。
- 也许需要改进的仅仅是ButtonServer这样一个有些"误导性"的名字,我们可以将 这个名字该得更加抽象一些,例如: SwitchableDevice



# 5. 接口隔离原则(ISP)

# → 陈述:

- > 不应该强迫客户依赖于他们不用的方法
- 一个类的不内聚的"胖接口"应该被分解成多组方法,每一组方法都服务于一组不同的客户程序。



# □ 先说一个例子:

```
class Door{
  public:
    virtual void Lock();
    virtual void Unlock();
    virtual bool IsDoorOpen();
};
```

- Door可以加锁、解锁、而且可以感知自己是开还是关;
- Door是抽象基类,客户程序可以依赖于抽象而不是具体的实现



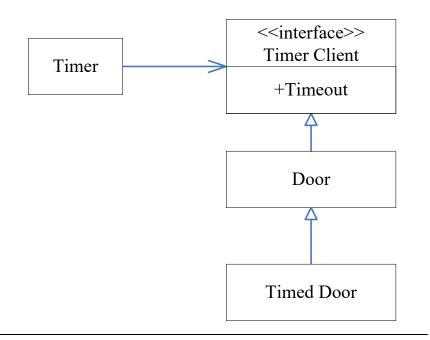
如果门打开时间过长,它就会报警。 (比如宾馆客房的门)



### 一种常见的解决方案如下:

•问题——接口污染 在Door接口中加入新的方法 (Timeout),而这个方法仅仅 只为它的一个子类带来好处。

——如果每次子类需要一个新 方法时它都被加到基类接口中, 基类接口将很快变胖。



胖接口将导致SRP, LSP被违反, 从而导致脆弱、僵化



### □ 客户的反作用力:

- ▶ 通常接口的变化将导致client的改变
- 但是很多时候,接口之所以变化是因为客户需要他们变化
- → Client对interface具有反作用力!

#### TimedDoor的多个超时请求问题,导致Timer接口做出下面的调整:

```
class Timer{
public:
     void Register(int timeout, int timeOutld, TimerClient* client);
};

class TimerClient{
public:
     virtual void TimerOut(int timeOutld );
};
```



