

C++语言 程序设计

面向对象

计算机科学1992 Vol.19 No.2

③

基于C++的良好OOP风格法则

15-19

章远阳 杨芙清 方裕 (100871北京大学计算机科学技术系) TP314.71

摘 要

From the property of good style OOP(Object-Oriented Programming), we propose the good style OOP law suitable to C++ language—Demeter/C++ law, and give out the proof of its transformation rules and show an example to specify it.

一、前 言

所谓“程序设计风格”，通常是指由编译器对程序的源代码进行静态分析时所能确认的特性。目前，关于OOP风格有两种理解：

1. 采用非面向对象程序设计语言(OOPL)进行程序设计，使程序呈现出一定的OOP风格。

2. 采用OOPL遵循一定的规范或法则进行OOP，使程序呈现出良好的OOP风格。

在本文我们关注后者，在Demeter法则^[3]的基础上，以C++为背景，提出了一个采用C++进行良好风格OOP时所遵循的法则：Demeter/C++法则，并给出相应的证明和示例说明。

二、OOP风格

既然OOP被认为是八十年代的结构化程序设计，那么相应于结构化程序设计良好风格的特征之一——少用goto，什么是OOP良好风格的特征呢？

面向对象(OO)思想的两个核心概念是封装和继承，它们分别在“实例——类”和“子类——父类”两个层次上强调了模块(实例、类)的可重用性和可维护性，其关键是尽量降低模块之间的耦合度。我们认为OOPL支持OO思想，只是表明它仅提供了方便地(比较著易、安全和有效地)反映这一思想

的机制，但并不表明用OOPL编制的程序就一定能充分地达到OO思想的上述目的，这不仅和语言设施有关，更与程序设计方法有关。研究表明：不加约束地使用OOPL中的OO机制时，生成的系统仍然不能满足OO方法的初衷，如继承使用不当就会破坏封装性^[4]。因此，良好OOP风格的特征应当是以更好地降低模块间耦合度，增强模块的可重用性为目标。

在OO程序中，模块间的耦合反映在类对象之间方法的相互调用上，因此在程序设计时，应对方法中能访问的对象集合(通过发送消息调用其方法或变量)作一定的限制，并尽量使该集合为最小，使方法对周围环境对象的依赖性(耦合度)最小，相应降低其所属类对象和环境之间的耦合度，这一要求以程序设计法则的形式来表达，被称为Demeter法则^[3]：一个类的方法除了能访问自身结构或直接子结构(即表屋子结构)以外，不应以任何方式依赖于任何其它类的结构，并且每个方法只应对某个有限类集合中的相应对象发送消息。

我们认为Demeter法则在下述几个方面是支持软件工程的有关原则的：

1. 耦合度控制 耦合在OOP中的反映就是对象之间方法的调用/返回关系，Demeter

法则有效地减少了在某个方法内所能调用的方法数量,相应地增强了该方法的可重用性和软件的抽象层次。

2. 信息隐藏 在Demeter法则中体现为类对象的结构信息隐藏。如果我们按“part-of”关系将复合结构对象描述成“组成树(composite tree)”,则Demeter法则不允许方法直接访问组成树中的深层子结构,只允许访问其表层子结构。

3. 信息受控访问 在某些OOPL中(如C++^[1]),可以将信息说明为私有的(private),以保证信息的受控访问,而Demeter法则的着眼点是针对那些公有信息,在设计方法学上提供一组法则,使用户能按某种受控的方式访问它们,而不是在程序中通过语言设施说明将其隐藏起来。

4. 信息局部化 Demeter法则要求一个方法仅应与其紧密联系的类对象有关(同时限制了方法中发送消息的消息名),而与系统的其它部分无关,实现了类信息和消息名信息的局部化。

5. 减小模块界面 Demeter法则从程序设计方法的角度限制了方法所能访问的信息,从而减小了模块界面,这是因为,如果方法得到过多的信息,它就有可能破坏这些信息。

