# C++ Programming Style

Guidelines, Rules, and Patterns

刘光聪

ZTE Corporation Copyright ©2014



# 目录

1	代码风格       1         1.1 开发环境
2	物理设计       5         2.1 头文件       5         2.2 物理设计原则       5         2.3 Inline       15         2.4 struct VS. class       18         2.5 template       21
3	不可变性       27         3.1 const       27         3.2 不可变类       30
4	命名334.1 Baby Names334.2 匈牙利命名384.3 注释39
5	简化逻辑       43         5.1 简化控制逻辑
6	类设计476.1 构造与析构
7	Functions and Operators597.1 Function597.2 Operators63
8	Clean Test       67         8.1 TDD       67         8.2 Clean Test       67



- Kent Beck



系统中所有的代码看起来就好像是被单独一个值得胜任的人编写的1。

## 1.1 开发环境

规则 1.1.1 为了防止代码出现可移植性问题, 团队使用的操作系统、编译器类型、版本保持一致性

规则 1.1.2 团队统一使用相同的 IDE, 并使用统一的代码模板, 保持代码风格的一致性

规则 1.1.3 团队统一配置 IDE 使用等宽字体, 不允许使用宋体编程

如果团队中有人使用宋体编码,会造成团队代码对不齐、缩进混乱的情况。优秀的程序员在写第一行代码前,都会将自己的编译环境、颜色、字体等调整到最佳状态,以便在写代码的时候更友好地、更快捷地反馈所存在的问题,提高工作效率。

规则 1.1.4 团队统一配置 IDE 的文件编码格式

例如统一为 UTF-8, 或 GBK, GB2312, 抵制使用不同的编码, 否则中文会出现乱码的现象。

规则 1.1.5 团队统一配置 IDE 的 TAB 为相同数目的空格, 坚决抵制使用 TAB 对 齐代码<sup>2</sup>

因各种编辑器解释 TAB 的长度存在不一致,如果使用 TAB 对齐代码,可能会使代码缩进混乱不堪。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Agile Software Development, Principles, Patterns, and Practices, Robert C. Martin

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>TAB 一般配置为 2 或 4 个空格, 所有的编辑器都提供了类似的配置接口

## 1.2 代码风格

#### 规则 1.2.1 团队应该保持一致的命名、缩进、空格、空行、断行的代码风格

业界存在多种经典的代码风格,各自都拥有独特的优势,团队应该选择并保持其中一种代码风格。

- 1. K&R
- 2. BSD/Allman
- 3. GNU
- 4. Whitesmiths

统一代码风格并非难事,团队发布统一的 IDE 代码模板,及其定制一个方便的格式化快捷键即可解决所有对齐、缩进、空格、断行等问题。

#### 规则 1.2.2 程序实体之间有且仅有一行空行区分

函数之间的空行,能够帮组我们快速定位函数的始末的准确位置;甚至在函数 内部,将逻辑相关的代码放在一起也同样具有意义,它能够帮组我们更好地理解代码块的语义。

超过一行的空行完全没有必要,部分粗心的程序员在处理这些细节时总存在着或多或少的问题,团队应该杜绝这样的情况发生。

#### 规则 1.2.3 每个文件末尾都应该有且仅有一行空行

如果使用 Eclipse, 在创建新文件时自动地在文件末添加一行空行; 但诸如 Visual C++ 等情况下,则需要程序员在文件末自行手动地添加一行空行。

这样做可以最大化地实现代码可移植性,避免某些编译器因缺少空行而报告警告信息。

规则 1.2.4 每一行的代码或注释不得超过 80 行, 否则将其拆分为若干行, 并保持适当缩进, 保证排版整洁漂亮

长表达式、长语句或多或少都存在重复,此时往往是函数提取、概念整合的最佳时机,缩短长表达式、长语句可以极大地缩短阅读代码的时间,并改善代码的可读性。

1.2 代码风格 3

## 规则 1.2.5 注释符号与注释内容之间要用一个空格分割

某些编译器,当注释内容与注释符号之间没有空格,尤其是中文注释,词法分析错误,导致编译失败<sup>1</sup>。

反例:

```
/*multi-line comment*/
//sigle-line comment
```

```
/* multi-line comment */
// single-line comment
```

<sup>1</sup>笔者曾无数次被此类低级错误问题所绊脚过。



Do the simplest thing that could possibly work.

- Kent Beck



# 2.1 头文件

规则 2.1.1 自定义头文件必须具有扩展名,以区分 C++ 标准库的头文件;在团队内部,头文件、源文件扩展名类型必须保持一致性

表表2.1(第25页)列出了头文件和实现文件常见的扩展名,团队应该选择一类扩展名并保持团队内一致性。

规则 2.1.2 每一个头文件都应该具有独一无二的保护宏, 并保持命名规则的一致性

命名规则包括两种风格:

- 1. INCL <PROJECT> <MODULE> <FILE> H
- 2. 全局唯一的随机序列码1

第一种命名规则问题在于: 当文件名重命名或移动目录时,需要同步修改头文件保护宏; 推荐使用 IDE 随机自动地生成头文件保护宏,其更加快捷、简单、安全、有效<sup>2</sup>。

正例:

#ifndef INCL\_CPPUNIT\_AUTO\_REGISTER\_SUITE\_H
#define INCL\_CPPUNIT\_AUTO\_REGISTER\_SUITE\_H

#endif

或使用 IDE 随机自动生成

 $<sup>^1</sup>$ 例如 Eclipse 可以配置头文件的代码模板,Visual C++ 也存在类似的插件,其他 IDE 也存在类似的功能

<sup>2</sup>为了简化举例,后文的头文件定义,都略去了头文件宏保护符。

```
#ifndef INCL_ADCM_LLL_3465_DCPOE_ACLDDDE_479_YTEY_H
#define INCL_ADCM_LLL_3465_DCPOE_ACLDDDE_479_YTEY_H
#endif
```

反例:

```
// 因名称太短,存在名字冲突的可能性
#ifndef ACTION_H
#define ACTION_H
#endif
```

规则 2.1.3 路径名一律使用小写、下划线或中划线风格的名称;文件名应该与程序主要实体名称相同,可以使用驼峰命名,也可以使用小写、下划线或中划线分割的名字;实现文件的名字必须和头文件保持一致;更重要的是,团队内必须保持一致的命名风格

正例:

```
#include "html-parser/core/Attribute.h"
#include "yaml_parser.h"
```

反例:

```
// 路径名 htmlParser 使用了驼峰命名风格
#include "htmlParser/core/Attribute.h"
```

规则 2.1.4 包含头文件时,必须保持路径名、文件名大小写敏感

因为在 Windows, 其大小写不敏感, 编译时检查失效, 代码失去了可移植性, 所以在包含头文件时必须保持文件名的大小写敏感。

假如存在两个物理文件名分别为 SynchronizedObject.h, yaml\_parser.h 的文件。

2.1 头文件 7

```
#include "cppunit/core/SynchronizedObject.h"
#include "yaml_parser.h"
```

反例:

```
// 路径名、文件名大小写与真实物理路径、物理文件名称不符
#include "CppUnit/Core/SynchronizedObject.h"
#include "YAML_Parser.h"
```

规则 2.1.5 包含头文件时,路径分隔符一律使用 Unix 风格,拒绝使用 Windows 风格;即采用/而不是使用 \ 分割路径

正例:

```
// 使用了 Unix 风格的路径分割符
#include "cppunit/core/SynchronizedObject.h"
```

反例:

```
// 使用了 Windows 风格的路径分割符
#include "cppunit\core\SynchronizedObject.h"
```

规则 2.1.6 使用 extern "C" 时,不要包括 include 语句

正例:

```
#include "oss_common.h"

#ifdef __cplusplus
extern "C" {
#endif

void* OSS_alloc(size_t);
void OSS_free(void*);

#ifdef __cplusplus
}
#endif
```

反例:

```
#ifdef __cplusplus
extern "C" {
#endif

// 错误地将 include 放在了 extern "C" 中
#include "oss_common.h"

void* oss_alloc(size_t);
void oss_free(void*);

#ifdef __cplusplus
}
#endif
```

规则 2.1.7 当以 C 提供实现时, 头文件中必须使用 extern "C" 声明, 以便支持 C++ 的扩展

正例:

```
#include "oss_common.h"

#ifdef __cplusplus
extern "C" {
#endif

void* oss_alloc(size_t);
void oss_free(void*);

#ifdef __cplusplus
}
#endif
```

反例:

```
#include "oss_common.h"

void* oss_alloc(size_t);
void oss_free(void*);
```

建议 2.1.1 拒绝创建巨型头文件,将所有实体声明都放到头文件中

不要把所有的宏、const 常量、函数声明、类定义都要放在头文件中,而仅仅将外部依赖的实体声明放到头文件中。

实现文件也是一种信息隐藏的惯用技术,如果一些程序的实体不对外所依赖,则放在自己的实现文件中,一则可降低依赖关系,二则实现更好的信息隐藏。

2.2 物理设计原则 9

巨型头文件必然造成了巨大的编译时依赖,不仅仅带来巨大的编译时开销,更 重要的是这样的设计将太多的实现细节暴露给用户,导致后续版本兼容性的问题, 阻碍了头文件进一步演进、修改、扩展的可能性,从而失去了软件的可扩展性。

不要认为提供一个大而全的头文件会给你的用户带来方便,用户因此而更加困扰。你应该更多地追求头文件的自满足性,而不是让你的用户还要关心头文件之间的依赖关系。

## 2.2 物理设计原则

物理设计是 C/C++ 语言中特有的一部分,遵循表??(第??页)中所列的设计原则,必然可以得到更加清晰、更加漂亮的头文件设计。

#### 原则 2.2.1 自满足原则

所有头文件都应该自满足的。所谓头文件自满足,即头文件自身是可编译成功的。

看一个具体的示例代码,这里定义了一个 TestCase.h 头文件。

反例:

```
struct TestCase : TestLeaf, TestFixture
{
    TestCase(const std::string &name="");

private:
    OVERRIDE(void run(TestResult *result));
    OVERRIDE(std::string getName() const);

private:
    ABSTRACT(void runTest());

private:
    const std::string name;
};
```

