

第三部分 参考资料

第 1 章 术语大全

1. 抽象

abstract

抽象是不能被直接实例化的类、用例、信号、其他类元或其他泛化元素，它也可以用来描述没有实现的操作。反义词：具体(concrete)。

见抽象操作(abstract operation)，可泛化元素(generalizable element)。

语义

抽象类是不可被实例化的类，即它可以没有直接实例，这既可能是因为它的描述是不完整的（如缺少一个或多个操作的方法），也可能是因为即使它的描述是完整的它也不想被实例化。抽象类是为了以后说明。抽象类必须有可能含有实例的后代才能使用，一个抽象的叶类是没用的（它可以作为叶在框架中出现，但是最终它必须被说明）。

具体类可以没有任何抽象操作（否则，它必为抽象的），但是抽象类可以有具体操作。具体操作是可以被实现一次并在所有子类中不变地使用的操作。在它们的实现中，具体操作可以只使用声明它们的类所知道的特征（属性和操作）。继承的目的之一即将这些操作在抽象的超类中分解以使得它们可以被所有的子类分享。一个具体操作可以是多态的，即后代类中的方法优先于它，但是它也可以不必是多态的，它可以是一个叶操作。一个所有操作都被实现的类可以是抽象的，但是这一点必须被明确声明。一个有着一个或多个未实现操作的类自然是抽象的。

同样的语义也适用于用例。抽象的用例定义了行为的片断，这个行为自己不能出现，但是它可以通过泛化、包括或扩展关系在具体用例的定义中出现。通过在抽象的用例中分解公用的行为，模型变得更小和易于理解。

类似的关系也存在于其他的类元和泛化元素中。

表示法

抽象类或抽象操作的名字用斜体字表示。关键字 abstract 可以放置在位于名称下面或后面的特性表中，如 Account {abstract}。

见 class name。

示例

图 13-1 表示一个抽象类 Account，它有一个抽象操作 computeinterest 和一个具体操作 deposite。两个具体子类已经被声明了。因为子类是具体的，所以它们每一个必须实现操作 computeinterest。属性总是具体的。

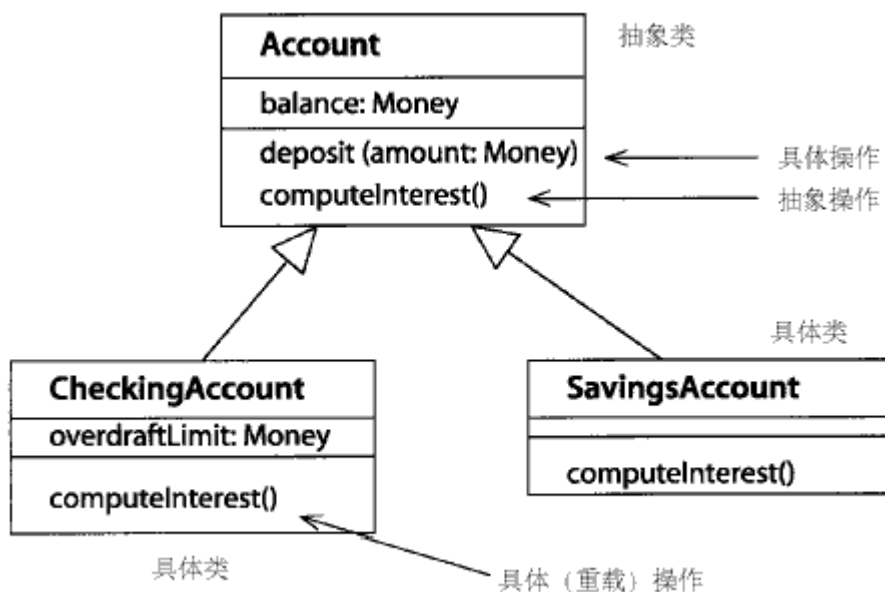


图 13-1 抽象和具体的类

讨论

将一个类建模成抽象的或具体的，其间的差别并不像它第一次出现时那么清晰和基本。它更像有关模型的设计结果而不是继承特性。在设计的发展过程中，类的状态可能发生变化。如果将列举出所有可能性的子类加入到具体类中，那么这个具体类可以建模成抽象的。如果子类之间的差别被认为是不必要的且被删除，或者这些差别用属性值而不是用不同的子类表示，那么这个抽象类可以建模成具体的。

简化决定的方法之一是采纳以下设计准则：所有的非叶类必须是抽象的（除了某些为了以后说明的抽象叶类外，所有的叶类必须是具体的）。这并不是 UML 的规则，它既可以被采用也可以不被采用，设计这个“抽象超类”规则的原因是超类上可继承的方法和具体类上的方法经常有不同的需求，这种需求并不能被单个方法很好地实现。超类中的方法被迫做两种事：定义能被所有后代观察到的通用例子和为特定类实现通用例子。但是这两个目标经常发生冲突。相反，一个非抽象的超类能被机械地分离到一个抽象的超类和一个具体的叶子类中。抽象的超类包含被所有子类继承的方法；具体的子类包含所有特定的可实例化类要求的方法。在抽象的超类规则后也允许在保持特定具体类型的变量或参数与保持着超类的任何后代的变量或参数之间存在完全的区别。

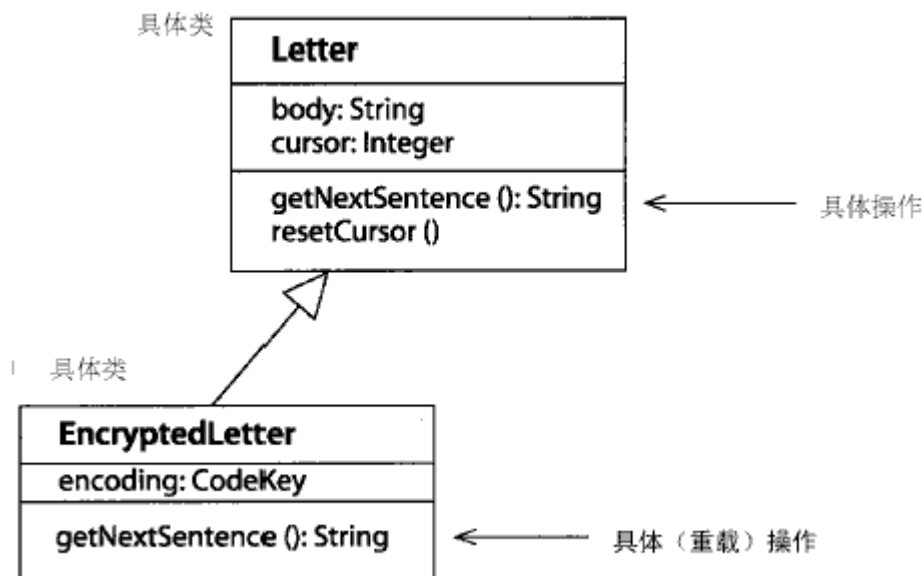


图 13-2 具体的超类产生的模糊性

在图 13-2 中，考虑类 `Letter` 的声明，它并没有遵循抽象超类规则。该类有一个 `getNextSentence` 操作，它返回下一个还没有读的句子的明文，还有 `resetCursor` 操作，它将鼠标置回开始处。而子类 `EncryptedLetter` 表示已经被加密的字母。操作 `getNextSentence` 重载被重载因为明文在被返回前必须要解密。操作的实现完全不同的。因为 `Letter` 是一个具体超类，所以（非重载）是不可能的。普通 `Letter` 类或 `EncryptedLetter` 子类中。

抽象超类方法用于辨别抽象类 `Letter`（它既可能是加密的字母，也可能是未加密的字母）并且加入类 `NonEncryptedLetter` 以表示具体例子，如图 13-3。在这个例子中，`getNextSentence` 是一个被每个子类实现的抽象操作，`resetCursor` 是一个在所有子类中相同的具体操作。这个模型是对称的。

如果遵循抽象类规则，那么抽象类声明能从类层次中自动确定，并且在图中表示它也是多余的。

声明一个抽象类一般是没用的，但有一个例外：当抽象类作为一组全局类作用域的属性和操作的通用命名空间时可以被声明。这种情况较少，大部分用于处理非面向对象语言的编程时，建议用户在大多数情况下不要用它。全局值通过引用全局依赖关系违反了面向对象设计的精神。单实例类可以以更扩展的方式提供同样的功能（可参见 [Gamma-95]）。

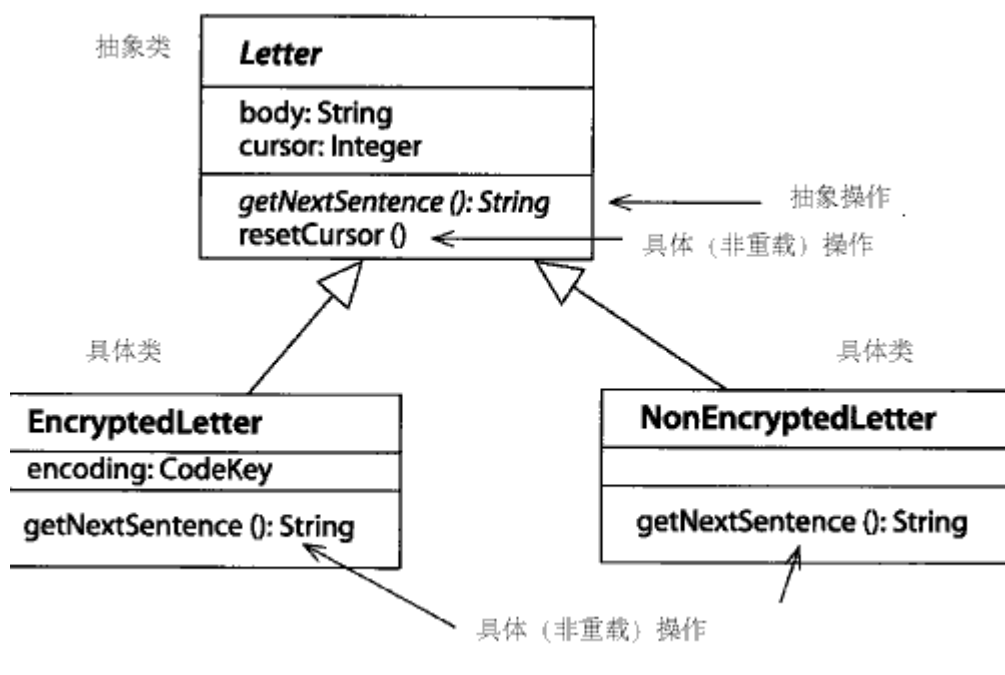


图 13-3 抽象超类避免模糊性

2. 抽象类

abstract class

抽象类是可能不会被实例化的类。

见抽象。

语义

抽象类可能没有直接实例，可能有间接实例（通过它的具体后代）。

见抽象的讨论。

3. 抽象操作

abstract operation

抽象操作缺少实现，即它只有说明而没有方法。实现必须被具体后代类补充。

见抽象，generalizable, inheritance, polymorphic。

语义

如果一个操作在类中被声明为抽象的，那么该操作缺少在类中的实现，且类本身也必须是抽象的。操作的实现必须由具体的后代来满足。如果类继承了一个操作的实现但是将操作声明是抽象的，那么抽象的声明就使类中被继承的方法无效。如果一个操作在类中被声明是具体的，那么类必须满足或继承从祖先那里得到的实现，这个实现可能是一个方法或调用事件。如果操作在类中根本没有被声明，那么类继承从它的祖先那里得到的操作声明和实现。