6. Demeter法则强调一个实体的语义只应取决于其表层子结构 因此遵循这一法则的OOP程序有助于采用指称语义的合成定律(compositionality principle)进行结构化的推导验证。

三、Demeter法则

上述Demeter法则(称为 L_0)只是根据



图1 Demeter法则的不同表达形式

OOP良好风格的特征描述的抽象、原则形式,具体运用时根据法则描述的层次(类、对象)不同,相应具有不同的表达形式,如图1所示。

L_1 ——类表达形式:

对于类C中的任何方法M, M中发送任何消息的接收对象必须属于下述类之一:

1. 类C本身。
2. 方法M的参量类和返回对象类。
3. 类C的实例变量所属的类(成员类)。
4. 对类C显式说明是可见的类。
5. 情形2中相应类的实例变量所属的类(成员类)。
6. 方法M中能直接引用的实例变量只允许是上述情形1, 2中类对象的实例变量。

L_2 ——对象表达形式:

对于类C中的任何方法M, M中发送任何消息的接收对象必须是下述对象之一:

1. 对象self本身。
2. 方法M的参量对象和返回对象。
3. 全局变量中包含的、或者方法M中生成的、和情形1, 2中相应对象是同类的对象。
4. 情形1, 2中相应对象所包含的实例变量对象(成员对象)。
5. 全局变量中包含的、或者方法M中生成的、和对类C显式说明可见的类是同类的对象。
6. 方法M中能直接引用的实例变量只允许是上述情形1, 2, 3中相应对象的实例变量。

就Demeter法则的两种表达形式,我们认为:法则的对象表达形式要求判定方法M中的消息接收者是否属于一个有限的对象集合,即要判定两个对象是否相等,其检测粒度是在对象层次;而法则的类表达形式要求判定方法M中的消息接收者是否属于一个有限的类集合,即要判定对象是否属于某个类,

其检测粒度是在类层次。既然“程序设计风格”是编译时的静态特性,而在编译时又难以判定对象的相等问题,这只能推迟到运行时解决,并且开销很大。因此,对象表达形式适用于无类型的OOP(如Smalltalk),而对于强类型的OOP(如C++),则类表达形式比对象表达形式更有效,因为这类语言能在编译时全部确认对象的类型信息。

正如结构化程序设计的良好风格法则并非对传统程序设计“包医百病”一样,Demeter法则也并不能解决OOP的所有“异常”,但对大部分OOP程序进行编译时风格的“规范化”依然是有效的。

四、Demeter/C++法则

1. Demeter/C++法则

上述法则是独立于具体OOP的,我们将其进一步推广到C++^[1]上,即给出Demeter法则的C++语言概念解释,以支持C++的良好风格OOP。考虑到C++的强类型性,因此我们选择法则的类表达形式,从而得到了Demeter/C++法则 L_9 :

对于类C中的任何成员函数M, M中能直接访问或引用的对象必须属于下述类之一:

1. 类C本身。
2. 成员函数M的参量类和返回对象类。
3. 类C的数据成员所属的类(成员类)。
4. 对类C显式说明是可见的类(可见度控制)。

5. 情形2中相应类的数据成员所属的类(成员类)。

6. 方法M中能直接引用的数据成员(无论其是否是类对象)只允许是上述情形1, 2中相应类对象的数据成员。

下面我们通过构造性的定理证明来说明对C++程序进行良好风格化的转换过程。

2. 证明

Demeter法则的实质是对方法所能访问的类模块范围进行限制,这种限制体现在:

1. 若访问的是结构信息,则只允许调用

相应类的表层子结构而非其深层子结构,但对结构信息的嵌套访问将会破坏这一限定。

2. 若调用的是方法,则只允许对所限定的对象发送消息,当发生方法的嵌套调用时,这一限定常被破坏,因为如果不引入中间参量,则嵌套方法的运行返回结果一般不一定在法则所限定的范围内。