TestCase 对父类 TestLeaf, TestFixture 都存在编译时依赖,为了满足自满足原则,其自身必须包含其所有父类的头文件。

```
#include "cppunit/core/TestLeaf.h"
#include "cppunit/core/TestFixture.h"
struct TestCase : TestLeaf, TestFixture
```

```
{
    TestCase(const std::string &name="");

private:
    OVERRIDE(void run(TestResult &result));
    OVERRIDE(std::string getName() const);

private:
    ABSTRACT(void runTest());

private:
    const std::string name;
};
```

即使 TestCase 直接持有 name 的成员变量,但没有必要包含 std::string 的头文件,因为 TestCase 覆写了其父类的 getName 成员函数,父类为了保证自满足原则,自然已经包含了 std::string 的头文件。

同样的原因,也没有必要在此前置声明 TestResult,因为父类可定已经声明过了。

#### 规则 2.2.1 实现文件的第一行代码必然是包含其对应的头文件

创建对应的实现文件 TestCase.cpp, 并将自身头文件的进行包含, 并置在实现文件的第一行, 这是验证头文件自满足的最好的办法。

```
#include "cppunit/core/TestCase.h"
#include "cppunit/core/TestResult.h"
#include "cppunit/core/Functor.h"
namespace
   struct TestCaseMethodFunctor : Functor
        typedef void (TestCase::*Method)();
        TestCaseMethodFunctor(TestCase &target, Method method)
           : target(target), method(method)
        bool operator()() const
            target.*method();
            return true;
        TestCase ⌖
        Method method;
   };
void TestCase::run(TestResult &result)
   result.startTest(*this);
```

2.2 物理设计原则 11

```
if (result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::setUp))
{
    result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::runTest));
}
result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::tearDown));
result.endTest(*this);
}
...
```

反例:

```
#include "cppunit/core/TestResult.h"
#include "cppunit/core/Functor.h"
// 错误:没有放在第一行,无法校验其自满足性
#include "cppunit/core/TestCase.h"
namespace
   struct TestCaseMethodFunctor : Functor
       typedef void (TestCase::*Method)();
       TestCaseMethodFunctor(TestCase &target, Method method)
          : target(target), method(method)
       bool operator()() const
            target.*method();
            return true;
   private:
       TestCase ⌖
       Method method;
    };
}
void TestCase::run(TestResult &result)
   result.startTest(*this);
   if (result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::setUp)))
       result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::runTest));
   result.protect(TestCaseMethodFunctor(*this, &TestCase::tearDown));
    result.endTest(*this);
}
```

#### 原则 2.2.2 单一职责

这是 SRP(Single Reponsibility Priciple) 在头文件设计时的一个具体运用。头文件如果包含了其它不相关的元素,则包含该头文件的所有实现文件都将被这些不

相关的元素所污染, 重编译将成为一件高概率的事件。

如示例代码,将 OutputStream, InputStream 同时定义在一个头文件中,将违背该原则。本来只需只读接口,无意中被只写接口所污染。

反例:

```
#include "base/Role.h"

DEFINE_ROLE(OutputStream)
{
    ABSTRACT(void write());
};

DEFINE_ROLE(InputStream)
{
    ABSTRACT(void read());
};

#endif
```

正例: 先创建一个 OutputStream.h 文件:

```
#include "base/Role.h"

DEFINE_ROLE(OutputStream)
{
    ABSTRACT(void write());
};
```

再创建一个 InputStream.h 文件:

```
#include "base/Role.h"

DEFINE_ROLE(InputStream)
{
    ABSTRACT(void read());
};
```

#### 原则 2.2.3 最小依赖

一个头文件只应该包含必要的实体,尤其在头文件中仅仅对实体的声明产生依赖,那么前置声明是一种有效的降低编译时依赖的技术。

反例:

2.2 物理设计原则 13

```
#include <base/Role.h>
#include <cppunit/core/TestResult.h>
#include <string>

DEFINE_ROLE(Test)
{
    ABSTRACT(void run(TestResult& result));
    ABSTRACT(int countTestCases() const);
    ABSTRACT(int getChildTestCount() const);
    ABSTRACT(std::string getName() const);
};
```

如示例代码,定义了一个 xUnit 框架中的 Test 顶级接口,其对 TestResult 的 依赖仅仅是一个声明依赖,并没有必要包含 TestResult.h,前置声明是解开这类编译依赖的钥匙。

值得注意的是,对标准库 std::string 的依赖,即使它仅作为返回值,但因为它实际上是一个 typedef,所以必须老实地包含其对应的头文件。事实上,如果产生了对标准库名称的依赖,基本上都需要包含对应的头文件。

另外,对 DEFINE\_ROLE 宏定义的依赖则需要包含相应的头文件,以便实现该头文件的自满足。

但是,TestResult 仅作为成员函数的参数出现在头文件中,所以对 TestResult 的依赖只需前置声明即可。

正例:

```
#include <base/Role.h>
#include <string>

struct TestResult;

DEFINE_ROLE(Test)
{
    ABSTRACT(void run(TestResult& result));
    ABSTRACT(int countTestCases() const);
    ABSTRACT(int getChildTestCount() const);
    ABSTRACT(std::string getName() const);
};
```

在选择包含头文件还是前置声明时,很多程序员感到迷茫。其实规则很简单, 在如下场景前置声明即可,无需包含头文件:

- 1. 指针
- 2. 引用
- 3. 返回值

#### 4. 函数参数

相反地,如果编译器需要知道实体的真正内容时,则必须包含头文件,此依赖也常常称为强编译时依赖。强编译时依赖主要包括如下几种场景:

- 1. typedef 定义的实体<sup>1</sup>
- 2. 继承
- 3. 宏
- 4. inline
- 5. template
- 6. 引用类内部成员时
- 7. 执行 sizeof 运算

#### 原则 2.2.4 最小可见性

在头文件中定义一个类时,清晰、准确的 public, protected, private 是传递设计 意图的指示灯。其中 private 做为一种实现细节被隐藏起来,为适应未来不明确的 变化提供便利的措施。

不要将所有的实体都 public,这无疑是一种自杀式做法。应该以一种相反的习惯性思维,尽最大可能性将所有实体 private,直到你被迫不得不这么做为止,依次放开可见性的权限。

如下例代码所示,按照 public-private, function-data 依次排列类的成员,并对具有相同特征的成员归类,将大大改善类的整体布局,给读者留下清晰的设计意图。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>其实是弱编译时依赖,但为了避免代码重复,所以一般选择直接包含 typedef 的头文件

2.3 Inline 15

```
private:
    OVERRIDE(Status handleEvent(const TransactionInfo&, const Event&));
    OVERRIDE(void kill(const TransactionInfo&, const Status));

private:
    DEFAULT(void, doKill(const TransactionInfo&, const Status));

private:
    EventHandlerRegistry registry;
};
```

规则 2.2.2 所有 override 的函数必然是 private 的,以保证按接口编程的良好设计 原则

反例:

```
#include "html-parser/filter/NodeFilter.h"
#include <list>

struct AndFilter : NodeFilter
{
    void add(NodeFilter*);

    // 错误:本应该 private
    OVERRIDE(bool accept(const Node&) const);

private:
    std::list<NodeFilter*> filters;
};
```

正例:

```
#include "html-parser/filter/NodeFilter.h"
#include <list>

struct AndFilter : NodeFilter
{
    void add(NodeFilter*);

private:
    OVERRIDE(bool accept(const Node&) const);

private:
    std::list<NodeFilter*> filters;
};
```

# 2.3 **Inline**

规则 2.3.1 头文件中避免定义 inline 函数,除非 profiling 报告指出此函数是性能的关键瓶颈

C++ 语言将声明和实现进行分离,程序员为此不得不在头文件和实现文件中重复地对函数进行声明。这是一件痛苦的事情,驱使部分程序员直接将函数实现为inline。

但 inline 函数的代码作为一种不稳定的内部实现细节,被放置在头文件里,其变更所导致的大面积的重新编译是个大概率事件,为改善微乎其微的函数调用性能与其相比将得不偿失。除非有相关 profiling 的测试报告,表明这部分关键的热点代码需要被放回头文件中。

让我们就像容忍头文件中宏保护符那样,也慢慢习惯 C/C++ 天生给我们带来的这点点重复吧。

但需要注意,有两类特殊的情况,可以将实现 inline 在头文件中,因为为它们创建实现文件过于累赘和麻烦。

- 1. virtual 析构函数
- 2. 空的 virtual 函数实现
- 3. C++11 的 default 函数

#### 规则 2.3.2 实现文件中鼓励 inline 函数实现

对于在编译单元内部定义的类而言,因为它的客户数量是确定的,就是它本身。 另外,由于它本来就定义在源代码文件中,因此并没有增加任何"物理耦合"。所以,对于这样的类,我们大可以将其所有函数都实现为 inline 的,就像写 Java 代码那样,Once & Only Once。

以单态类的一种实现技术为例,讲解编译时依赖的解耦与匿名命名空间的使用。 (首先,应该抵制单态设计的诱惑,单态其本质是面向对象技术中全局变量的替代品。滥用单态模式,犹如滥用全局变量,是一种典型的设计坏味道。只有确定在系统中唯一存在的概念,才能使用单态模式)。

实现单态,需要对系统中唯一存在的概念进行封装;但这个概念往往具有巨大的数据结构,如果将其声明在头文件中,无疑造成很大的编译时依赖。

反例:

2.3 Inline 17

```
#include "base/Status.h"
#include "base/BaseTypes.h"
#include "transport/ne/NetworkElement.h"
#include <vector>

struct NetworkElementRepository
{
    static NetworkElement& getInstance();

    Status add(const U16 id);
    Status release(const U16 id);
    Status modify(const U16 id);

private:
    typedef std::vector<NetworkElement> NetworkElements;
    NetworkElements elements;
};
```

受文章篇幅的所限,NetworkElement.h未列出所有代码实现,但我们知道NetworkElement 拥有巨大的数据结构,上述设计导致所有包含NetworkElementtRepository的头文件都被NetworkElement所间接污染。