操作可以作为方法或由调用事件触发的状态机转化而实现。每个类可以声明它自己的方法、操作的调用事件或者继承祖先的定义。

表示法

抽象操作的名称用斜体字表示，如图 13-4，而关键字 `abstract` 可以放在操作特征标记后的特性表里。

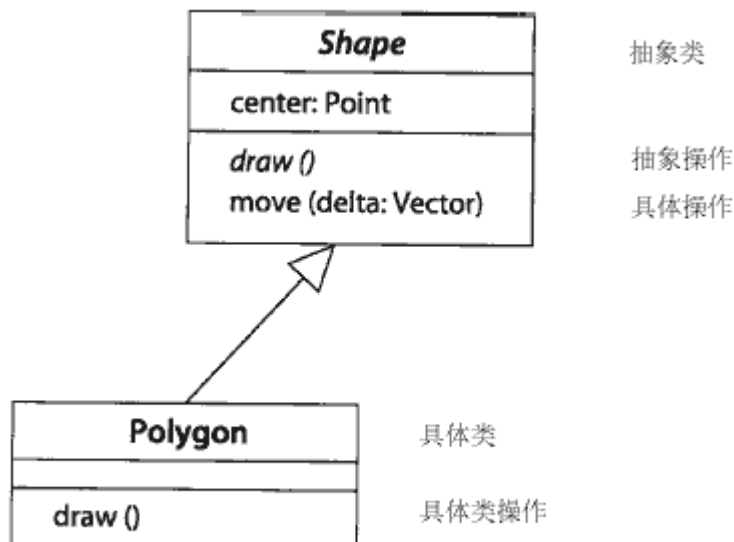


图 13-4

讨论

继承概念的最大用途是支持能被每个具体后代类有区别地实现的抽象操作。抽象操作允许调用者在不知道哪个对象的类是目标的情况下使用操作(假设目标对象通过作为一个抽象类的间接实例支持这个操作，并且这个抽象类有抽象操作的声明)。这种多态操作的重要性在于，决定对象种类的职责从调用者转换到了继承机制。不仅调用者不会有写例子声明的麻烦和代价，并且调用者也不必关心抽象类的哪个子类会存在。这意味着附加子类将与新的操作实现一起被加入。因此，抽象操作、多态和继承在不必改变使调普通行为代码的情况下，通过加入新的对象和行为促进系统的升级。这大大减少了系统升级的时间，更重要的是，它降低了偶然的不协调的可能性。

4. 抽象

abstraction

抽象是确认一事物本质特征的行为，这种行为将这个事物与其他所有事物区分开来。抽象涉及到通过观察几组事物的本质公共特性来查找它们的共同点。抽象往往涉及到观察者的观点和目的；不同的目的导致同一事情的不同抽象。所用的建模过程都涉及到抽象，通常存在与不同目的的不同层次上。

抽象是一种将不同层次上的同一概念的两种元素联系起来的依赖关系。
见派生、实现、精化、跟踪。

语义

抽象依赖关系是不同抽象层上的两个元素之间的关系，比如在不同模型中、不同准确度上、不同具体性上或不同优化层中的描述。通常，两个描述不会被同时用到。正常情况下，一个元素比另一个更详细一些，客户元素比提供者元素更详细。如果不明确哪

个元素更详细，那么两个元素都可以建模成客户。

抽象依赖关系的构造型是跟踪(关键字 trace)、精化(关键字 refine)、实现(关键字 realize)和导出(关键字 derive)。

表示法

抽象依赖关系表示成从客户元素指向提供者元素的箭头，并附有关键字《trace》、《refine》或《derive》。实现依赖关系有它自己特殊的表示符号，表示成指向提供者元素的有着封闭三角形的虚线箭头。

元素之间的映射可以作为约束附加在关系上。

标准元素

derive, refine, trace。

5. 访问

access

访问是一种许可依赖关系，允许一个包引用另一个包中的元素。

见 friend、import、visibility。

语义

一个包(客户)如果要引用另一个包(提供者)内的元素，那么它必须引入一个包，该包包括客户包到提供者包的《access》或《import》依赖关系上的元素。一个包可以隐含地获得对由包含该包的任何包所引入的包的访问权(即，嵌套包可以看到包含包可以看到的一切)。

包中的元素可以访问包内所有可见的元素。可见性规则可以总结如下：

- ※ 一个包中定义的元素在同一个包中是可见的。
- ※ 如果一个元素在一个包中是可见的，那么它对所有嵌套在这个包中的所有包都是可见的。
- ※ 如果一个包访问或引入另一个包，那么在要被引入或访问的包中定义为公共可见性的元素对引入包都是可见的。
- ※ 如果一个包是另一个包的孩子，那么所有在父包中定义为公共的或受保护的可见性的元素对子包是可见的。
- ※ 访问或引入依赖关系是不能传递的，如果 A 能看到 B，且 B 能看到 C，这并不意味着 A 能看到 C。
- ※ 结论：除非一个包能够访问它的嵌套包且嵌套包的内容是公共可见的，否则这个包不能看到它自己的嵌套包的内部。

下面是有关可见性的更深一步的规则：

- ★ 如果一个类元的内容，如它的属性和操作以及嵌套类，在类元中具有公共可见性，那么它们在包中是可见的。请注意一个子系统的未组织的内容是由上面提到的包规则指导的，但是任何子系统本身的属性或操作由这条规则指导。
- ★ 如果一个类元的内容有公共的或受保护的可见性，那么它们对后代类元是可见的。
- ★ 一个类元的所有内容对类元内的元素都是可见的，包括类元的方法或状态机中的元素。

一般情况下都会涉及到对等包中的元素。在这种情况下，一个元素能看到它自己包内的所有元素和被它所在包引入的包的具有公共可见性的所有元素。一个类可以看到其他类中的公共特征。一个类也可以看到它的祖先的受保护的特征。

表示法

访问依赖关系用一个从客户包指向提供者包的虚箭头表示。箭头用关键字«access»作为标号。

讨论

图 13-5 为一个两个包间的对等层访问的例子。包 P 能够访问包 Q，但是包 Q 不能访问包 P。P 包中的类 K 和 L 能看到包 Q 中的类 M，但是它们看不到私有类 N。除了具有公共可见性的类 K 之外，类 M 和 N 看不到包 P 中的任何类，因为包 Q 不能访问包 P。要想一个类对对等包是可见的，这个类必须具有公共可见性，并且它的包必须被对等包访问或引入。

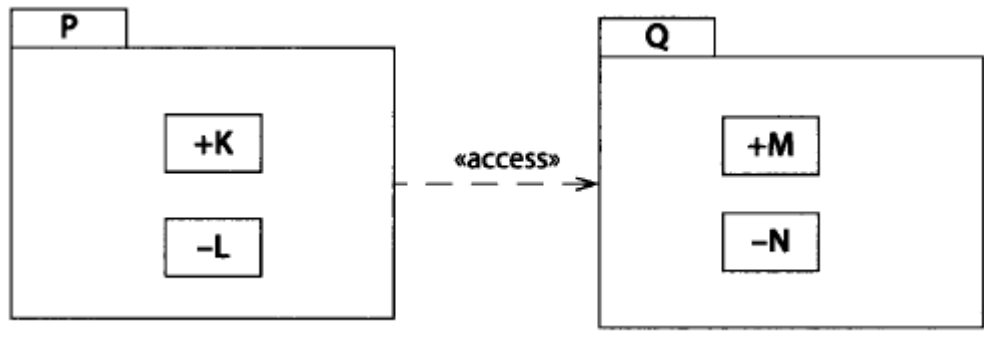


图 13-5 对等访问

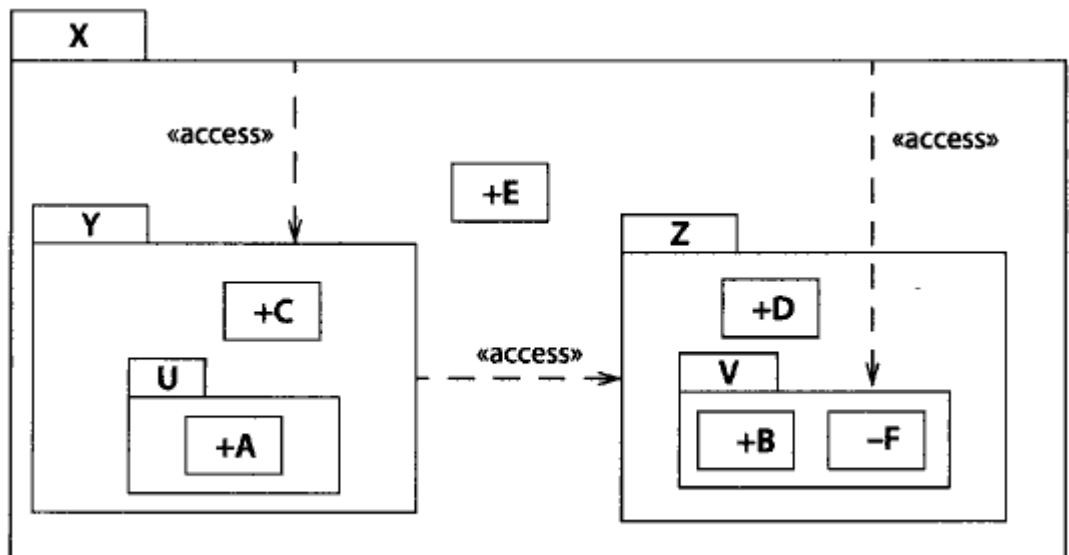


图 13-6 访问规则

图 13-6 为一个有关可见性和访问声明的更复杂的例子。元素名字前的符号代表了它的可见性：+代表公共的，#代表是受保护的（只对后代可见），-代表是私有的（对外

界是不可见的)。

类 A 能看到 C 和 E 因为它们包含在包 Y 和 X 内。

类 C 和 A 能够看到 D，因为包 Y 引入了包 Z。类 A 嵌套在包 Y 中并且能够看到 Y 能看到的一切。

类 A、C 和 E 能看到 B，因为它们嵌套在包 X 中，而 X 引入包含 B 的包 V，但是，它们看不到 F，因为 F 在它的包 V 中是有私有可见性。所以，类 F 在包 V 外是看不到的。

类 E 看不到 D 因为 D 在包 Z 中，而 Z 并没有被包 X 访问。

类 C 和 E 都看不到 A。类 A 在包 U 中，U 没有被任何包访问。

类 B 和 F 能够看到类 D 和 E，D 和 E 建立在包含包中。它们也能看到 C，C 在包 Y 中，而包 Y 被包含包访问。虽然 F 是私有的，但这并不影响它看到其他的类，而其他的类看不到 F。

类 B 和 F 能够互相看到，因为它们在一个包中。类 F 对外面的包中的类是私有的，但对它自己包中的类不是这样。

6. 动作

action

动作是可执行的原子计算，它导致模型状态的改变和返回值。对比：activity。

见 entry action, exit action, transition。

语义

动作是一个原子计算，即它不会从外界中断。动作可以附属于状态机中的转换（在两个状态之间或在一个状态中）或交互中的某一步。通常，它是一个的或近似原始的在系统状态的操作，也常常位于一个独立对象的状态上。典型动作有分配属性值、访问属性或链接的值、创建新的对象或链接、简单算法和向别的对象发送信号。动作是行为建立之外的步骤，动作的意思是指“快速”计算，以使得系统的反应时间不会被减少。系统可以同时执行几个动作，但是动作的执行应该是独立的。

动作也可以附属于转换，当转换被激发时动作被执行。它们也可以作为状态的入口动作和出口动作出现。这些动作由进入或离开状态的转换触发。所有动作都是原子的，即它们执行时完全不会被别的动作所干扰。