因此,按C++的概念说,破坏Demeter法则的根源在嵌套的成员表达式,而转换的实质就是将其“展开”成“平坦”的成员表达式。

定理 任何C++程序都能转换成遵循Demeter/C++法则的等价形式。

证明: 设C++程序中出现的嵌套成员表达式为 $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1 \rightarrow m_2 \rightarrow m_3$ (在此略去有关参量的表示), 对象 a_0 的类是 A_0 , $a_0 \rightarrow m_0$ 的返回结果类是 A_1 , $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1$ 的返回结果类是 A_2 , $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1 \rightarrow m_2$ 的返回结果类是 A_3 , 即:

```
class A0{...; m0; ...};
```

```
class A1{...; m1; ...};
```

```
class A2{...; m2; ...};
```

```
class A3{...; m3; ...};
```

1. 设 m 是数据成员, 则转换规则为:

```
class A0{...; m0; ...};  $\Rightarrow$  class A0{
    ...;
    m0;
    m0' {this  $\rightarrow$  m0  $\rightarrow$  m1' ; }
    ...; };
```

```
class A1{...; m1; ...};  $\Rightarrow$  class A1{
    ...;
    m1;
    m1' {this  $\rightarrow$  m1  $\rightarrow$  m2' ; }
    ...; };
```

```
class A2{...; m2; ...};  $\Rightarrow$  class A2{
    ...;
    m2;
    m2' {this  $\rightarrow$  m2  $\rightarrow$  m3' ; }
    ...; };
```

相应地将 $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1 \rightarrow m_2 \rightarrow m_3 \Rightarrow a_0$

$\rightarrow m_0'$, 即在类 A_i 中引入方法 m_i' , 并只允许其直接访问类 A_i 的表层子结构 m'_{i+1} , 经代入替换后易知本转换是等价的。

2. 设 m_i 是函数成员, 则转换规则为:

```
class A0{...; m0; ...};  $\Rightarrow$  class A0{
    ...;
    m0;
    A1 arg1;
    m0' { this  $\rightarrow$  m0" (this  $\rightarrow$  m0); }
    m0" (A1 arg1) { arg1  $\rightarrow$  m1'; }
    ...};
```

对类 A_1, A_2 都进行类似的转换, 即在类 A_i 中引入中间参量 arg_{i+1} 、方法 m_i' 和 m_i'' , 并只允许方法 m_i'' 直接访问 arg_{i+1} , 从而将 $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1 \rightarrow m_2 \rightarrow m_3 \Rightarrow a_0 \rightarrow m_0'$, 经过代换易知, 本转换是等价的。

3. 上述情形 1, 2 是针对 $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow m_1 \rightarrow m_2 \rightarrow m_3$ 的, 对于 $a_0 \rightarrow m_0 \rightarrow \dots \rightarrow m_k$ ($k > 3$) 时, 不断重复采用上述 1, 2 中的转换规则进行归纳, 即可将其“展开”成 k 个“平坦”的成员表达式 $this \rightarrow m_i \rightarrow m'_{i+1}$ 或 $this \rightarrow m_i''$ (this $\rightarrow m_i$) 以及 $arg_{i+1} \rightarrow m'_{i+1}$, 以遵循 Demeter/C++ 法则的要求, 因此本定理成立。□

3. 示例说明

下面我们举例说明 C++ 程序的非良好风格向相应良好风格形式的转换:

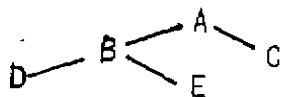


图2 复合结构类A

设类 A 是复合结构类, 其组成树如图 2 所示; B, C, D, E 为其嵌套成员类, 并在有关类中均提供一成员函数 $search(X *x)$, 以在相应类对象中搜索信息 x (x 是类 X 的对象指针), 如搜索成功则返回非零, 搜索是以前述组成树为目标, 按深度优先方式进行的, 相应的 C++ 程序形式可以是:

```
#define OK 1
```

```
class A {
```

```
public:
```

```
B *b;
```

```
C *c;
```

```
int search(X *x){
```

```
    if (b  $\rightarrow$  d  $\rightarrow$  search(x)) return OK;
```

```
    else if (b  $\rightarrow$  e  $\rightarrow$  search(x)) return OK;
```

```
        else c  $\rightarrow$  search(x);
```

```
}
```

```
};
```

```
class B{
```

```
public:
```

```
E *e;
```

```
D *d;
```

```
};
```

```
class C{
```

```
public:
```

```
int search(X *x){...}
```

```
};
```

```
class D{
```

```
public:
```

```
int search(X *x){...}
```

```
};
```

```
class E{
```

```
public:
```

```
int search(X *x){...}
```

```
};
```

```
class X{...};
```

可以看到成员函数 $A::search(X *x)$ 中的嵌套成员表达式 $b \rightarrow d \rightarrow search(x)$ 和 $b \rightarrow e \rightarrow search(x)$ 破坏了 Demeter/C++ 法则, 因此必须将其进行转换。由于 d 为数据成员, 则采用上述定理证明中情形 1 的转换规则, 将该嵌套成员表达式“展开”, 相应地将程序转换成: (由于此时嵌套成员表达式位于成员函数内部, 则 $this$ 可以省去)

```
class A{
```

```
public:
```

```
B *b;
```

```
C *c;
```

```
int search(X *x){
```

```
    if (b  $\rightarrow$  search(x)) return OK;
```

```
    else c  $\rightarrow$  search(x);
```

```
}
```

```

{
class B{
public,
    E *e;
    D *d;
    int search(X *x){
        if (d->search(x)) return OK;
        else e->search(x);
    }
};

```

五、小 结

综上所述,我们在指出OOP良好风格特征的基础上,基于Demeter法则,提出并证明了适用于C++的良好OOP风格法则——Demeter/C++法则及其转换方法。

关于Demeter/C++法则,可供进一步考虑的问题包括:

1. 由于该法则中的类型可以在C++编译时静态确认,因此可以在C++编译器的类型检查部分嵌入对Demeter/C++法则的静态检查,在编译器中设置相应的任选项,供用户选择是否由编译器“强制地”进行C++的良好OOP风格检查。

2. 开发一个将非良好OOP风格的C++程

序转换到相应良好风格形式的转换工具。

3. 对Demeter法则按其它OOP(如Smalltalk)的概念进行解释,以得到适用于相应OOP良好风格程序设计的Demeter法则。

参 考 文 献

- [1] Bjarne Stroustrup, The C++ Programming Language, Addison-Wesley, 1986
- [2] B. J. Cox著, 杨美清, 章远阳, 陈钟译, 面向对象计算: 一种循序渐进的途径, 北京大学出版社, (待出版)
- [3] K. Lieberherr, I. Holland & A. J. Riel, Object-Oriented Programming, An Objective Sense of Style, Proc. of OOPSLA'88, pp323-334
- [4] A. Synder, Encapsulation and Inheritance in Object-Oriented Programming Languages, Proc. of OOPSLA'86, pp38-45
- [5] Peter Wegner, Dimensions of Object Based Language Design, Proc. of OOPSLA'87, pp168-181
- [6] 杨美清, 方裕, 章远阳, 分类机制与面向对象程序设计, 计算机工程, (待发表)

下期主要内容预告

机器翻译与自然语言处理的现状与趋势
 面向对象程序设计中的类型理论
 程序设计语言中的值与对象
 分布式数据库管理系统C-PÖREL之回顾
 时态数据库述评
 基于逻辑规则的递归查询之自底向上处理
 面向对象数据库中的版本管理模型
 人工智能与软件工程