此时,其中可以将依赖置入到实现文件中,解除揭开其严重的编译时依赖。更重要的是,它更好地遵守了按接口编程的原则,改善了软件的扩展性。

正例:

```
#include "base/Status.h"
#include "base/BaseTypes.h"
#include "base/Role.h"

DEFINE_ROLE(NetworkElementRepository)
{
    static NetworkElementRepository& getInstance();

    ABSTRACT(Status add(const U16 id));
    ABSTRACT(Status release(const U16 id));
    ABSTRACT(Status modify(const U16 id));
};
```

其实现文件包含 NetworkElement.h, 将对其的依赖控制在本编译单元内部。

```
{
    // inline implements
}

OVERRIDE(Status modify(const U16 id))
{
    // inline implements
}

private:
    typedef std::vector<NetworkElement> NetworkElements;
    NetworkElements elements;
};
}

NetworkElementRepository& NetworkElementRepository::getInstance()
{
    static NetworkElementRepositoryImpl inst;
    return inst;
}
```

此处,对 NetworkElementRepositoryImpl 类的依赖是非常明确的,仅本编译单元内,所有可以直接进行 inline,从而简化了很多实现<sup>1</sup>。

## 规则 2.3.3 实现文件中提倡使用匿名 namespace, 以避免命名冲突。

匿名 namespace 的存在常常被人遗忘,但它的确是一个利器。匿名 namespace 的存在,使得所有受限于编译单元内的实体拥有了明确的处所。

自此之后,所有 C 风格,并局限于编译单元内的 static 函数和变量;以及类似 Java 中常见的 private static 的提取函数将常常被匿名 namespace 替代。

请记住匿名命名空间也是一种重要的信息隐藏技术。

## 2.4 struct VS. class

建议 2.4.1 在类定义时,建议统一使用 struct; 但绝不允许混用 struct, class。

除了名字不同之外, class 和 struct 唯一的差别是:默认可见性。这体现在定义和继承时。struct 在定义一个成员,或者继承时,如果不指明,则默认为 public,而 class 则默认为 private。

但这些都不是重点,重点在于定义接口和继承时,冗余 public 修饰符总让人不舒服。简单设计四原则告诉告诉我们,所有冗余的代码都应该被剔除。

但很多人会认为 struct 是 C 遗留问题,应该避免使用。但这不是问题,我们不应该否认在写 C++ 程序时,依然在使用着很多 C 语言遗留的特性。关键在于,我们使用的是 C 语言中能给设计带来好处的特性,何乐而不为呢?

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>为了简化实现和举例,使用了 STL 中的 std::vector。

2.4 struct VS. class

正例:

```
struct SelfDescribing
{
    virtual void describeTo(Description& description) const = 0;
    virtual ~SelfDescribing() {}
};
```

反例:

```
class SelfDescribing
{
public:
    virtual void describeTo(Description& description) const = 0;
    virtual ~SelfDescribing() {}
};
```

更重要的是,我们确信"抽象"和"信息隐藏"对于软件的重要性,这促使我将public 接口总置于类的最前面成为我们的首选, class 的特性正好与我们的期望背道而驰<sup>1</sup>

不管你信仰那一个流派,切忌不能混合使用 class 和 struct。在大量使用前导声明的情况下,一旦一个使用 struct 的类改为 class,所有的前置声明都需要修改。

规则 2.4.1 定义 C 风格的结构体时, 摒弃 struct tag 的命名风格。

struct tag 彻底抑制了结构体前置声明的可能性,从而阻碍了编译优化的空间。 反例:

```
typedef struct tag_Cell
{
     WORD16 wCellId;
     WORD32 dwDlArfcn;
} T_Cell;

typedef struct
{
     WORD16 wCellId;
     WORD32 dwDlArfcn;
} T_Cell;
```

为了兼容  $C^2$ , 并为结构体前置声明提供便利, 如下解法是最合适的。

 $<sup>^1{\</sup>rm class}$ 的特性正好适合于将数据结构捧为神物的程序员,它们常常将数据结构置于类声明的最前面。

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>在 C 语言中,如果没有使用 typedef,则定义一个结构体的指针,必须显式地加上 struct 关键字: struct T\_Cell \*pcell,而 C++ 没有这方面的要求。

正例:

```
typedef struct T_Cell
{
     WORD16 wCellId;
     WORD32 dwDlArfcn;
} T_Cell;
```

#### 建议 2.4.2 如果性能不是关键问题,考虑使用 PIMPL 降低编译时依赖

反例:

```
#include "JmpOnlyApiHook.h"

struct ApiHook
{
    ApiHook(const void* api, const void* stub)
        : stubHook(api, stub)
    {}

private:
    JmpOnlyApiHook stubHook;
};
```

```
struct ApiHookImpl;
struct ApiHook
{
    ApiHook(const void* api, const void* stub);
    ~ApiHook();

private:
    ApiHookImpl* This;
};
```

```
#include "ApiHook.h"
#include "JmpOnlyApiHook.h"

struct ApiHookImpl
{
    ApiHookImpl(const void* api, const void* stub)
        : stubHook(api, stub)
    {
    }

    JmpOnlyApiHook stubHook;
};

ApiHook::ApiHook( const void* api, const void* stub)
    : This(new ApiHookImpl(api, stub))
{
}
```

2.5 template 21

```
ApiHook::~ApiHook()
{
    delete This;
}
```

通过 ApiHookImpl\* This 的桥接,在头文件中解除了对 JmpOnlyApiHook 的依赖,将其依赖控制在本编译单元内部。

# 2.5 template

建议 2.5.1 当选择模板实现时,请最大限度地降低编译时依赖。

当选择模板时,不得不将其实现定义在头文件中。当编译时依赖开销非常大时, 编译模板将成为一种负担。设法降低编译时依赖,不仅仅为了缩短编译时间,更重要的是为了得到一个低耦合的实现。

反例:

```
#include "pub_typedef.h"
#include "pub_oss.h"
#include "oss_comm.h"
#include "pub_commdef.h"
#include "base/Assertions.h"
#include "base/Status.h"
struct OssSender
    OssSender(const PID& pid, const U8 commType)
      : pid(pid), commType(commType)
    template <typename MSG>
    Status send(const U16 eventId, const MSG& msg)
        DCM_ASSERT_TRUE(OSS_SendAsynMsg(eventId, &msg, sizeof(msg),
         commType,(PID*)&pid) == OSS_SUCCESS);
        return DCM_SUCCESS;
    }
private:
   PID pid;
    U8 commType;
```

为了实现模板函数 send,将 OSS 的一些实现细节暴露到了头文件中,包含 OssSender.h 的所有文件将无意识地产生了对 OSS 头文件的依赖。

提取一个私有的 send 函数,并将对 OSS 的依赖移入到 OssSender.cpp 中,对 PID 依赖通过前置声明解除,最终实现如代码所示。

正例:

```
#include "base/Status.h"
#include "base/BaseTypes.h"
struct PID;
struct OssSender
    OssSender(const PID& pid, const U16 commType)
      : pid(pid), commType(commType)
    }
    template <typename MSG>
    Status send(const U16 eventId, const MSG& msq)
        return send(eventId, (const void*)&msg, sizeof(MSG));
private:
    Status send(const U16 eventId, const void* msg, size_t size);
private:
    PID pid;
    U8 commType;
};
```

识别哪些与泛型相关,哪些与泛型无关的知识,并解开此类编译时依赖是 C++程序员的必备之技。

建议 2.5.2 适时选择 Explicit Template Instantiated,降低模板的编译时依赖。

模板的编译时依赖存在两个基本模型:包含模型, export 模型。export 模型受编译技术实现的挑战,最终被 C++11 标准放弃。

此时,似乎我们只能选择包含模型。其实,存在一种特殊的场景,是能做到降低模板编译时依赖的。

反例:

```
// RrmAdmitAction.h
#include "fw/action/SyncAction.h"
#include "dcm_inst/UeInstanceHelper.h"
#include "cell/UeCellObject.h"
#include "base/Assertions.h"

template <typename ADMIT_ROLE>
struct RrmAdmitAction : SyncAction
{
    OVERRIDE(Status exec(const TransactionInfo&))
    {
        ADMIT_ROLE* role = getCurrentCell(trans);
        DCM_ASSERT_VALID_PTR(role);
    return role->admit();
```

2.5 template 23



图 2-1 Explicit Template Instantiated

```
// DrbSetupAdmitAction.h
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.h"
struct DrbSetupAdmitAction : RrmAdmitAction<RrmDrbSetupRole> {};
```

如上的设计,泛型类 RrmAdmitAction 存在严重的编译时依赖,从而间接地污染了其他的文件。如果我们仔细分析,是有办法解开没有必要的编译时依赖的。

如图2-1(第23页)所示,DrbSetupAdmitAction.h 仅仅对 RrmAdmitAction.h 产生依赖; 特殊地,DrbSetupAdmitAction.cpp 没有产生对 DrbSetupAdmitAction.h 的依赖,相反对 RrmAdmitAction.tcc 产生了依赖。

当存在很多诸如 DrbSetupAdmitAction.h 的子类时,编译时依赖将被彻底解除。

```
// RrmAdmitAction.h
#include "fw/action/SyncAction.h"

template <typename ADMIT_ROLE>
struct RrmAdmitAction : SyncAction
{
    OVERRIDE(Status exec(const TransactionInfo&));
};
```

```
// RrmAdmitAction.tcc
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.h"
#include "dcm_inst/UeInstanceHelper.h"
#include "cell/UeCellObject.h"
#include "base/Assertions.h"

template <typename ADMIT_ROLE>
Status RrmAdmitAction<ADMIT_ROLE>::exec(const TransactionInfo& trans)
{
    ADMIT_ROLE* role = getCurrentCell(trans);
    DCM_ASSERT_VALID_PTR(role);
```

```
return role->admit();
}

// DrbSetupAdmitAction.h
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.h"

struct RrmDrbSetupRole;

struct DrbSetupAdmitAction : RrmAdmitAction<RrmDrbSetupRole> {};

// DrbSetupAdmitAction.cpp
#include "rrm/role/RrmDrbSetupRole.h"
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.tcc"

template struct RrmAdmitAction<RrmDrbSetupRole>;
```

## 建议 2.5.3 子类化优于 typedef

正例:

```
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.h"

struct RrmDrbSetupRole;

struct DrbSetupAdmitAction : RrmAdmitAction<RrmDrbSetupRole> {};
```

这样做唯一的理由是,当仅仅出现对 DrbSetupAdmitAction 的依赖时,前置声明成为可能;此外,你可以重写 RrmAdmitAction 中的虚函数,实现运行时多态。

但如果实现的是 typedef,除了包含头文件之外,别无他法,无疑增加了不必要的编译时依赖。

反例:

```
#include "rrm/actions/RrmAdmitAction.h"
struct RrmDrbSetupRole;
typedef RrmAdmitAction<RrmDrbSetupRole> DrbSetupAdmitAction;
```

2.5 template 25

文件类型	支持的扩展名
头文件	.h, .hpp, .hxx, .hh, h++, .tcc
源文件	.c, .C, .cpp, .cxx, .cc, .c++

表 2.1 扩展名

原则	基本含义
自满足原则	头文件本身是可以编译通过的
单一职责原则	头文件包含的实体的职责是单一的
最小依赖原则	绝不包含不必要的头文件
最小可见性原则	尽量封装隐藏类的成员

表 2.2 物理设计四原则



Controlling complexity is the essence of computer programming.