活动也是一种计算，但是它可以有内部结构并且会被外部事件的转换中断，所以活动只能附属于状态中，不能附属于转换。与动作不同，虽然活动自己也能中断，但是如果外界不中断它，它可以无限期地持续下去。而动作则不能从外部中断并且可以附属于转换或状态的入口或出口，而非状态本身。

结构

动作包括一个目标对象集合、一个对将要被发送的信号或将要被执行的动作的引用（即请求）、一张参量值表和一个可选的用于指明迭代的递归表达式。

- ★ 对象集合。对象集合表达式产生一个对象的集合。在许多情况下，这个集合包含一个独立的固定的对象。有给定参量表的消息拷贝被同时发送到集合中的每个对象，即广播到每个对象。每个目标独立接收和处理消息的单独的实例。如果集合是空的，那么什么都不会发生。
- ★ 请求。指明一个信号或声明一个操作。信号被发送到对象，操作被调用（对于具有返回值的操作，对象集合必须包含一个对象）。

- ★ 参量表。参量表列表。当赋值的时候，参量表中的值必须与信号或操作的参数相一致。参量被作为发送或调用的一部分。
- ★ 再发生。一个迭代表达式，说明需要执行多少次动作，并指定迭代变量（可选）。这个表达式也可以描述一个条件动作（即进行一次或不进行）。

几种动作

- 赋值动作。赋值动作将一个对象的属性值设置定为给定值。该动作包含一个对目标对象的表达式、对象属性的名字和一个被分配到对象内属性槽的值的表达式。
- 调用动作。调用动作导致一个对象上操作的发生，即该对象上操作的调用。该动作包含一个消息名、一张参量表表达的表和一個目标对象集合表达式。目标可能是一个对象集合。在这种情况下，调用同时发生并且操作不会有返回值。如果操作有了返回值，那么它必须有一个对象作为目标。

调用动作是同步的。调用者在再次接收控制之前等待被调用操作的完成。如果操作被作为调用事件实现，那么调用者在再次接收控制之前一直等待，直到接收者执行被调用触发的转换。如果操作的执行返回了值，那么调用者在它再次接收到控制时接受了这些值。
- 创建动作。创建动作导致了对象的实例化和初始化（见 Creation）。该动作包含一个对类的引用和一个可选的带有参量表的类作用域操作。动作的执行创建了一个类的新的实例，其属性值从计算它们的初始值表达式中得到。如果一个明确的创建动作被给定，那么它将被执行。操作常常会用创建动作的参量值覆盖属性值的初始值。
- 销毁动作。销毁动作导致目标对象的销毁，该动作有一个针对对象的表达式。销毁动作没有其他的参量。执行该动作的结果是销毁对象及到它的所有链接及所有组成部分（见 composition）。
- 返回动作。返回动作导致了一个到操作调用者的控制转换。该动作只允许在被调用使用的操作中存在。该动作包含一个可选的返回值表，当调用者接收到控制时该表对调用者是有效的。如果包含的操作被异步使用，那么调用者必须明确地选择返回消息（作为一个信号），否则它将会遗失。
- 发送动作。发送动作创建了一个信号实例并且用通过计算动作中的参量表达式得到的自变量初始化这个信号实例。信号被送到对象集合里的对象，这些对象通过计算动作中的目标表达式而得到。每一个对象接收它自己的信号拷贝。发送者保持它自己的控制线程和收益，且发送信号是异步的。该动作包含信号的名称、一张信号参量表表达式表和对目标对象的对象集合表达式。
- 如果对象集合被遗漏，那么信号被发送到由信号和系统配置决定的一个或多个对象。例如，一个异常被发送到由系统策略决定的包含作用域。
- 终止动作。终止动作引起某种对象的销毁，这个对象拥有包含该动作的状态机，即该动作是一种“自杀”行为。其他对象会对对象的销毁事件做出反应。
- 无解释动作。无解释动作，一种控制构造或其他构造的动作。

表示法

UML 没有一种固定的动作语言，它希望建模者使用一种实际的编程语言去编写动作。下面对 OCL 的改编是为了写动作伪代码，但这并不是标准的一部分。

赋值动作

```
target: =expression
```

调用动作

```
object-set.operation-name(argument list, )
```

创建动作

```
new class-name(argument list , )
```

销毁动作

```
object.destroy()
```

返回动作

```
return expression list ,
```

发送动作

```
object-set.signal-name(argument list,)
```

终止动作

```
terminate
```

无解释动作

```
if (expression) then (action) else (action)
```

如果需要明确区别调用与发送，关键字 call 和 send 可以作为表达式的前缀，它们是可选的。

讨论

UML 规格说明定义了一组动作，同时也说明在实际实现中可以用支持工具加入其他动作。这个决定是为了平衡精确性需求和开发者使用多种具有很广泛语义概念的目标语言的需要。编程语言的执行语义的变体要比数据结构和有用的控制构造集合中的变体多。不考虑理论上的可行性，微小的区别很难在语言中与实际的方式对应上。选择一种编程语言作为动作语言的基础会降低别的语言的作用，且动作的语义会留下一些不完整性和二义性，而这也是我们所不希望的。如果想使语义更准确些，UML 必须与一种动作语言相结合。有些批评者说因为 UML 太自由了，所以它并不精确，但是它的不精确程度不会超过它所选择的动作语言的不精确程度。UML 的真正缺陷是它没有实现动作和其他表达式的多语言表示，但是在今天的多语言世界上这几乎是不可能的。

7. 动作表达式

action expression

动作表达式是决定动作或动作顺序的表达式。

讨论

UML 并没有说明一个动作表达式的语法结构，由支持工具来负责这项工作。我们希望不同的使用者可以用编程语言、伪符号，甚至自然语言来表示动作。更精确的语义需要详细的设计，这也是许多用户会用到实际编程语言的地方。

8. 动作顺序

action sequence

动作顺序是被连续执行的一组动作，它是动作的一种。

语义

动作顺序是一组动作，这些动作被连续地执行。整个序列被看作是一个原子单元，即它不能被中断。动作顺序即一种动作，故也可以被附加到转换和交互。

表示法

动作顺序用一个字符串表示，包含一系列由分号分隔开的动作。

如果动作用一种特定的编程语言表示，那么动作对声明序列的语法可以被替代使用。

示例

```
count:=0; reservations.clear (); send kiosk.firstScreen()
```

9. 动作状态

action state

动作状态的用途是执行动作并转换到另一个状态。

见 activity state, completion transition。

语义

动作状态的目的是执行一个入口动作，在这之后进行向另一个状态的完成转换。动作状态是原子的，即它不能被外部事件的转换中断。从理论上讲，它表示一个可以在忽略不计的时间内完成并不与同时发生的其他动作相互作用的计算。而实际上，它需要时间来执行，但是时间要比可能发生事件需要的反应时间要短。它不能有由事件触发的转换。动作状态没有子结构、内部转换或内部活动。它是一种哑状态，可用于把状态机组织成逻辑结构。它通常有一个输出的完成转换。如果有监护条件，则可能有多种输出的完成转换，所以也代表了一个分支。

表示法

动作状态并没有特殊的表示符号。它可以表示为具有入口动作的原始状态，也可以表示为一个活动状态。

10. 激活

activation

激活是操作的执行。激活（也叫做控制期）表示一个对象直接地或通过从属操作完成操作的过程。它对执行的持续时间和执行与其调用者之间的控制关系进行建模。在传统的计算机和语言上，激活对应栈帧的值。

见 call, sequence diagram。

语义

激活是执行某个操作的实例，它包括这个操作调用其他从属操作的过程（见 Call）。

其内容包括一个只能访问激活的局部变量的集合、一个方法内的当前位置（或其他行为描述）和一个表示调用内容的激活的引用（当当前激活终止时，它将恢复控制）。没有返回引用的激活必定是在一个主动类对象的状态机上的转换的结果，当转换完成时，状态机简单地等待下一个事件。

请注意这个定义将一个普通过程描述成可以在一个典型的冯·诺依曼机上实现。但是它以一种普通的方式表示即它也适用于分布环境，该环境中没有共享内存并且在不同的内存空间中堆栈包含一张被链接的激活表。

表示法

激活在顺序图中用一个细长的矩形框表示，它的顶端与激活时间对齐而底端与完成时间对齐。被执行的操作根据不同风格表示成一个附在激活符号旁或在左边空白处的文字标号。进入消息的符号也可表示操作。在这种情况下，激活上的标号可以被忽略。如果控制流是过程性的，那么激活符号的顶部位于用来激发活动的进入消息箭头的头部，而符号的底部位于返回消息箭头的尾部。

如果有多个对象的并发活动，那么每个激活表示一个并发对象的执行。如果对象之间不进行通信，那么并发激活是独立的且它们的相对执行次数是不相关的。

在过程代码中，激活表示一段持续时间，在这段时间中过程或者被初始过程调用的从属过程是活动的。换言之，所有活动的嵌套过程激活被同时表示。这些同时发生的嵌套激活是传统计算机的计算栈帧。对于激活的对象的第二次调用而之，第二次激活的符号第一次激活符号的右边，这样它们好像叠加了起来。被叠加的调用可以嵌套于任意的深度。调用可以针对同一个操作（即递归调用），也可以针对用一个对象的不同操作。

示例

图 13-7 表示由调用引起的激活，包括递归调用。

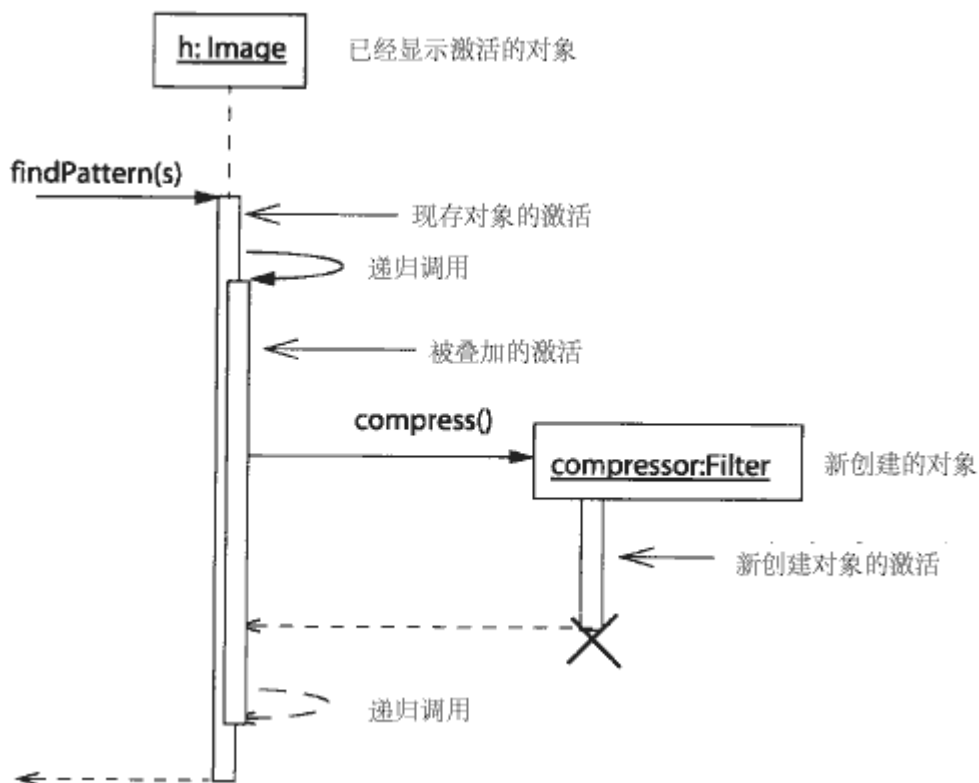


图 13-7 激活

11. 活动的/主动的

active

活动状态是已经被进入且没有退出的状态，由一个对象保持。

见 active class, active object。

语义

当进入一个状态的转换被激发后，这个状态变多活动的；当离开这个状态的转换激发时，这个活动的状态不再活动。如果一个对象有一个控制线程，那么至少有一个状态是活动的（在退化的例子中，类只有唯一的状态，在这种情况下，一个事件的反应总是相同的）。如果一个状态在一个对象的类的状态机中是活动的，那么这个对象被认为是拥有这个状态。