- Brian Kernighan



我们无时无刻都在面临着新的变化,优秀的程序员擅于控制变化,尽量让对象变得不可变 (immutable),以便降低问题的复杂度。

## 3.1 **const**

## 规则 3.1.1 使用 const 替代 #define 宏常量定义

使用 const 替代宏常量理由在经典的《Effective C++》著作中进行了详尽的描述,但往往受 C 语言根深蒂固的习惯常常被人遗忘。

#### 规则 3.1.2 当成员函数具有查询语义时应声明为 const 成员函数

此处具有查询语义的函数,泛指所有对对象状态未产生副作用的函数。const 成员函数往往都以 get, is, has, should 开头。

以 LTE 中对 RbId 的实现为例<sup>1</sup>。

反例:

```
#include "base/BaseTypes.h"

struct RbId
{
    RbId(U8 id);
    bool isSrbId();
    bool isDrbId();
    U8 getValue();

    bool operator==(const RbId&);
    bool operator!=(const RbId&);

private:
    U8 id;
};
```

 $<sup>^{1}</sup>$ RbId 在内存中的映虽然仅仅是一个整数而已,依然提倡对它存在的逻辑进行封装,系统因为这些小类的存在变得更加具有可读性和可复用性。

此例中未对那些具有查询语义的函数声明为 const。const 的存在不仅仅是为了提高编译时的安全性检查,更重要的是 const 建立了用户和类之间的契约关系,并传达了程序员良好设计的心声。

当对象以 pass-by-const-reference 传递时,用户只能调用其 const 成员函数;此外, const 建立的契约,使 Replace Temp with Query 成为可能。

正例:

```
#include "base/BaseTypes.h"

struct RbId
{
    explicit RbId(U8 id);

    bool isSrbId() const;
    bool isDrbId() const;

    U8 getValue() const;

    bool operator==(const RbId&) const;
    bool operator!=(const RbId&) const;

private:
    U8 id;
};
```

#### 规则 3.1.3 const 成员函数不应该修改系统的状态

编译器只能保证 const 成员函数修改成员变量时提示错误,而未对修改全局变量,类的静态变量的情况进行检查,应杜绝此类情况的发生。

规则 3.1.4 以 pass-by-reference-to-const 替代 pass-by-value, 以改善性能, 并避免切割问题。

虽然我们不提倡进行过早的优化,但也绝不提倡不成熟的劣化。pass-by-reference-to-const 就是此句名言最好的一个例子。

建议 3.1.1 当传递内置类型, 迭代器及函数对象时, 则可以 pass-by-value。如果使用 const 修饰, 往往可以改善 API 的可读性

其中, Status, ActionId 分别是 U32, U16 的 typedef, 但在设计 onDone 原型时, const 的修饰不仅仅为了改善其安全性, 更重要的是与 TransactionInfo 的 reference-to-const 形成对称性<sup>1</sup>, 改善了 API 的美感。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>关于对称性,请参考 Kent Beck 的著作《实现模式》

3.1 const 29

反例:

```
#include "base/Status.h"
#include "trans-dsl/concept/ActionId.h"

struct TransactionInfo;

struct TransactionListener
{
    virtual Status onDone(const TransactionInfo&, const ActionId&, const Status&)
    {}
};
```

正例:

```
#include "base/Status.h"
#include "trans-dsl/concept/ActionId.h"

struct TransactionInfo;

struct TransactionListener
{
    virtual Status onDone(const TransactionInfo&, const ActionId, const Status) {}
};
```

规则 3.1.5 当返回的是一个新创建的对象时,必须返回其值类型;更有甚者,返回 const 的值类型将改善编译时的安全性

反例:

```
#include "base/Status.h"
#include "base/BaseTypes.h"
#include <stddef.h>

struct Gid
{
   bool isValid() const;

   Status sendToMe(U16 eventId, const void* msg, size_t size) const;

   bool operator==(const Gid& rhs) const;
   bool operator!=(const Gid& rhs) const;

   static Gid& getSelfGid();
   static Gid& valueOf(U16 value);
};
```

静态工厂方法 valueOf, getSelfGid 返回的是一个新创建的实例,所以返回值必须设计为值类型,提供 const 的修饰能够加强编译时的安全性检查。

```
#include "base/Status.h"
#include "base/BaseTypes.h"
#include <stddef.h>

struct Gid
{
    bool isValid() const;

    Status sendToMe(U16 eventId, const void* msg, size_t size) const;

    bool operator==(const Gid& rhs) const;
    bool operator!=(const Gid& rhs) const;

    static const Gid getSelfGid();
    static const Gid valueOf(U16 value);
};
```

规则 3.1.6 不能返回局部对象的引用或指针。

返回值类型还是引用类型常常会困扰部分 C++ 程序员。其实规则非常简单,返回值对象当且仅当需要创建新对象的时候,此时如果企图返回引用或指针,将导致运行时异常。

# 3.2 不可变类

建议 3.2.1 鼓励设计 Immutable Class 表达 Value Object 的语义

不可变类的每一个实例在创建的时候就包含了所有必要的信息,其对象在整个 生命周期中都不会发生变化。不可变类具有如下几方面的优势:

- 1. 相对于可变对象的复杂的状态空间,不可变类仅有一个状态,容易设计、实现和控制
  - 2. 不可变类本质上是线程安全的, 它们不需要同步
  - 3. 不可变类可被自由地共享, 重用对象是一种良好设计的习惯

设计不可变类,需遵循如下规则:

- 1. 不能提供修改对象状态的方法
- 2. 保证类不能被扩展, 切忌提供 virtual destructor
- 3. 所有域都是 const
- 4. 所有域都是 private
- 5. 绝不允许重新赋值

3.2 不可变类 31

不可变类唯一的缺点就是,对于每一个不同的值都需要一个单独的对象。当需要创建大量此类对象时,性能可能成为瓶颈。当性能成为关键瓶颈的时候,为不可变类设计可变配套类是一种典型的设计方式。

例如 Java 的 JDK 中, String 被设计为不可变类, 但在诸如字符串需要大量的替换、追加等场景下, 性能可能成为关键瓶颈; JDK 提供了 StringBuilder 的可变配套类来解决此类问题。

上例讲解的 RbId 类也是一种典型的不可变类的设计。

#### 规则 3.2.1 尽量使类的可变性最小化

坚决抵制为每一个 get 函数都写一个 set 函数,除非存在一个很好的理由。当写一堆无聊的 get/set 就自居精通面向对象的精髓是幼稚的。

构造函数的职责就是来完成对象的初始化,并建立起所有的约束关系。除非有很好的理由,不要在构造函数之外提供其他公开的初始化方法。





良好的命名将改善代码的表现力,与其说命名是一门技术,不如说它是一门艺术。必须坚持、并慎重地给程序中的每一个实体取好名字,让其名副其实,代码的可读性将得到极大的改善。

# 4.1 Baby Names

## 规则 4.1.1 遵守统一的命名规范

一些程序设计语言,从诞生的时刻就有着自己的文化背景,整个社区有着统一的命名规则。但 C++ 在社区中存在众多的命名风格,有的与时俱进,也非常人性化;有的则已经与现代软件工程格格不入 $^1$ 。

下文罗列了一些 C++ 典型的命名规范供参考。每一种命名规范都有自身自己的优缺点,团队应该根据自身的实际情况选择适合自己的命名规范。最重要的是,团队应遵循统一的命名规范,不应该出现两种或两种以上的命名风格。

我们推荐团队使用下文中任意一种命名风格,但如果由于历史遗留原因导致革新非常困难,而无法采用新的命名规范,团队依然要保持统一的命名规范,避免出现多种命名风格。

还有一种命名风格与上一种风格类同,只是成员函数/函数都以大写开头的驼峰命名。

第三种命名风格,主要体现在标准库或 Boost 准标准库社区,其规则非常简单,下划线分割的全小写,或下划线分割的全大写。

#### 规则 4.1.2 绝不使用汉语拼音命名

规则 4.1.3 类名应该是名词或名词短语;接口可以是形容词;方法名应该是动词或动词短语

 $<sup>^1</sup>$ 例如社区中依然存在一批忠实的匈牙利的守护者,他们认为一个名称没有前缀和后缀标识它们的类型,他们几乎都看不懂代码了。

**第4章** 命名

Identifier	Examples
Namespace	std, dcm, mockcpp, testing
Class/Struct/Union	${\it Timer, Future Task, Linked Hash Map, Http Servlet}$
Method	remove, ensureCapacity, getCrc
${\rm Constant/Macro/Enum}$	IDLE, ACTIVE, MAX_LINK_NUM
Local Variable	i, xref, houseNumber
Type Parameter	T, E, K, V, X, T1, T2

# 表 4.1 驼峰命名规范 1

Identifier	Examples
Namespace	std, dcm, mockcpp, testing
${\it Class/Struct/Union}$	${\it Timer, Future Task, Linked Hash Map, Http Servlet}$
Method	Remove, EnsureCapacity, GetCrc
Constant/Macro/Enum	IDLE, ACTIVE, MAX_LINK_NUM
Local Variable	i, xref, houseNumber
Type Parameter	T, E, K, V, X, T1, T2