一个对象可以同时拥有多个状态，活动状态的集合叫做活动状态配置。如果一个嵌套的状态是活动的，那么包含它的所有状态都是活动的。如果对象允许并发性，那么多个并发的子状态可以是活动的。每个转换至多影响活动状态配置中的数个状态。转换中没有被影响的活动状态仍然是活动的。

一个组成状态可以是顺序的或是并发的。如果这个状态是顺序的和活动的，那么它的后继子状态的一个是活动的。如果这个状态是并发的和活动的，那么它的后继子状态的每一个都是活动的。即，一个组成状态扩展成一个活动子状态的与或树，在它的每一层，特定的状态是活动的。

构造跨越组成状态边界的转换时必须保持这些并发性约束。一个顺序组成状态中的转换通常有一个源状态和一个目标状态。激发这样一个转换并不改变活动状态的数量。对并发组成状态的每个子区域，并发组成状态的转换通常有一个源状态和一个目标状态。这样一种转换叫做分叉。如果一个或多个作为目的地的区域被忽略，那么每个被忽略的区域的初始状态被隐含当作目的地；如果其中的一个区域缺少初始状态，那么模型是病态的。激发这种转换增加了活动状态的数量。从并发组成状态退出时，则刚好相反。

见 state machine，其中包含有关并发状态和复杂转换语义的详细讨论。

示例

图 13-8 的上部为一个状态机的例子，它既有顺序的又有并发的组成状态。转换被忽略。图的底部表示可以并发活动的状态的不同配置。在这个例子中，有四种可能的活动状态的配置。只有叶状态是具体的，而更高层次的状态是抽象的，即一个对象可以不属于这些状态也可以不属于它们的嵌套叶状态。举个例子，不属于 Q 的子状态的对象可不属于状态 Q。因为 Q 是并发的，所以如果 Q 是活动的，C 和 D 也必须是活动的。每个叶状态对应一个控制线程。在更大的例子中，可能的配置数量成指数增长，而且不可能将它们全部表示出来。

图 13-8 并发活动状态。

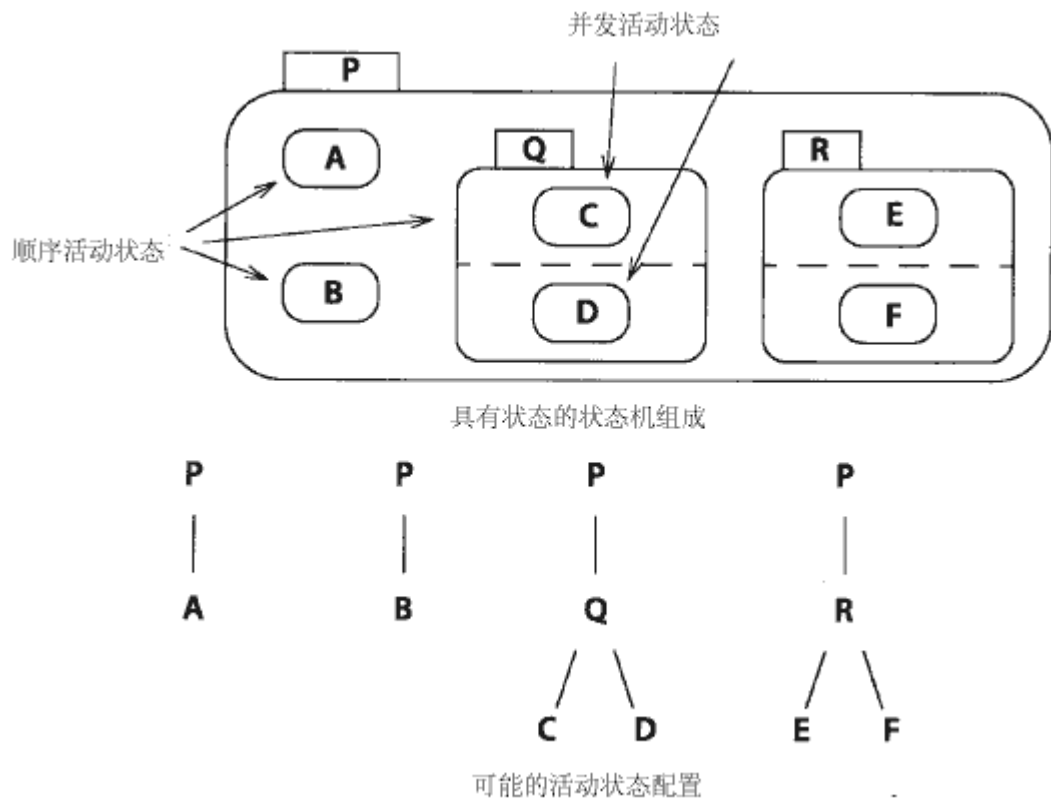


图 13-8 并发活动状态

12. 主动类

active class

主动类的实例是主动对象。

见 active object。

语义

主动类的实例是主动对象，主动类的构造型是进程和线程。

表示法

主动类用深色边线的框。

举例

图 13-9 表示一个主动类和其被动类的类图。图 13-10 表示含有对应于这个模型的主动对象的协作图。

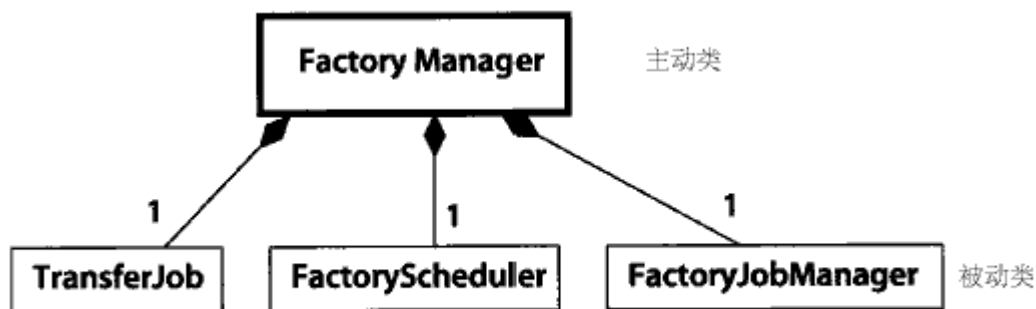


图 13-9 主动类和被动类

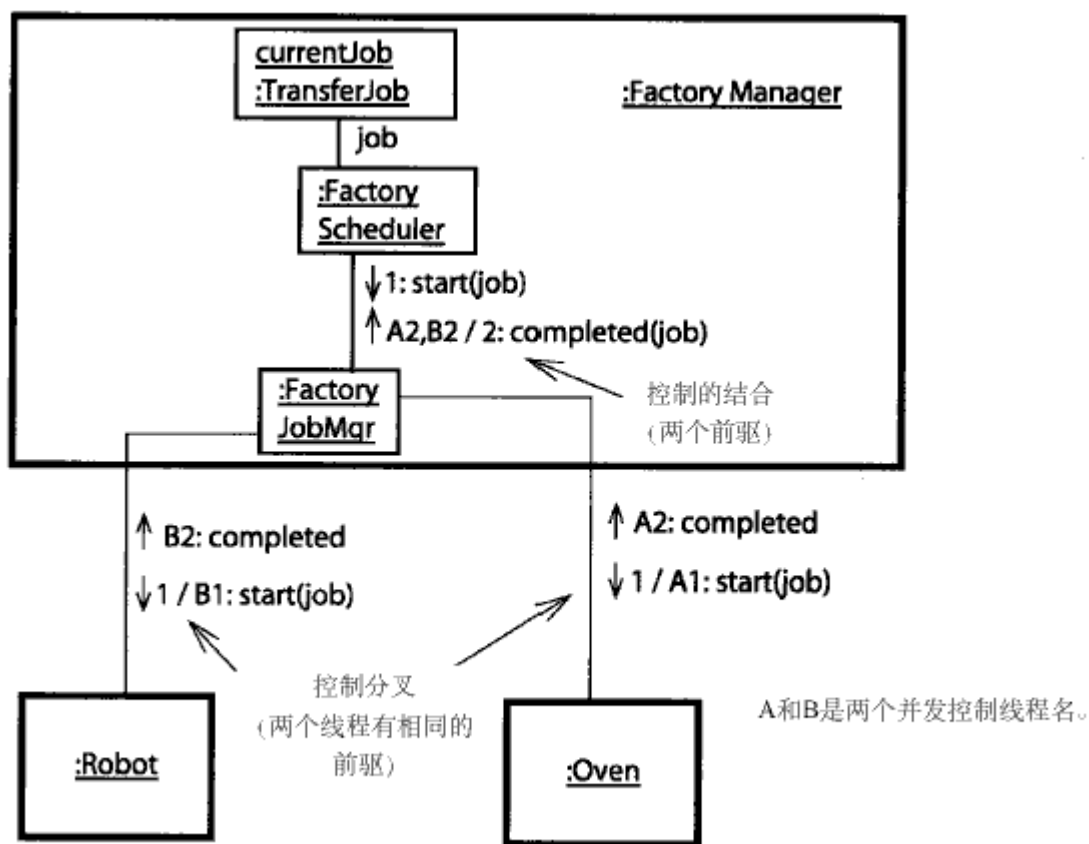


图 13-10 主动对象和并发控制间的合作

13. 主动对象

active object

主动对象拥有一个控制线程并且能初始化控制活动，它是一个主动类的实例。

见 passive object, process, thread。

语义

一个主动对象不在另一个线程、栈帧或状态机内运行。在整个系统的执行中，它具有独立的控制期。从某种定义来说，它是一个线程。每个主动对象是不同的执行集中点；主动对象不是再进入的，并且如果没有附加对象的创建递归执行是不可能的。

主动对象是传统计算机术语中执行栈帧的基础。一个主动对象的创建初始化了一个新的状态机实例。当状态机执行转换时，一个执行栈帧被建立并且一直存在直到转换动作完成，且对象等待外部引入。因此，一个主动对象不在另一个对象的作用域内运行。它能被另一个对象的动作创建，但是一旦被创建，它就独立存在。创造者可以是一个主动的或被动的对象。主动对象用事件驱动。别的对象对它的操作应该作为调用事件由主动对象实现。

被动对象可以作为动作的一部分由另一个对象创建。它有自己的地址空间。被动对象没有控制线程。它的操作在一个主动对象的栈帧内被调用。然而，它可以有一个状态机来建模，来表示由于对它的操作引起的状态的改变。

一个传统的操作系统进程最好等同于一个主动对象。操作系统线程可以由或不由主动对象实现。

主动-被动的区分基本上是一个设计决定而且不限制对象的语义。主动的或被动的对象都可以有状态机，它们还能交换事件。

表示法

主动对象的协作角色在协作图中用具有重边线的矩形表示。通常，主动对象角色表示成与其内在部分的组合。

主动对象也可以用具有重边线的对象符号表示，名字下有下划线，但是主动对象仅在执行例子中出现，因此不那么普通了。

特性关键字 {active} 也可以用来表示主动对象。

示例

图 13-10 表示一个工厂自动化系统的三个主动对象：一个机器人、一个炉子和一个工厂管理者，其中管理者是一个控制对象。三个对象都同时存在和执行。工厂管理者在步骤 1 初始化一个控制线程，这个线程会分成两个分别由炉子和机器人执行的并发控制线程（A1 和 B1）。当每一个执行完毕，就合并到工厂管理者的步骤 2。每个对象仍然存在且保持状态直到下一个事件到来。