#### 表 4.2 驼峰命名规范 2

Identifier	Examples
Namespace	boost, details, mpl
Class/Struct/Union	any, is_enum, shared_ptr
Method	any_cast, type_of
Constant/Macro/Enum	IDLE, ACTIVE, MAX_LINK_NUM
Local Variable	i, xref, house_number
Type Parameter	T, E, K, V, X, T1, T2

表 4.3 标准库或 boost 命名规范

类别	举例
正确的类名	AddressParser, EventRegistry
错误的类名	ParseAddress, RegisterEvent

接口可以是形容词,最为常见的就是定义能力接口,即以-able结尾。

正例:

```
#include "base/Keywords.h"

DEFINE_ROLE(Runnable)
{
    ABSTRACT(void run());
};
```

规则 4.1.4 如果函数返回值为 bool, 加上 is, has, can, should, need 将会增强语意

反例:

```
bool readPassword = true;
```

至少存在两种解释,

- 1. We need to read the password
- 2. The password has already been read

正例:

```
bool needPassword = true;
bool userIsAuthenticated = true;
```

规则 4.1.5 丰富你的单词库, 在面对具体问题时你具有更多的 Colorfull Words

如表4.5(第42页)所示,同一概念是有很多种表达方式的。

规则 4.1.6 名字在明确意图的前提下越短越好

反例:

因为这两个类名实在是太相似了,一时间很难区分。当别人打算复用你的代码时,必然承受着巨大的记忆包袱。

另外,实体名称的长度应该于作用域的大小成正比。如果是一个实体暴露在全局命名空间,则需要适当增加名字长度,防止名字冲突<sup>1</sup>。相反地,在一个很小的函数之内可见的局部变量,尤其在一个短小的 for 循环作用域内,完全没有必要取一个很长的名字。

反例:

```
void MutilEventListener::onEventDown()
{
    for(int index=0; index!=listeners.size(); index++)
    {
        listeners[index].onEventDown();
    }
}
```

优秀的程序员在命名的长短的取舍总是游刃有余,但从来没有降低过代码的意图。

正例:

```
void MutilEventListener::onEventDown()
{
    for(int i=0; i!=listeners.size(); i++)
    {
        listeners[i].onEventDown();
    }
}
```

规则 4.1.7 程序中每个实体都应该有一个 Intention-Revealing 名称

```
vector<vector<int> > getThem()
{
    vector<vector<int> > list1;

    for(auto x : theList)
    {
        if(x[0] == 4)
        {
            list1.add(x);
        }
    }

    return list1;
}
```

<sup>1</sup>应该使用命名空间,避免增加模块前缀信息。

- 1. vector<vector<int>>的语法令人抓狂
- 2. getThem 让人看不清楚它的本意
- 3. theList 到底是什么东西?
- 4.0下标意味着什么?4又意味着什么?
- 5. list1 就是为了编译通过吗?

换一个好名字之后,并对数据结构进行了简单的封装。

```
#include <vector>
struct Cell
{
    bool isFlagged() const;

private:
    std::vector<int> states;
};

using Cells = std::vector<Cell*>;
```

重构之后的效果,抽象和可读性得到了改善1。

```
Cells getFlaggedCells() const
{
    Cells flaggedCells;

    for(auto cell : gameBoard)
    {
        if(cell->isFlagged())
        {
            flaggedCells.push_back(cell);
        }
    }
    return flaggedCells;
}
```

# 规则 4.1.8 避免在名称中携带数据结构的信息

别用 accountList, accountArray 指定一组账号, 当包含 Account 的容器不在是一个 List 或 Array 的时候, 就会引发错误的判断。所以, 用 accountGroup, bunchOfAccounts, 甚至直接使用 accounts, 情况都会更好一些。

# 规则 4.1.9 Noise Words are Redundant, 消除噪声后将得到一个更加精准的名字

如表4.6(第42页)所示,消除冗余的噪声,将得到一个更加直观、更漂亮的名字。

 $<sup>^1</sup>$ 此处为了方便举例,使用了 C++11 的 for-each, using 别名定义的语法,简化迭代器的操作。

规则 4.1.10 使用 Domain 领域内的名称,将更直白地表明你的设计,增强领域内成员的沟通

- 1. Factory, Visitor, Repository
- 2. valueOf, of, getInstance, newInstance, newType
- 3. AppendAble, Closeable, Runnable, Readable, Invokable

当使用 Visitor, 你在使用访问者模式; 当使用 valueOf, of, 你在使用静态工厂方法。领域内的命名风格, 让领域内的成员更加快捷地理解你的设计意图。

# 4.2 匈牙利命名

#### 建议 4.2.1 摒弃匈牙利命名

匈牙利命名曾风靡一时。但是,现代编程语言具有更丰富的类型系统;人们更 趋于使用更小的类,更短的函数,让每一个变量定义都在可控的视野范围之内;此 外,IDE 变得越来智能和强大,匈牙利命名反而变成了一种噪声和肉刺。

#### 建议 4.2.2 摒弃给成员变量加前缀, 或后缀

为类的成员变量增加 m\_ 前缀同样没有必要。与其在在犹豫加前缀还是不加前缀,不如花费更多的时间将类分解; 当类足够小,职责足够单一,使用现代 IDE 的着色功能,成员变量和普通变量一眼便能识别开来<sup>1</sup>。

#### 建议 4.2.3 摒弃常量的前缀

常量前增加 k\_ 前缀同样没有必要,如果熟悉了大写、下划线隔开的命名风格, k\_ 前缀完全属于多余。

#### 建议 4.2.4 摒弃接口和类的前缀

在接口前增加 I\_, 在类前增加 C\_, 同样完全没有必要,它只能对重构带来阻力,百害而无一利。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Eclipse 默认使用蓝色与普通变量区别开来, 其他 IDE 也提供类似的功能。

4.3 注释 39

```
#include "base/Keywords.h"
#include "base/Status.h"

struct TransactionInfo;

DEFINE_ROLE(IAction)
{
    ABSTRACT(Status exec(const TransactionInfo&));
};
```

Action 前面的 I 就是一句废话。如果非得在接口与实现中选择,宁愿选择实现中增加 Impl 后缀。

# 4.3 注释

规则 4.3.1 注释不如花费更多时间给实体取一个好名字, 让其名副其实

反例:

```
int time; // elapsed time in days
```

正例:

int elapsedTimeInDays;

注释应成为一种羞耻的活动, 当需要添加注释的时候, 往往是改善设计的最好时机。

# 规则 4.3.2 消除所有没有必要的注释

没有携带任何信息量的注释都是没有必要的。如下列的注释,维护它简直就是一种巨大的包袱,有时候它的存在就像一个笑话。它就像在挑战读者的智商,谁都知道它是一个构造函数。

反例:

```
/**
  * Constructor
  */
InvokedAtMost(const unsigned int times);
```

**第4章** 命名

```
/**
  * @param Invocation
  * @return bool
  */
bool matches(const Invocation& inv) const;
```

# 规则 4.3.3 消除所有误导性、过时的、与设计实现不匹配的注释

如果注释和代码已经失去匹配,意图甚至是相反的。这样的注释如果继续存在, 贻害的肯定不止一个人。"假如代码和注释不一致,那么很可能两者都是错误的", Norm Schryer 形象地描述了不一致的注释给代码维护者带来的困扰。

# 规则 4.3.4 消除所有日志型、归属、签名的注释

修正一个 bug 时,都需要在函数头的注释表中记录被次修改的内容。放弃这种"好"习惯吧,请将这些详细的信息提交给源代码控制系统,那里是此类注释最好的归所。

# 规则 4.3.5 消除所有//end if, //end while, //end for, // end try 的注释

因为逻辑太过于冗长、复杂,又为了增强可读性,往往在花括号后面标记//end if, //end while, //end for, // end try,这往往是简化表达式、提取函数的最佳时机。

# 规则 4.3.6 已经被注释掉的代码,应该立即删除

不要珍惜这些冗余的代码,害怕丢掉这些代码而买不到后悔药。你要相信,从 源代码控制系统中追回这份被删除的代码易如反掌。

#### 规则 4.3.7 在需要注释的时候, 一定要加注释

因公司版权的保护,需要增加版权法律信息注释<sup>1</sup>。幸运的是,这类问题可以通过代码模板轻松解决,不会成为造成程序员的任何负担。

在已经尽全力也无法用代码表述清楚时,增加必要的注释会使代码更加容易被别人理解和维护。在这些场景下,注释将成为我们最后一根救命稻草。

## 1. 代码无法明确的意图也需要增加注释

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>发布开源代码时,也常常需要增加必要的 GNU, BSD 等公共许可证

4.3 注释 41

2. 如果在代码中存在特殊的陷阱、实现手法等情况,此时注释变得尤为宝贵

例如,当操作复杂的位运算时,提供比特位的内存映像的注解,将有利于加快读者阅读代码的速度。

正例:

```
// Fast version of "hash = (65599 * hash) + c" hash = (hash << 6) + (hash << 16) - hash + c;
```

当定义难以理解的正则表达式时,提供更直观的格式说明,同样可以改善对代码的理解。

正例:

```
// kk::mm::ss, MM dd, yyyy std::string timePattern = "\\d{2}:\\d{2}, \\d{2}, \\d{2}, \\d{4}";
```

**第4章** 命名

Word	Alternatives
send	deliver, dispatch, announce, distribute, route
find	dsearch, extract, locate, recover
start	launch, create, begin, open
$_{\mathrm{make}}$	create, set up, build, generate, compose, add, new

表 4.5 Colorfull Words

Short Name	Redundant Names
Name	StrName, NameString
Customer	CustmerObject, CustmerInfo
accouts	accountList, accountArray
accout	$\operatorname{account} \operatorname{Data}, \operatorname{account} \operatorname{Info}$
money	moneyAmount
message	theMessage

表 4.6 消除冗余的噪声

I'm not a great programmer; I'm just a good programmer with great habits.