14. 活动状态配置

active state configuration

活动状态配置是在状态机内同时活动的一个状态集合。一个转换的激发可以改变这个集合中的一些状态，而另一些不变。

见 active, completion transition, state。

15. 活动

activity

活动是状态机内正在进行的非原子执行。对比：动作。

见 completion transition, state。

语义

活动是状态机内子结构的执行，子结构允许中断点的存在。如果一个转换强迫从控制域退出，那么该转换放弃这个活动。活动并不由内部转换的激发终止，因为并没有状态的改变。内部转换的动作会明确地终止它。

活动可以由嵌套状态、子机引用或活动表达式建模。

示例

图 13-11 为一个警报系统，它说明了动作和活动的区别。当事件 detect intrusion 发生时，系统激发一个转换。作为转换的一部分，动作 call police 发生。它是一个动作，所以通常是原子的。当动作被执行时，没有事件会被接受。当动作被执行后，系统进入 Sounding 状态。当系统处于这个状态时，它执行 sound alarm 活动。活动需要时间来完成，中断活动的事件可能会在此时出现。在这种情况下，sound alarm 活动自己并不会中断，只要系统处于 sounding 状态它就会持续下去。当 reset 事件发生时，转换被激发并将系统返回到 monitoring 状态。当 sounding 状态不再是活动的，它的活动 sound alarm 也被终止了。

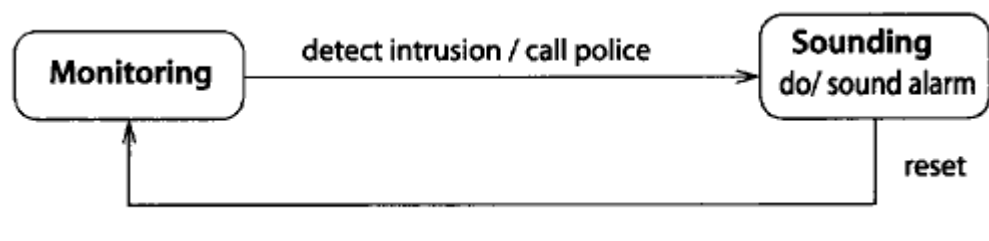


图 13-11 动作和活动

16. 活动图

activity diagram

activity graph。

17. 活动表达式

activity expression

活动表达式是对非原子计算、活动的文字表达式。这种表达式理论上讲可分为原子部分，但是允许对整个事情进行文字表示会更方便一些。活动表达式的执行可以被使控制状态的无效转换终止。

语义

活动表达式是由某些语言(如编程语言或其他正式语言)表示的有用的过程或算法。它也可以用人类语言来表示。在这种情况下，工具不能执行它，它也不能被检查错误和其他属性。但是在工作的初期阶段，这已足够了。它也可以表示连续的真实世界操作。

表示法

活动表达式用由某种语言（下例为英语）解释的文字表示。

示例

do/invertMatrix 有限但费时

do/computeBestMove (time-limit) 计算直到时间用尽

do/sound siren 连续运行直到结束

18. 活动图

activity graph

活动图是状态机的一个特殊例子，在该状态机中所有的或大部分的状态都是活动状态或动作状态，所有或大部分的转换由源状态中活动的完成所触发。活动图表示一个程序或工作流。活动图是模型中的完整单元。

见 state machine

语义

活动图是强调计算过程中顺序的和并发步骤的状态机。工作流是被活动图所建模的过程的例子。活动图通常出现在设计的前期，即在所有实现决定前出现，特别是在对象被指定执行所有活动前。这种图是状态机的特例，在它当中状态代表活动的执行，就像一个计算或真实世界不间断的操作，而转换由操作的完成触发。活动图可以附属于操作和用例的实现。

在活动图中状态主要是活动状态或动作状态。活动状态是某种状态的速记，该状态有内部计算和至少一个输出完成转换，该完成转换由状态内活动的完成来激发。如果转换有监护条件，那么可以有多个输出转换。活动状态不应该有内部转换或基于明确事件的输出转换。对于这种条件要用标准状态。动作状态是原子状态，即它们不会被转换中断。

通常，活动状态用于对这一个过程的某个执行步骤建模。如果模型中的所有状态都是活动状态，那么计算的结果不会依赖于外部事件。如果并发活动不访问同一个对象且并发活动的相对完成时间不影响结果，那么计算过程是确定的。

活动图可以包含普通的等待状态，该状态的退出由事件触发。但是这种使用降低了集中于活动的目的。如果有多个普通状态，则用普通状态模型。

动态并发性。具有动态并发性的活动状态表示并发执行多个独立的计算。活动与一个参量表集合同时调用。集合中的每一个成员都是活动的并行调用的参量表。调用是互相独立的，当所有的调用完成时，活动结束并触发它的完成转换。

对象流。有时，查看一下操作和作为它的参量值或结果的对象之间的关系是有好处的。一个操作的输入和输出可以表示成一个对象流状态。它是一个状态的构造型，表示在计算过程中特定点的给定对象的存在。为了更精确，输入或输出对象可以在它的类中声明处在指定的状态。例如，“签署合同”操作的输出为“已签署”状态的合同类的对象流状态。该对象流状态可以是其他多个操作的输入。

泳道。活动图中的活动可以依照不同的准则划分为几组。每个组代表活动职责的一些有意义的部分，例如，商业组织负责给定工作流的某一步。根据它们的图形表示法特征，每个组被称作泳道。

表示法

活动图是状态机中的一种，但是几种速记表示法也适用于活动图，如：活动状态、分支、合并、泳道、对象流状态、状态类、信号发送和信号接收表示法和延迟事件。

请看一些可选符号的控制图标，它们可用于活动图表示法和。

举例

图 13-12 表示一个活动的工作流，它用于处理剧院售票处的订单。它包括一个分支和随后的合并，取决于订单是预订的还是个人票。分叉初始化逻辑上同时发生的并发活动。它们的实际执行可以重叠也可以不重叠。并发性由随后一个相对应的结合终止。如果只涉及到一个人，那么并发活动可以以任何次序执行（假定它们不能被同时执行，这是模型所允许的，但在实际中非常困难）。例如，售票处的人员可以先分配座位，再授予赠品，再借记账户；或者他们可以先授予赠品，再分配座位，再借记账户，但是他们只有在分配座位后才能借记账户。

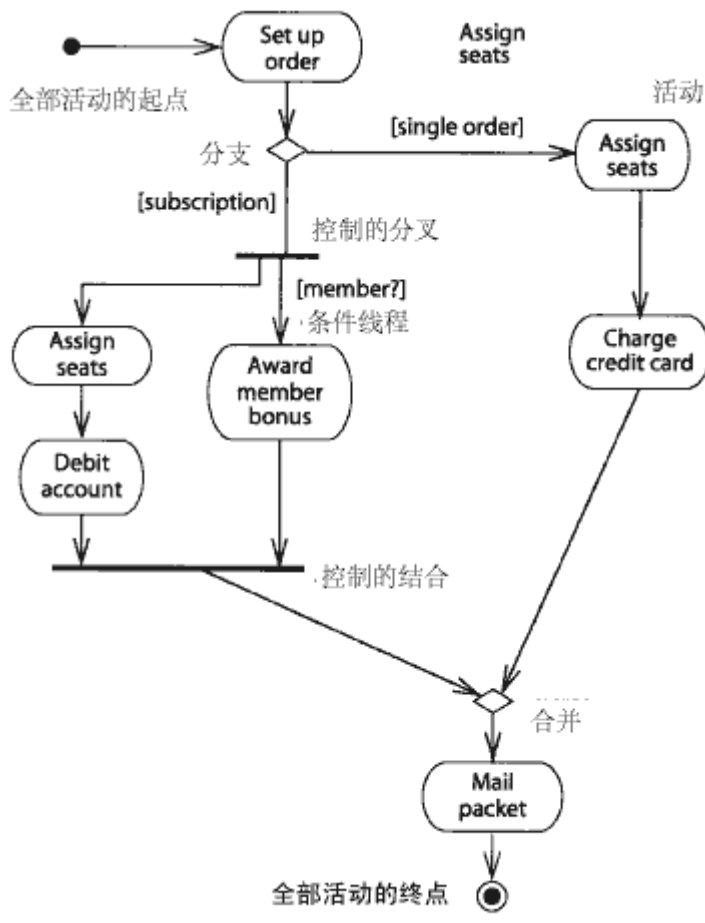


图 13-12 活动图

分叉的一个输出部分有一个监护条件，检查预订者是不是会员。这是一个条件线程，它只有在监护条件被满足时才会激发。如果这个线程没有被激发，那么随后相对应的结合的输入部分被认为已完成。如果预订者不是会员，则只有一个线程被激发，它负责配座位和借记账户，但是不会等待结合处的同步。

泳道。活动图中的活动可以分成为几个区域，每个区域在图中用虚线分开因此被叫做泳道。泳道是活动图的内容的组织单元。它没有内在的语义，但可以根据建模者的意愿使用。通常，每个泳道代表真实世界组织内的一个组织单元。