- Kent Beck



# 5.1 简化控制逻辑

规则 5.1.1 YODA Notation 已经是过去时

if (length <= MAX\_STREAM\_LEN)
if (MAX\_STREAM\_LEN >= length)

前者更具有表达力, 再看一个例子,

while (bytesReceived < bytesExpected)
while (bytesExpected > bytesReceived)

同样地,前者更具有表达力。因为前者更加符合人类的思维,或这说更符合英语的表达习惯,"if you are at least 18 years old."明显比"if 18 years is less than or equal to your age"更加符合英语表达习惯。是的,英语更加习惯将稳定的一侧放在右边 (right-hand side)。

但是,在 C 或者 C++ 语言中,如果 == 被误用为 =,则可能发生副作用的危险,而且编译时并不能做到安全的检查,从而产生了严重的 bug。

// 缺少等号, 造成严重的运行时错误 **if** (ptr = NULL)

幸运的是,现代编译器对此类误用通常报告警告信息;此外如果保持 TDD 开发节奏,小步前进,此类低级错误很难逃出我们的法眼。

规则 5.1.2 在简单逻辑的情况下, 鼓励使用?: 三元表达式; 但是, 当表达式变得非常复杂时, if-else 可能是更好的选择

反例:

```
if (hour >= 12)
{
    time += "pm";
}
else
{
    time += "am";
}
```

正例:

```
time_str += (hour >= 12) ? "pm" : "am";
```

但很多程序员往往因为习惯了 if-else 而忽视了这种简洁的表达式。但是, 当表达式变得非常复杂时, if-else 可能是更好的选择。

反例:

```
return exponent >= 0 ? mantissa * (1 << exponent) : mantissa / (1 <<
    -exponent);</pre>
```

正例:

```
if (exponent >= 0)
{
    return mantissa * (1 << exponent);
}
else
{
    return mantissa / (1 << -exponent);
}</pre>
```

规则 5.1.3 当逻辑表达式已经具有 true 或 false 语义时,则无需显示地加上 true 或 false

反例:

```
bool exist = erabs.contains(ErabId(2)) ? true : false;
if(exist == true)
{
    ...
}
```

正例:

5.1 简化控制逻辑

```
if(erabs.contains(ErabId(2))
{
    ...
}
```

规则 5.1.4 避免函数嵌套过深, 擅用卫语句从函数中提前返回, 或从嵌套的语句中提前返回; 但绝对不滥用 break, continue

嵌套过深的函数,将迫使读者跟踪运行时 stack,同样给读者增加过重的记忆包袱。

反例:

反例:

```
if (userResult != SUCCESS)
{
    reply.writeError(usrResult);
    return;
}

if (permissionResult != SUCCESS)
{
    reply.writeError(permissionResult);
    return;
}

reply.writeError("");
```

虽然在代码阅读过程中 break, continue, return 常常打断了人的思维。但在函数短小, 意图明确的情况下, break, continue, return 相反能给人一种"跳过此项"的特殊意图, 代码嵌套逻辑得到了改善。

规则 5.1.5 擅用解释型变量,或提供意图明确的、内联的提取函数

解释型变量,或提取函数的重构手法有利于改善代码的可读性,往往后者更具有表达力。

反例:

```
if (line.split(":")[0].trim() == "root")
```

正例:

```
String userName = line.split(":")[0].trim();
if (userName == "root")
{
    ...
}
```

split 函数将字符串按照指定的正则表达式进行拆分,并提供一个良好的意图变量,将大大改善逻辑的清晰度。

# 规则 5.1.6 缩小变量的作用域

当变量的作用域

I'm not a great programmer; I'm just a good programmer with great habits.

- Kent Beck



# 6.1 构造与析构

# 规则 6.1.1 抵制设计和实现上帝类

上帝类是一种典型的代码坏味道,它与 SRP(Single Reponsibility Principle)相违背。程序员几乎都会碰到这样的巨类,搜索其成员变量的修改点是一件痛苦的事情;成员变量在 20-30 个成员函数中穿梭,变得像全局变量一样难理解。不仅如此,修改这个巨类,代码冲突常常发生,修改这样的高度耦合的类需要高超的技能。

消除这样的巨类,关键是识别出类中的主要职责,按照 SRP 原则来分解巨类, 在此不深入探讨此方面的内容<sup>1</sup>。

#### 规则 6.1.2 明确 C++ 的初始化规则

初始化永远是程序员心中的痛,尤其面对复杂的 C++ 语言时。C++ 使用构造函数完成初始化,而构造函数使用初始化列表完成初始化的。初始化列表首先调用父类的构造函数;然后按照类中定义的的成员变量的顺序依次进行初始化。

没有显式地调用父类构造函数,编译器则自动调用父类的默认构造函数;如果对应的父类或成员变量没有默认构造函数,则需显式地调用调用特定的带参构造函数,否则编译失败。如果没有显式地调用本类的成员变量,规则也类似。

特殊地, const 数据成员, 引用数据成员必须在初始化列表中进行初始化。

#### 规则 6.1.3 手工初始化内置数据类型的成员变量, C++ 语言并没有保证其初始化。

基本数据类型包括整形,浮点型,指针,引用等类型;当设计一个含有基本数据类型的成员变量时,必须定义构造函数完成其初始化。

TransData 必须实现其对基本数据类型的成员变量的初始化,否则它们就是未定义的,其行为未定义。

 $<sup>^1</sup>$ 详细内容可参考 Michael C. Feathers 所著的《Working Effectively with Legacy Code》,中文版名为《修改代码的艺术》

第6章 类设计

```
template<typename T>
struct TransData();
    TransData();
    void confirm()
    void revert()

private:
    T values[2];
    unsigned char valid :1;
    unsigned char memoed :1;
    unsigned char unstable :1;
    unsigned char currentIndex :1;
    unsigned char :4;
};

template<typename T>
TransData<T>::TransData() : valid(0), memoed(0), unstable(0), currentIndex(0)
{
}
```

#### 规则 6.1.4 在初始化列表中实现对非内置数据类型的初始化

非内置数据类型指类类型,如果它们没有在初始化列表中初始化,则编译器默认调用其默认构造函数(如果没有默认构造函数,需要显式地调用带参构造函数,否则编译错误)。

这里需要明确地区分初始化与重新赋值的语义。如果将非内置数据类型放在构造函数体内,则编译器首先调用默认构造函数,然后再在其构造函数体内调用operator=重新赋值,这样的行为往往是低效的,也不是我们期望的。

#### 规则 6.1.5 初始化列表顺序与定义的顺序保持一致

因为编译器的初始化是按照类中成员变量的声明顺序依次进行初始化,如果违背这个规则,往往出现先调用初始化顺序依赖的问题。

#### 规则 6.1.6 确保构造函数对每一个成员进行初始化

除非你确认编译器能够正确地调用对应成员的默认构造函数,否则需要显式地调用其带参构造函数完成其初始化。

#### 规则 6.1.7 当一个类需要禁止被复制和赋值时, 应明确地拒绝

为了防止不应该的值拷贝,常常需要禁止其复制和赋值行为,常常使用两种技术;

6.1 构造与析构 49

或 private 继承 Uncloneable 类。

```
class Uncloneable
{
protected:
    Uncloneable() {}
    ~Uncloneable(){}

private:
    Uncloneable(const Uncloneable&);
    Uncloneable& operator=(const Uncloneable&);
};
```

# 规则 6.1.8 使用 RAII 进行资源的安全管理

RAII(Resource acquisition is initialization) 是一种有用的技术,实现了资源的安全管理功能。

```
#include "thread/mutex.h"

struct Lock
{
    Lock(Mutex &mutex) : mutex(mutex)
    {
        mutex.lock();
    }

    ~Lock()
    {
        mutex.unlock();
    }

private:
    Mutex& mutex;
};

#define SYNCHRONIZED(mutex) Lock mutex##_lock(mutex)
```

RAII 利用了局部对象的自动销毁的机制,实现资源的自动释放的功能。

```
template<typename T>
void BlockQueue<T>::push(const T& item)
{
    SYNCHRONIZED(mutex);
    // others.
}
#define SYNCHRONIZED(mutex) Lock mutex##_lock(mutex)
```

第6章 类设计

# 规则 6.1.9 绝不 public 内部的成员变量

public 数据结构违背了信息隐藏机制,这是一种典型的设计坏味道。

#### 规则 6.1.10 遇到多个构造器参数时考虑用构建器

#### 规则 6.1.11 考虑使用静态工厂方法代替构造函数

如图6-1(第57页)所示,面临众多重载的构造函数时,你知道需要调用哪一个吗?但通过提供具有意图明确的 static factory method,并将对应的构造函数 private,将极大地改善 API 的可读性,是良好设计的榜样。

static factory method 具有很多优势,

- 1. 具有比构造函数更丰富的名称
- 2. 不必每次调用时都创建一个对象, 有利于复用对象, 提升性能
- 3. 返回类型可以是任何子类型的对象

再以一个具体的实例来讲解 static factory method 的使用。按照美元的原始单位进行打印。注意: dollar 的符号在前,而 cent 的符号在后。

- 1. 532 dollars => \$532
- 2.  $1030 \text{ cents} = > 1030 \,$

在面对这个问题时,抽象出了 DollarUnit 类,并提供两个 static factory method, 以实现对 DollarUnit 实例生成的控制,并通过宏改善了 API 的可读性和方便性。

6.1 构造与析构 51

const Amount convertionFactor;

```
};
#define DOLLAR DollarUnit::dollar()
#define CENT DollarUnit::cent()
#endif
#include "money/DollarUnit.h"
#include "base/Keywords.h"
#include <string>
namespace
{
   struct Dollar : DollarUnit
        Dollar(const Amount& convertionFactor)
        : DollarUnit(convertionFactor) {}
   private:
        OVERRIDE void format(std::ostream& oss, const Amount& amount) const
            oss << "$" << amount;
        }
    };
    struct Cent : DollarUnit
        Cent(const Amount& convertionFactor)
         : DollarUnit(convertionFactor) {}
   private:
        OVERRIDE void format(std::ostream& oss, const Amount& amount) const
            oss << amount << " ¢ ";
        }
    };
}
const Amount CENT CONV FACTOR
                               = 1;
const Amount DOLLAR_CONV_FACTOR = 100 * CENT_CONV_FACTOR;
const DollarUnit& DollarUnit::dollar()
    static Dollar dollar(DOLLAR_CONV_FACTOR);
   return dollar;
const DollarUnit& DollarUnit::cent()
    static Cent cent(CENT_CONV_FACTOR);
    return cent;
```