示例

图 13-13 中，活动被泳道分成三个部分，每个部分对应一个不同的资金保管者。虽

然在这个例子中每部分都对应于对象，但是 UML 并不要求这么做，会有明显的类对应于每个部分，而且这些类可能是执行操作以实现已完成模型的每个活动。

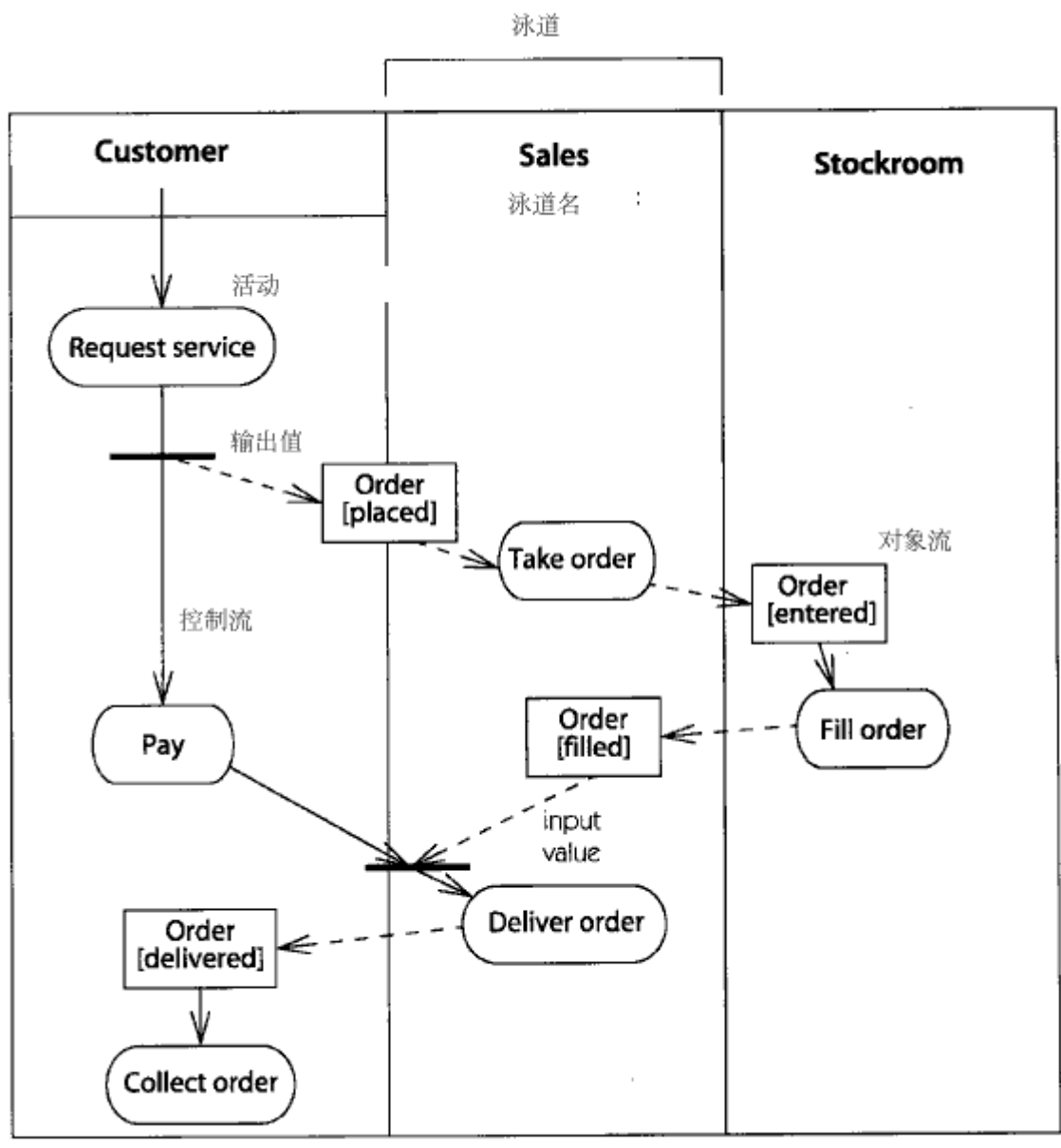


图 13-13

这张图也表示了对象流符号的使用。对象流对应于一个订单对象经过整个活动的不同状态。例如，符号 Order[placed]表示在计算中的位置，一个订单已经被提高到 Request Service 活动的 placed 状态，但是还没有被 Take order 活动使用。当 Take order 活动完成后，订单进入 entered 状态，对象流符号将该状态表示在 Take order 活动的输出上。该例中的所有对象流表示处于声明中不同时刻的同一对象。因为它们表示同一对象，故它们不能同时存在。如图所示，一条连续的控制路径可以从它们中画过。

对象流。由动作输入或输出的对象可以表示为对象符号。符号表示处于计算中某一点的对象，在该点对象适合作为输入或作为输出。虚线从活动状态活动输出之一。虚线箭头也可以表示从对象流到对象作为输入的活动状态的输入转换。通常，同一个对象可以作

为一个活动的输出和一个或多个后继活动的输入。

当对象流箭头（虚线）满足冗余约束时，控制流箭头（实线）可以被忽略。换言之，当动作产生的输出是后继动作的输入时，对象流关系包含一个控制约束。

状态类。通常，同一个对象被一些改变它的状态的后继活动所控制。为了更加准确，对象可以在图中出现多次，每次出现表示它生命中的不同的状态。为了区分同一个对象的多次出现，每个点的对象的状态可以放在方括弧内并附加在类的名字旁，例如 PurchaseOrder[approved]。这个符号也可用于协作图。

见可用于活动图的其他符号的控制图标。

延迟事件。有时，当其他活动进行时，有一种事件必须为了晚一些使用而延迟（通常，没有立即处理的事件会被遗失）。延迟事件是放置在内部队列中，直到它被使用或被抛弃的事件。如果在状态或活动中发生延迟事件，该状态或活动将对它们进行说明，其他事件必须被立即处理，否则将被遗失当状态机进入一个新状态时，如果新状态不延迟这些事件，那么所有的延迟事件会发生。如果新状态中的转换由先前状态中的延迟事件触发，那么转换立即激发。如果几个转换隐含地能发生，则它们中的哪一个会激发并不明确，且施行一条规则以选择一个要激发的转换是语义变更点。

如果一个事件在它所延迟的状态中发生，它可能触发一个转换，在这种情况下它不放在队列中。如果这个事件不触发转换，则它被放在队列中。如果活动状态改变，那么队列中的事件可以触发新状态中的转换，但是如果它们在新状态中仍然是延迟的，那么它们仍然在队列中。如果一个事件在组成状态中必须是延迟的，但可以促使一个或多个子状态中的转换，那么使事件不再延迟以触发转换的能力是很有用的。否则，事件将不得不在每个子状态中延迟而不触发转换。请注意如果一个延迟事件与转换的触发器事件相一致，但是不满足监护条件，那么这个事件并不触发转换，也不会从队列中移去。

一个可延迟事件在状态内表示，后面有一个反斜杠和特殊操作 defer。如果事件发生且没有触发转换，则它被保存起来，且当对象转换到另一个状态时再次发生。当对象到达一个它不会被延迟的状态时，它必须被接受或被忽略。若没有 defer 声明则可以取消先前的延迟。defer 指示符可以放于一个组成状态上，这样事件就在整个组成状态内延迟。动作状态是原子的，所以当这些状态活动时隐含地延迟任何此时发生的事件，无需将它们标记为延迟的。发生的事件被延迟直到动作完成，这时事件可以触发转换。

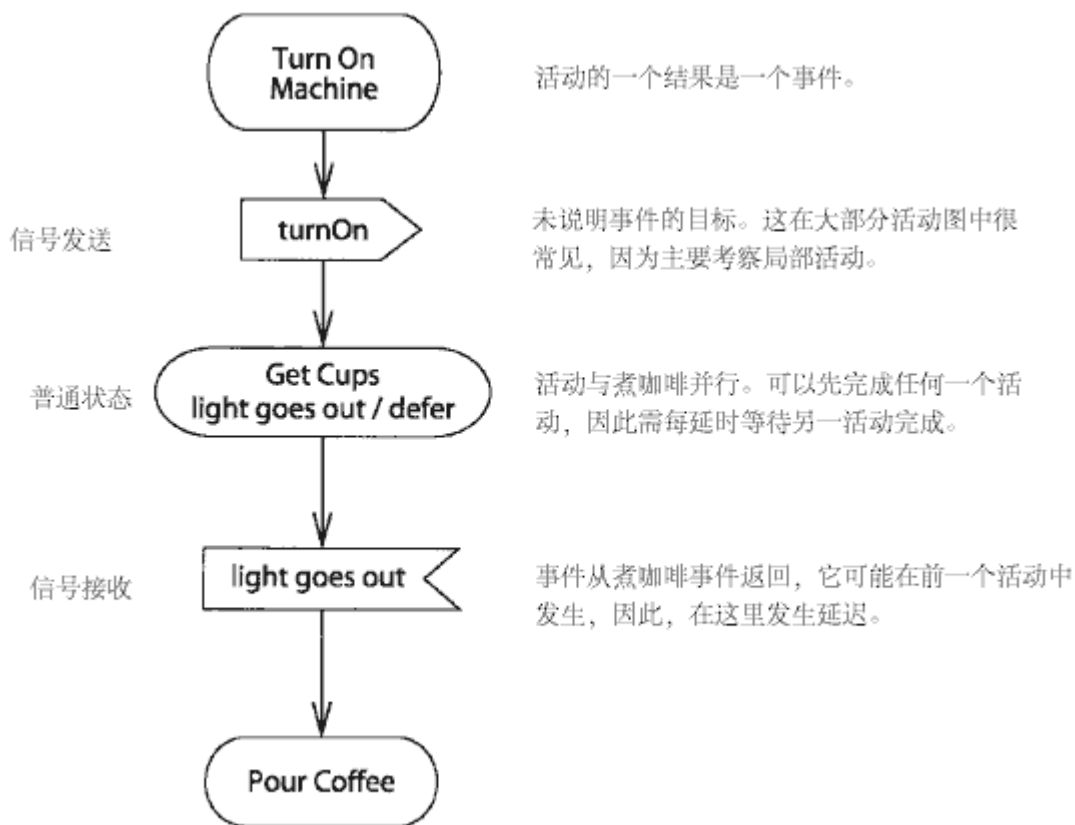


图 13-14 延迟事件和控制图标

举例

图 13-14 表示煮咖啡的步骤。在这个例子中，外部对象（coffeepot）没有表示出来，表示出来的仅仅是由人直接执行的活动。打开壶的动作被建模成发送到壶的事件。活动 Get Cups 发生在打开咖啡壶之后。在得到杯子后，需要等待直到灯熄灭。然而，存在一个问题，如果 light goes out 事件在 Get Cups 活动完成之前发生，那么因为状态机没有准备好处理事件，它将会丢失。为了避开丢失事件的危险，活动状态 Get Cups 被标识为延迟 light goes out 事件。如果事件在活动还在执行时发生，事件不再会丢失。相反地，它被保存在队列中直到状态机离开 Get Cups 状态，这时它被执行且触发了转换。

请注意 light goes out 事件不是 Get Cups 状态的触发，因此当它出现时也不会终止活动的进行。这个事件是 Get Cups 活动完成后的一个接收状态的触发者。

动态并发性。有一个不确定值的动态并发性用活动符号右上角的复合串表示（如图 13-15）。这预示着活动的多个拷贝同时出现。动态活动接收参量表的集合，细节必须用文字描述。如果并发性应用于多个活动，则它们必须包含于一个组成活动中，这个组成活动得到多重指示。

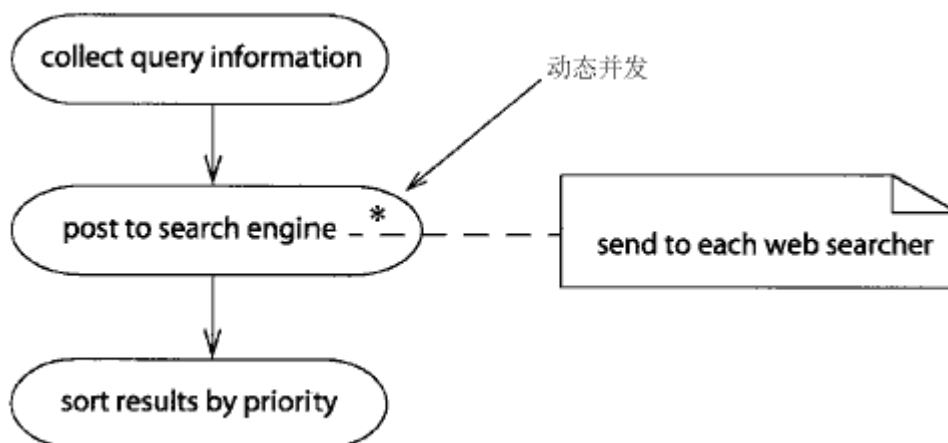


图 13-15 动态并发性

图结构。状态机必须被良好地嵌套，即它被分解成并发的或顺序的子状态。对于一个活动图，分支和分叉必须被很好地嵌套。每个分支必须有一个对应的合并，每个分叉必须有一个相对应的结合。这对活动图来说有时不方便。通常情况是采用部分有序图，其中没有直接的循环，但是分叉和合并不必相匹配。这种图不是良好嵌套的，但是它可以经过指定活动到线程和通过当转换跨越边界时引入同步状态两种方法来转变为良好嵌套图。分解不一定是唯一的，但是对部分有序图来说所有的分解将产生相同的可执行语义。所以，对一个简单的部分有序图没有必要表示一个明确的分解或同步状态。对涉及到条件和并发性的更复杂的图，可能需要更明确的分解。