规则 6.1.12 通过私有构造函数强化不可实例化能力

: convertionFactor(convertionFactor)

{ }

以早期 boost 实现单态的技术为例讲解这个问题。

DollarUnit::DollarUnit(const Amount& convertionFactor)

第6章 类设计

```
template<typename T>
struct Singleton
{
    static T& getInstance()
    {
        static T instance;
        return instance;
    }

private:
    Singleton& operator=(const Singleton&);
    Singleton(const Singleton&);

protected:
    Singleton() {}
};

#define SINGLETON(object) struct object : Singleton<object>
```

# 规则 6.1.13 避免创建不必要的对象

对象创建和销毁是有代价的,尤其在关乎性能的对象创建和销毁时,需要特别 地关注。

这时出现了很多技术来解决这方面的问题,对象池技术和 Flyweight 模式是最常见的技术,例如线程池,数据库连接池,网络连接池等等。

参考实例可参见 Joshua Bloch 所著的《Effective Java》,规则同样适用于 C++。

# 6.2 继承与多态

# 规则 6.2.1 并按接口编程

按接口编程是面向对象中最重要的原则之一。对业务抽象的接口往往表现为明确的契约关系,在 C++ 语言中,虽然没有接口这样的概念,但已经存在成熟的设计方案。

```
namespace details
{
    template <typename T>
    struct Role
    {
        virtual ~Role() {}
    };
}
#define DEFINE_ROLE(type) struct type : ::details::Role<type>
```

6.2 继承与多态 53

```
DEFINE_ROLE(Runnable)
{
    ABSTRACT(void run());
}
```

#### 规则 6.2.2 避免从并非设计为基类的类中继承

C++ 并没有提供像 Java 语言一样的 final 关键字来组织类被继承的机制。通常情况下, 所有的 C++ 类都可以被继承。

但是有些类最初并不是以基类的角度进行设计的,这种类的往往却拥有 public non-virtual 析构函数,当子类的析构函数需要释放特定资源时,将发生未定义的行为。

如果你试图继承 string 或 STL 的其他容器,将走上这条不归路。

是否拥有何种技术提供类似 Java 语言一样的 final 关键字的机制呢,以便向读者透露出此类不可被继承的设计意图? 其实 C++ 11 标准已经将 final 列为关键字,支持了这项语义。在此之前,也有类似的模拟技术实现 final 的功能,但实现复杂了一点,在此不进行详细阐述了。

但需要注意有的类虽然其析构函数是 public non-virtual<sup>1</sup>,但天生是为继承而生的,它唯一特别的是不具有多态性,这样的类不属于此条例。虽然它具有 public non-virtual destructor,但它就是为继承而生的。例如,std::input\_iterator\_tag,std::unary\_function等标准库中的类。可惜的是,这条规则往往没有得到大家的认识,在面对这样的问题时,大家习惯了为这样的类定义个 public non-virtual destructor,请建议不要那么做了。

# 规则 6.2.3 考虑使用 virtual 函数声明非 public, 而将 public 函数声明非 virtual

此方法常被称为 NVI(non-virtual interface), 它是实现 Template Method Pattern 独特的一种表现形式。Template Method 在父类中以一个 public 接口实现算法的骨架, 并以 private virtual 挂接许多回调钩子供子类改写。

#### 规则 6.2.4 区分 pure virtual, virtual, non-virtual 函数的语义

pure virtual 是为了让子类只继承其接口; virtual 是让子类继承接口和一份默认的实现; non-virtual 是让子类继承其接口和一份强制性的实现。

 $<sup>^1</sup>$ 此类为继承而生,但不具有多态性的类应该定义一个 protected non-vritual destructor。

当定义一个类时,清晰、准确的使用这三个特性,有助于别人理解类设计的意图。

规则 6.2.5 改写 virtual 函数时, 提供显式的 override 标示

在子类中改写虚函数时,提供显式的 override 将改善其 API 的可读性,并增强了编译器的安全性检查。

```
INTERFACE(BbCfgListener)
{
    virtual Status onRbConfiging() = 0;
    virtual void onRbCfgFailed() = 0;
};

#include "bb/role/BbCfgListener.h"

struct BbState : BbCfgListener
{
    BbState();
    Status confirm();
    Status rollback();
    void release();
```

Status onRbConfiging() override;
void onRbCfgFailed() override;

enum{ IDLE, ACTIVE, RECFG } state;

#include "base/Keywords.h"
#include "base/Status.h"

但可惜 override 关键字直到 C++ 11 才被列入标准, 此时提供类似的机制是一件值得做的工作。

#### #define OVERRIDE virtual

只不过此处的 OVERRIDE 需要在函数头部进行声明, 当然也缺乏了编译器的安全性检查。它的存在仅仅是为了改善 API 的意图。

```
#include "bb/role/BbCfgListener.h"
struct BbState : BbCfgListener
{
    BbState();
```

6.2 继承与多态 55

```
Status confirm();
Status rollback();
void release();

private:
    OVERRIDE Status onRbConfiging();
    OVERRIDE void onRbCfgFailed();

private:
    enum{ IDLE, ACTIVE, RECFG } state;
};
```

# 规则 6.2.6 为多态基类声明为 virtual destructor

何时需要给类增加 virtual destructor 常常让人抓狂。记住两点规则:

- 1. As base class
- 2. Polymorphic

这两个条件必须同时满足, 才为类增加 virtual destructor。一般地, 如果一个 类包含虚函数时, 就为它增加 virtual destructor。

但需要注意的是,为继承而生,但没有多态的语义时,Herb Sutter, Andrei Alexandrescu 建议显式地定义 protected non-vritual destructor。可惜标准库并没有这么做,例如 std::input\_iterator\_tag, std::unary\_function 等标准库中的类。

但这不妨碍我们这样去设计, 以便透露出本类只可继承, 并无多态的设计意图。

## 规则 6.2.7 禁止在 constructor, destructor 中调用虚函数

在 constructor, destructor 期间, 子类对象尚未构造, 或已经销毁, 所以在其父类的 constructor, destructor 中调用虚函数未能像我们期望的那样发生多态行为, 所以禁止在 constructor, destructor 中调用虚函数。

规则 6.2.8 绝不重定义继承而来的 non-virtual 函数; 也绝不重定义继承而来的缺省 参数值

这是因为其重定义没有发生期望的多态行为, 所以被建议不适用, 以免产生反直觉的行为。

#### 规则 6.2.9 避免遮掩继承而来的名称

这是 C++ 在嵌套作用域的名字隐藏机制在类作用域中的一个具体表现形式。 当出现这些特殊的异常的情况时,往往能嗅探出不良命名和设计的坏味道。

# 规则 6.2.10 使用函数对象表示策略

策略模式是一种最常见的设计模式之一, C++ 语言中, 常常使用函数对象来实现。

例如 std::sort 中实现的排序, 使用 Comparator 方便用户定制比较规则。

template<typename Iterator, typename Comparator>
void sort(Iterator first, Iterator last, Comparator comp);

6.2 继承与多态

57

#### Loan

- +Loan(commitment, riskRating, maturity)
- +Loan(commitment, riskRating, maturity, expiry)
- +Loan(commitment, outstanding, riskRating, maturity, expiry) +Loan(capitalStrategy, commitment, riskRating, maturity, expiry)
- +Loan(capitalStrategy, commitment, outstanding, riskRating, maturity, expiry)



#### Loan

- -Loan(capitalStrategy, commitment, outstanding, riskRating, maturity, expiry)
- +createTermLoan(commitment, riskRating, maturity) : Loan
- +createTermLoan(capitalStrategy, commitment, outstanding, riskRating, maturity): Loan
- +createRevolver(commitment, outstanding, riskRating, expiry) : Loan
- +createRevolver(capitalStrategy, commitment, outstanding, riskRating, expiry) : Loan
- +createRCTL(commitment, outstanding, riskRating, maturity, expiry): Loan
- +createRCTL(capitalStrategy, commitment, outstanding, riskRating, maturity, expiry) : Loan

图 6-1 static factory method



Premature optimization is the root of all evil.

- Donald Knuth

On the other hand, we cannot ignore efficiency.

- Jon Bentley

# Functions and Operators

# 7.1 **Function**

# 规则 7.1.1 避免过长, 嵌套过深的函数实现

我讨厌长函数, 犹如讨厌重复一样。长函数往往伴随着复杂的逻辑判断, 过深嵌套逻辑。理解它们的业务规则是一件痛苦的事情。

#### 规则 7.1.2 只做一件事, 并做好这件事

这是 SRP 在函数实现中的一个具体体现。一个函数只应该承担一个唯一的职责,如果函数名伴随 and,或将查询和命令混合往往是违背此原则的信号。

一般地,如果函数只是做了该函数名称下统一抽象层次上的几个小步骤,则函数还是只做了一件事情。函数就是将一个大一点的概念拆分成级别稍微低一点、并在同一个抽象层次的一系列步骤的过程。

#### 规则 7.1.3 函数中的每一个语句都在一个相同的抽象层次上

如果函数中混杂不同抽象层次的代码,往往让人感到迷惑,理解代码的逻辑, 需要读者陷入到细节之中而不能自拨。

Kent Beck 建议使用 Compose Method 分解长函数; Martin Flower 也建议使用 Extract Method 进行函数提取。Extract Method 最重要的就是识别出代码中的抽象层次,并梳理出主干,按照自顶向下的规则实现函数的。

函数提取常常要遵守如下 3 个基本原则:

- 1. 在同一个抽象层次
- 2. 给一个直观的, 意图明确的好名字
- 3. 实现对称性

正如 Bob 大叔提到的那样:程序就像是一系列的以 TO 起头的段落,每一段落都描述了当前抽象层次的逻辑,并引用下一抽象层次的,以 TO 开头的段落。

下例虽然以 Java 为例, 但重点没有偏离, 规则同样适用于 C/C++。

提取函数之后, 使算法的骨骼显而易见。

```
public class List<E> {
    public void add(E element) {
        if (readOnly)
            return;

        if (atCapacity())
            grow();

        addElement(element);
     }
}
```