19. 活动状态

activity state

活动状态表示一个具有子结构的纯粹计算的执行，通常为操作或位于其内的声明的调用或真实世界程序的执行。活动状态可以被使转换离开状态的事件从外部中断。活动状态不必自己中断。对于它可以活动多长时间是没有限制的。

见 activity, completion transition。

语义

活动状态是具有内部计算和至少一个输出完成转换的状态，当状态中的活动完成时该转换激发（如果有监护条件则可以有几个这种转换）。活动状态不应该有内部转换或基于确切事件的输出转换。对于这种情况要求使用普通状态。活动状态通常用于对算法执行中的一步建模。如果模型中的所有状态都是活动状态且并发的活动不访问同样的值，那么计算是确定的，即使它涉及并发执行。

活动状态可以引用一个子机，通常为另一个活动图。这与将活动状态扩展成一个子机网络的搭贝是等价的。它是状态机的子例程。

活动状态是一个程序的执行过程的状态而不是一个普通对象的状态。

动作状态是原子的活动状态，即当它是活动时不会被转换所中断。它可以被建模成只有一个入口动作的活动状态。

活动状态可以被用于普通的状态机，但是它们更常用于活动图。

离开一个活动状态的转换通常不包括事件触发器。输出转换被状态中活动的完成隐

含地触发。转换可以包括监护条件和动作，注意所有有关违反活动的转换的可能条件都要涉及到，否则控制被挂起。如果多个监护条件赋值为真，那么选择不确定的。

对于其他条件使用普通状态。

表示法

活动状态用以下形状表示：上下边是直线，左右边是凸弧（如图 13-16）。活动表达式被放在符号内。在图中活动表达式不必是唯一的。



图 13-16 活动

讨论

动作状态用于简短的簿记操作而活动状态用于任何有持续时间或复杂性的计算。这意味着动作可以锁定系统所以它必须是短暂的，但是活动可以被中断，所以如果一些紧急的事情发生不要求系统去完成它。UML 语义并不阻止长动作，但是代码生成器可以合理地假定动作打算立即完成，同时活动对于其他动作是可中断的。

20. 活动视图

activity view

活动视图是系统的一个方面，它将行为的说明作为由控制流连接的活动进行处理。活动视图包含活动图并且表示在活动图上。它松散地与其他行为视图组织在一起。

见 activity graph

21. 参与者

actor

参与者是直接与系统相互作用的系统、子系统或类的外部实体的抽象概念。参与者参与到用例或一组连贯的用例中以完成整个目标。

见 use case。

语义

参与者刻画和抽象了一个外部用户或与系统和类元相互作用的一个相关的用户集合的特征。参与者是具有集中的目的和含义的理想化形式，不一定有确切对应的物理对象。一个物理对象可以兼有多个无关联的目的，所以可以由多个参与者建模。不同的物理对象可以包含同样的目的，故在这个方面可以由同一个参与者建模。用户对象可以是一个人、一个计算机系统、另一个子系统或另外一种对象。例如，一个计算网络系统的参与者可以包括 Operator、System Administrator、Database Administrator 和普通的 User，也可以有非人类参与者，如 RemoteClient、MasterSequencer 和 NetworkPrinter。

每个参与者定义了一个角色集合，当系统的用户与系统相互作用时会采用它们。参与者的一个集合完整描述了外部用户与系统通信的所有途径。当一个系统被实现，参与者也被物理对象实现。一个物理对象如果可以满足多个参与者的角色，那么它就可以实

现多个参与者。例如，一个人可以既是一个商店的售货员又是顾客。这些参与者不是本质上相关的，但是它们可以由一个人来实现。当一个系统的设计被施行时，系统内的多个参与者被设计类实现（见 realization）。

参与者与系统的不同的交互作用量化为用例，用例是设计系统和它的参与者的连贯的功能块，用来完成对参与者有意义的事情。一个用例可以包括一个或多个参与者，一个参与者到以参与一个或多个用例。最终，参与者由用例和参与者在不同用例中所担任的角色决定。没有参加任何用例的参与者是无意义的。

用例模型刻画了一个实体（如系统、子系统或类）与外部实体相互作用时产生的行为的特征。外部实体是实体的参与者。对于一个系统，参与者可以既由人类用户又由其他系统实现。对于一个子系统或类，外部元素可以是整个系统的参与者，或者参与者可以是系统内的其他元素，如其他子系统或类。

参与者实例通过与用例实例传递消息实例（信号与调用）来与系统通信，在实现层，与实现这个用例的对象传递消息实例。这通过参与者和用例之间的关联来表达。

参与者可以列出它发送和接收的信号集合。参与者也可以有一组它所支持和需要的接口。参与者的接口必须与和它通信的每个用例的接口相容。换言之，参与者必须接受用例发送的所有信号，而且它不能发送给用例不能接收的信号。参与者的接口限制了参与者如何映射到类上。参与者也可以有一组表示它的状态的属性。

泛化

多个参与者可以有相同点，即它们可以以同样的方式与同一组用例交流。这个相同性用与另一个参与者的泛化关系来表示，它对参与者的共同方面进行建模。后代参与者继承了由祖先参与者拥有的角色和与用例的关系。一个后代参与者的实例常常在祖先希望被用到时使用（替代原理）。一个后代包括它的祖先的属性和操作。

表示法

参与者可以用具有构造型实体《actor》的类符号（矩形）表示。标准的参与者构造型图标是一个小人，参与者的名字在图的下面。参与者可以用间隔来表示它接收到的属性和事件，它也可以用依赖关系表示它发送的事件。这些是普通类元的能力（如图 13-17）。



图 13-17 参与者符号

22. 实际参数

actual parameter

见 argument。

23. 聚集

aggregate

聚集聚合全合关联（整体与部分）中整体的类。

24. 聚集

aggregation

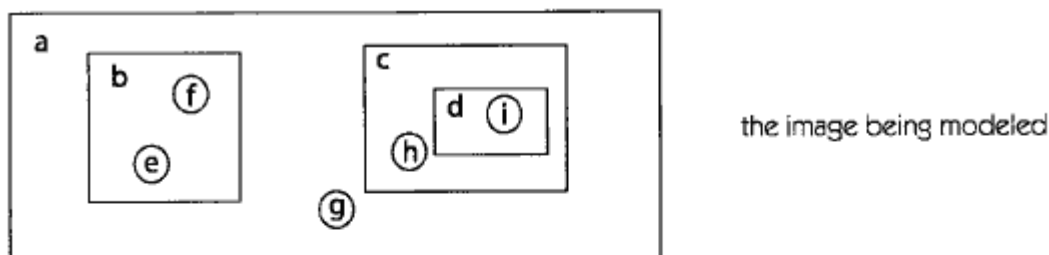
聚合是一种关联形式，它指明一个聚集（整体）和组成部分之间的整体与部分的关系。

见 composition。

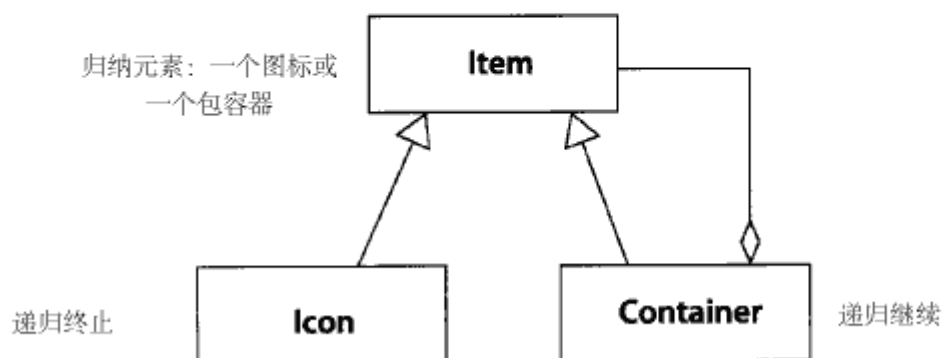
语义

一个二元关联可以声明为是一个聚合—一种整体与部分的关系。关联的一端指出聚集而另一端是无记号的。两端不能同时是聚集（或组成），但是两端可以同时是无记号的，这时它不是聚合。

从聚合关联实例化形成的链遵循若干规则。聚合关系是可转换的，非对称地跨越所有聚合链接，甚至跨越那些来自不同聚合关联的链接。可转换意味着如果从 B 到 A 有聚合链接的路径，那么说“B 是 A 的一部分”是有意义的。非对称性意味着在聚合链接的路径中不存在循环。即一个对象不能直接地或间接地作为它自己的一部分。将两条规则合在一起，从所有聚合关联得到的聚合链接组成的图形就形成了一个部分有序图，该图没有循环（树是一个具体而又常见的部分有序的情况）。图 13-18 给出了一个例子。



类图：使用聚合的递归



对象图：对象间无循环

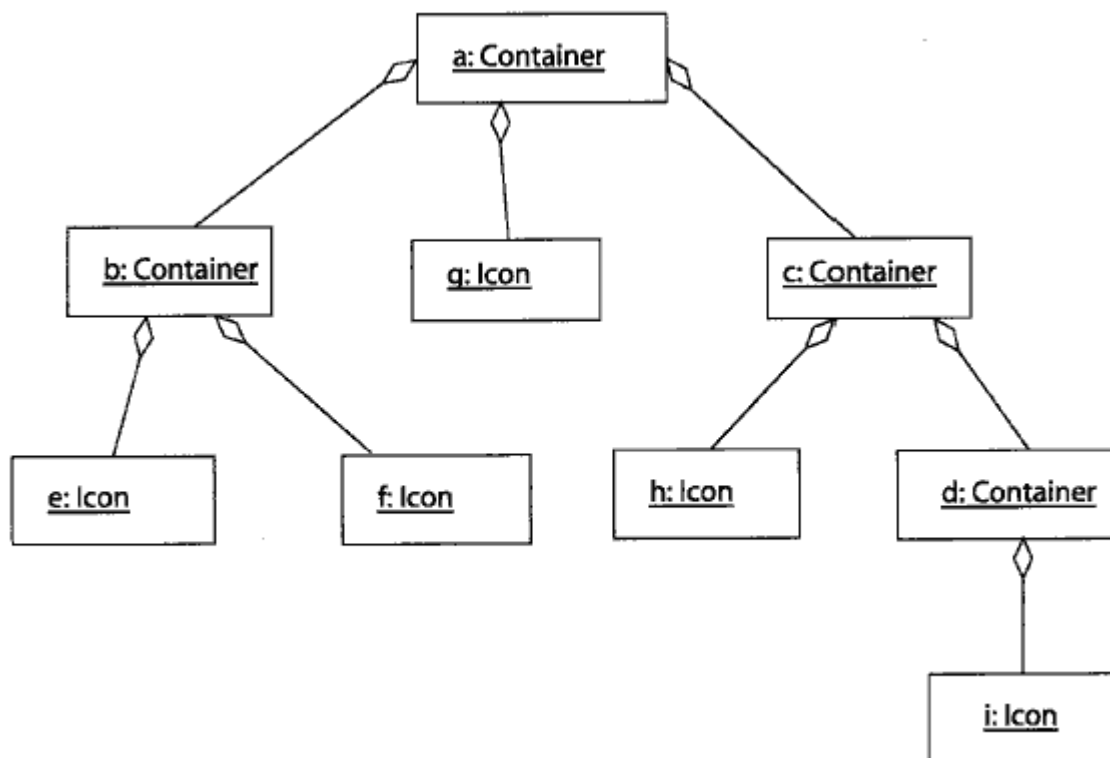


图 13-18 对象的聚集是无循环的

从对象B到对象A的链接的有向路径表示存在从类B到类A的聚合关联的有向路径，但是关联的路径会涉及到循环，在这当中同一个类可以出现多次。一个类到它自己的聚合关联的有向路径是一个递归。