提取函数往往受到性能偏执狂的抨击,他们认为过多的函数提取将成为性能的 主要瓶颈。2-8 原则将彻底击垮所有不靠谱的言论,与其纠结于函数调用的开销,不 如花费更多的时间去优化和改善那些至关重要的算法和关键代码。

#### 规则 7.1.4 检查参数的有效性

绝大部分的函数对于传递的参数都有限制,这时需要在函数执行之前完成参数的合法性校验。C/C++语言不能天然地支持"按契约设计"的语言,但使用前置的参数检查将大大改善程序的健壮性。

#### 规则 7.1.5 将局部变量的作用域最小化

这条规则可能对 C 程序员更有指导意义,但改变这样的陋习可能需要一段时间。例如局部于 for 的循环变量,当它的使命完成之后,强制让编译器将其销毁,避免这个变量再次被使用的风险。

7.1 Function 61

```
map<string, string> addressBook;
for ( auto entry : addressBook )
{
    cout << entry.first << "," << entry.second << endl;
}</pre>
```

同样的规则也使用与其他常见的情况,例如 if 语句,简化空指针的判断,简洁有效。

```
if (PaymentInfo* info = database.ReadPaymentInfo())
{
    cout << "User paid: " << info->amount() << endl;
}</pre>
```

但也有人对于 if 语句这样的用法持反对态度, 因为他们认为这样做更容易出错。

# 规则 7.1.6 分离查询与指令

函数应该只拥有清晰明确的、唯一的职责。如果函数既修改对象状态,又返回对象的状态信息,则常常会导致混乱。产生副作用的指令操作,都是系统状态的一种变更,将产生时序上的耦合和顺序的依赖。尤其当查询和指令混合在一起的时候,查询函数的无副作用的优点将不复存在。

# 规则 7.1.7 使用 Null Object 替代空指针

校验空指针是一件及其繁琐的事情,优秀的程序员通过各种技巧绕开这些冗余的操作。例如参数通过引用传递、另外一种常见的手段就是 Null Object<sup>1</sup>。

#### 规则 7.1.8 对于参数类型, 返回值类型, 优先使用接口类型

这是基于接口编程的良好习惯、是优秀设计的体现。

#### 规则 7.1.9 对于 bool 参数, 优先使用两个元素的枚举类型

从直观上,

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>参考 Martin Flower 的著作《重构,改善既有代码的设计》

```
Thermometer::newInstance(CELSIUS);
```

要比

```
Thermometer::newInstance(true);
```

容易理解得多,但牺牲了一点点代码复用性。对于这个问题,可以通过内部的 private 函数来解决这个问题。也就是说,带 bool 参数的函数依然存在,只不过被 private,以便实现对枚举参数的函数的代码复用。

# 规则 7.1.10 永远不要导出具有相同参数数目的的重载方法

重载是一种编译时的多态。只要函数具有相同名字,但参数数目,类型不同,即为重载。但滥用往往会误导使用 API 的程序员,尤其在具有相同参数数目的重载方法时,程序员需要清晰地知道所有类型的隐式转换规则,即其重载匹配规则,这无疑是一种没必要的负担。

```
struct ObjectOutputStream
{
    void write(bool);
    void write(char);
    void write(short);
    void write(int);
    void write(long);
    void write(float);
    void write(double);
};
```

面对疑难的时候,抛弃重载往往能得到更不容易犯错的解决方案。

```
struct ObjectOutputStream
{
    void writeBool(bool);
    void writeChar(char);
    void writeShort(short);
    void writeInt(int);
    void writeLong(long);
    void writeFloat(float);
    void writeDouble(double);
};
```

规则 7.1.11 使用 explicit 显式地禁止类型的隐式转换

7.2 Operators 63

隐式类型转换往往无声无息地被执行,通过 explicit 便能通过编译器清晰地捕获的所有隐式转换的事件,以便供程序员进一步决策。

#### 规则 7.1.12 避免实现火车失事的代码

```
String outputDir = ctxt.getOptions().getScratchDir().getAbsolutePath();
```

使用火车失事形容这段代码,非常贴切。如果其调用链如果某一环节出现了问题,则整个调用将出现失败。这类串联的调用违反了 Demeter 法则, ctxt 对象包含了多个选项,每个选项中存在一个临时目录,每个目录都有一个绝对路径,所有的知识都毫无保留地暴露给了用户。

仔细分析一下代码,再看看其中一个模块是如何使用这个 outputDir 的。

```
String outFile = outputDir + File.SEPERATOR + className + ".class";
BufferedOutputStream(new
   FileOutputStream(outFile));
```

所有的一切都是为了创建指定名称的临时文件,理想的实现应该将所有本应该 隐藏的知识归并到 ctxt 中实现。

BufferedOutputStream bos = ctxt.createScratchFileStream(className);

# 7.2 **Operators**

规则 7.2.1 重载运算符必须保持原有操作符的语义,

如果重载运算符改变了程序员对固有知识的理解,将加大放错的几率。

# 规则 7.2.2 谨慎地使用转换运算符

转换运算符是一种危险的操作,它常常无声无息地让人犯错。谨慎使用,并非绝不使用,在合适的情况下,使用装换运算符,能够得到更为简洁的代码。

# 规则 7.2.3 优先使用前置 ++operator

这是提升效率的一种举措,提倡使用前置的操作运算符。尤其在操作重载了 + +operator 的类对象,例如迭代器,更应该使用 ++operator。

# 规则 7.2.4 使用 operator\*, operator-> 实现类的包装或修饰

operator\*, operator-> 操作符是提供包装和修饰功能的特殊工具,是一种典型的间接技术 $^1$ 。它的最大优势是为用户提供良好的、人性化操作接口。

以扩展了的 placement new 为例, 讲解 operator\*, operator-> 的使用。

```
#include <string.h>
#include <new>
template <typename T>
struct Placement
    void* alloc()
        memset(u.buff, 0, sizeof(u));
        return (void*)u.buff;
    void dealloc()
    {
        getObject()->~T();
    T* operator->() const
        return (T*)u.buff;
    }
    T& operator*() const
        return *(T*)u.buff;
    }
    T* getObject() const
        return (T*)u.buff;
private:
    union
        char
        short s;
        int
               i;
        long
              f;
        float
        double d;
        void* p;
        char buff[sizeof(T)];
    }u;
};
```

Placement 本质上就是一块内存,它是在原生内存上提供了一层直观的,人性

<sup>1</sup>软件工程有一条黄金定律:任何问题都可以通过增加一个间接层来解决。

7.2 Operators 65

化的操作接口。

众所周知,当定义一个对象的数组时,该对象的类必须提供一个默认构造函数。如下例,ReleasingRbList 如果定义了一个 ReleasingRb,则此时因为 ReleasingRb 没有提供对应的默认构造函数而出现编译错误。

Placement 能否发挥其优势,是解决此类问题的灵丹妙药;在需要创建对象的时候,再 placement new 出来,这也是一种典型的延迟初始化技术。

```
#include "base/Status.h"
#include "erab/ErabId.h"
#include "rb/RbId.h"
#include "base/Placement.h"
struct ReleasingRb
    ReleasingRb(const ErabId& erabId, const RbId& rbId);
    const ErabId& getErabId() const;
    const RbId& getRbId() const;
private:
    ErabId erabId;
    RbId
         rbId;
struct ReleasingRbList
    ReleasingRbList();
    bool contains(const ErabId& erabId) const;
    Status addReleasingRb(const ErabId& erabId, const RbId& rbId);
private:
    enum { MAX_UE_ERAB_NUM = 8 };
    Placement<ReleasingRb> relErabs[MAX_UE_ERAB_NUM];
```

```
#include "erab/ReleasingRbList.h"
#include "base/Assertions.h"

ReleasingRbList::ReleasingRbList() : n(0)
{
}

Status ReleasingRbList::addReleasingRb(const ErabId& erabId, const RbId& rbId)
{
    ASSERT_FALSE(contains(erabId));
    ASSERT_TURE(n < MAX_UE_ERAB_NUM);
    new (relErabs[n++].alloc()) ReleasingRb(erabId, rbId);
    return DCM_SUCCESS;
}

bool ReleasingRbList::contains(const ErabId& erabId) const
{
    for (BYTE i = 0; i < n; ++i)
    {
}</pre>
```

```
if(relErabs[i]->getErabId() == erabId)
{
     return true;
    }
}
return false;
}
```

relErabs[i]->getErabId()调用时,实际上调用了 Placement::operator->,但从实现上看,给用户调用提供了很大的灵活性和方便性,这还是得倚仗了 operator-> 带来的间接性的功劳。

There are two ways of constructing a software design. One way is to make it so simple that there are obviously no deficiencies. And the other way is to make it so complicated that there are no obvious deficiencies.



- C.A.R. Hoare

# 8.1 **TDD**

# 规则 8.1.1 TDD 遵循三定律

- 1. 在编写不能通过的测试前, 不可编写生产代码
- 2. 只可编写刚好无法通过的测试, 不能编译也算不通过
- 3. 只可编写刚好足以通过当前失败测试的生产代码

关于测试驱动请参考 Kent Beck 的著作《Test-Driven Development, by example》

0

# 8.2 **Clean Test**

# 规则 8.2.1 测试名称遵循 Given-When-Then

这是流行的 BDD, 行为驱动测试命名规范, 当阅读测试用例时, 或当测试失败时, 这样的命名风格非常有利于行为的描述。

摒弃原始的 Testxxx 的风格吧,因为它没有固定的规范,也不能清晰表达 TDD 的意图,更像在做一个测试。

# 规则 8.2.2 每一个测试一个概念

这是 SRP 在测试用例中的体现, 当测试用例失败的时候, 能够清晰地知道测试失败的原因。

一个概念往往只会有一个断言来描述, 出现数目众多的断言往往违背了此规则, 应避而远之。

#### 规则 8.2.3 测试应该像文档一样清晰

测试用例是理解系统行为的最佳途径,也是最实时,最权威的文档。

# 规则 8.2.4 测试更应该是像一个例子

测试不仅仅为了测试而测试, 更重要的是对系统行为的描述。

规则 8.2.5 设计面向特定领域的测试语言是值得的