有一种更强的聚合形式叫做组合。组成是有着附加约束的聚集，这些约束是，一个对象只能是一个组成的一部分且组成对象有安置它的每一部分的责任，即对它们的创建和销毁负责。

见 composition。

在普通的聚集中，一个部分可以属于多个聚集，而且它可以独立于聚集存在。通常，聚集“需要”部分，即它可被认为是部分的积聚。但是部分可以独立存在，而不必认为仅仅是“部分”。例如，路径可以认为是段的集合。但是段可以独立存在而不管它是不是路径的一部分，并且同一段可以出现在不同路径中。

见 accociation 及 accociation end 以了解聚合的更多特性。

表示法

聚合用一端用连接到聚集类的表示的关联线表示（如图 13-19）。如果该聚合是一个组，那么菱形是实心的，见后文图 13-68。关联的两端不能同时有聚合标识。

聚合类可以有多个部分。聚集类和每个部类之间的关系是分离关联（图 13-20）。

如果有两个或多个聚合关联指向同一个聚集类，那么可以通过将聚合端结合成一个独立的部分来将其画成一棵树（如图 13-21）。这要求聚合端的所有属性都是一致的，如，它们必须有相同的多重性。将聚合画成一棵树纯粹是表示方达的选择，并没有附加的语义。

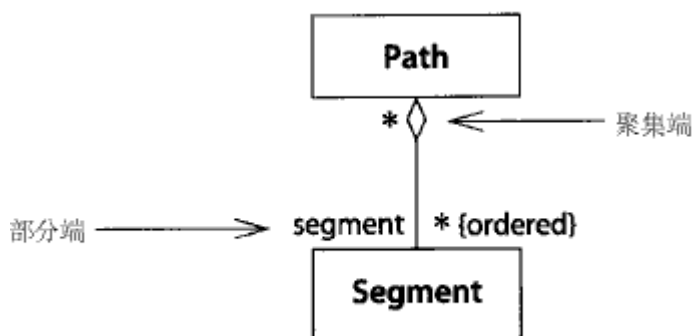


图 13-19 聚集表示法

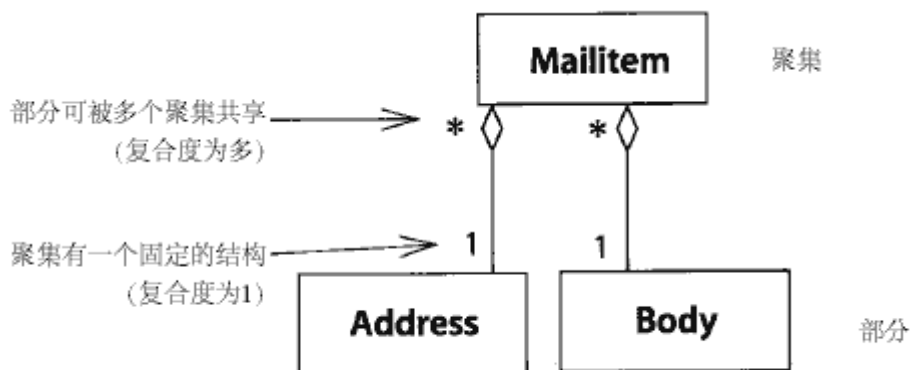


图 13-20 带有多个部分的聚集。

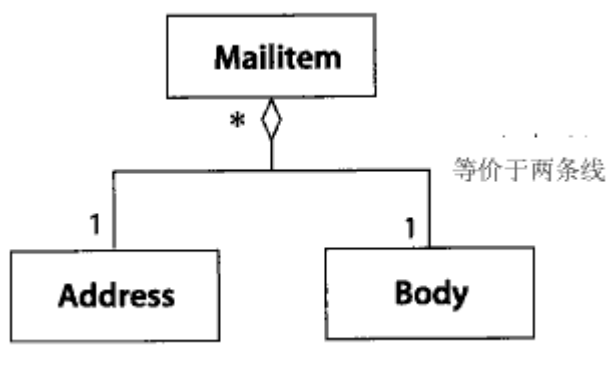


图 13-21 同一个类的多重聚合的表示形式

讨论

聚合和关联之间的区别通常是个人喜好的问题而不是语义的区别，聚合聚合关联。聚合表示了这样一种思想：聚集是它的每一部分的总和。实际上，它加入到关联的实际语义是聚集链不能组成循环这一约束。其他约束，如存在依赖性，由多重性而不是聚集标识说明。除了附在聚合上的很少的一部分语义外，其必要性得到了大家的认同（因为各种不同的原因）。可把它作为建模的一帖安慰剂。

几种次要的特性与聚合有关，但是它们不够可靠故不能使它们成为聚合定义的一部分。这些特性包括从聚集到部分的操作的传播（如移动操作）和紧缩内存分配（以便聚集和它的递归部分能够在一次内存交换中高效加载）。一些作者对几种聚合，但是区别相当细微且可能对通用的建模是多余的。

聚合超越特殊关联的特性。可以跨越不同的类组成聚合。聚合对所有没有循环聚合链包括来自不同关联的链。聚合关联（包括组合关联）的实例实施了一条约束，在某种意义上，聚合是关联的一种泛化，在聚合中，约束和一些操作应用于许多特定种类的关联。

组合有更多具体的语义，它们对应于物理包含和所有权的不同观点。当每个部分由一个对象所拥有并且每个部分没有独立于其拥有者的生命期，那么这时用组比较合适。特别是在当拥有者被创造时，所有的部分也必须分配和初始化；当拥有者毁灭时每个部分也不会存活。类的属性有这些特性，虽然它们没有被明确地建模成一种组合，但是仍然可以被认为如此。通过使用组合，可以避免存储器管理的负担、没有指向任何对象的指针的危险以及被遗弃的对象的风险。组合也适用于这样的情况，由于压缩和操作的原因，一组属性已经被分离到一个不同的类中，但是这些属性真正适用于主类。虽然用来实现关联的容器类也通常是组成部分的候选者，但是它们必须由代码生成器生成且不会显式地被建模。请注意一个组成部分，如容器类，可以包含对非组成部分的引用或指针，但是被引用的对象不会在引用对象毁灭时也被销毁。

25. 分析

analysis

分析是系统捕捉需求和问题的阶段。分析着重于做什么，设计着重于如何去做。在一个迭代过程中，各个阶段不必连续地执行。这个阶段的这种效果由分析层模型（特别是用例视图和静态视图）来表示。对比：analysis, design, implementation 和 deployment。

见 stages of modeling, development process。

26. 分析时间

analysis time

分析时间是软件开发过程中分析活动执行时的时间。不要假设一个系统的所有分析都在同一时刻或先于其他活动发生，如设计和实现。对于任何独立元素，各种活动是连续的，但是对整个系统不同的活动可以混合在一起。

见 design time, modeling time。

27. 祖先

ancestor

祖先是通过一个或多个父关系路径建立起的元素。

见 generation, parent。

28. 构架

architecture

构架是一个系统的组织结构，包括系统分解成的各个部分、它们的连接性、交互机制和通知系统设计的向导规则。

见 package。

语义

构架是有关软件系统组织的重要决定的集合，它包括结构元素和将这些元素连接起来的接口的选择、结构元素的大规模组织和它们的连接的拓扑结构、在元素的协作中说明的行为、对整个系统都有效的重要的机制、指导它们的组织的构造风格。例如，决定建立一个系统，每一层包含一定数量的子系统，这些子系统以一种特殊的方式通信，而该决定即构架决定。软件构架不仅仅涉及到结构和行为，也涉及到使用、功能、实施、弹性、重用、可理解性、经济和技术约束以及综合、美学的考虑。

讨论

有关系统分解的构架决定可以通过模型、子系统、包和构件说明。这些元素间的依赖关系是构造适应性和修改系统难易程度的主要指标。

构架的另一个主要部分是它准备建立在其上的机制。这些可以通过协作和模式获得。

非结构化的决定可以用标记值说明。

29. 参量

argument

参量是对应于参数的具体的值。

见 binding, 参数 parameter, substitutability principle。

语义

消息的运行实例有一张参量值表，其中每一个的类型都必须与信号或操作声明中的对应参数的声明类型相匹配。如果一个值的类或数据类型与参数的声明类型相同或是它

的后代，那么这个值就是相容的。通过替代原理，一个后代的值可用在任何明声祖先类型声明的地方。一个值的实现取决于模拟器或它出现的执行环境。

在协作或状态机中，表达式为动作而出现。在这些表达式中，调用和消息发送需要参数说明。这些参数说明也是表达式。当在运行时计算这些表达式时，它们必须计算与它们匹配的声明参数一致的值。

然而在模板绑定中，UML 模型中的参量在建模时间出现。在这种情况下，参量表示成用某种语言（通常是约束语言或编程语言）表示的表达式。模板参量不仅仅可以包括普通的数据值和对象，也可以包括类元本身。在后一种情况下，对应的参数类型必须是类元或其他元类型。模板参量的值必须在建模时确定，它不能用来表示运行时的参量。如果参数没有在建模时间被限定则不要使用模板。

30. 制品

artifact

制品是被软件开发过程所利用或通过软件开发过程所生产的一段信息，如外部文档或工作产物。制品可以是一个模型、描述或软件。

31. 关联

association

如果几个类元的实例之间有联系，那么这几个类元之间的语义关系即关联。

见 association class, association end, association generation, binary association, n-ary association。

语义

关联是两个或多个特定类元之间的关系，它描述了这些类元的实例的联系。参与其中的类元在关联内的位置有序。在一个关联中同一个类可以出现在多个位置上。关联的每个实例（链接）是引用对象的有序表，关联的外延即这种链接的一个集合。在链接集合中给定的对象可以出现多次，或者在关联的定义允许的情况下可以在同一个链中（在不同的位置）出现多次。关联将一个系统组织在一起，如果没有关联，那只有一个无连接类的集合。

结构

关联可以有一个名称，但是它的大部分描述建立在关联端点中，每个端点描述了关联中类对象的参与。关联端点只是关联描述的一部分，不是可区分的语义或可用符号表示的概念。

名称。关联可以有一个名称，在包含包的所有关联和类中它必须是唯一的（关联类既是一个关联又是一个类，所以关联和类分享同一个命名空间）。关联不是必须要有一个名称，它的端点的角色名称提供了在同一个类中辨别多个关联的另一种途径。按照习惯，名字以类在表中出现的顺序读出：Person 为 compry 工作；Salesman 卖 Car 给消费者。

关联端点。关联包含一张有多个关联端点的有序表（也就是说这些端点是可以被区分的并且是不可替换的）。每个关联端点定义了关联中给定位置的一个类（角色）的参与。同一个类可以出现在多个位置上，而位置通常是不可交换的。每个关联端点指定了的应用于对应对象的参与特性，如在关联中一个独立的对象在链接中会出现多少次（多重

性)。某些特性，如导航性只应用于二元关联，但是多数可以应用于 n 元关联。
见 association ends。

实例化

链是关联的实例。它包含对于每个关联端点的槽，每个除对象表之外，槽包含对一个对象的引用，该对象是作为对应关联端点的类的（直接的或间接的）实例。链没有身份标识。关联外延中的链组成了一个集合，在这之中不会存在副本。一个对象在链集合中出现的次数必须与关联的每个端点的多重性相一致，例如，关联 SoldTickets 将多张票与一场演出连接起来，那么每张票在一个链中只出现一次，但是每场演出可以出现多次，每次对应不同的票。

链在系统执行过程中可以被创造和销毁，服从每个关联端点可修改性的限制。在某些情况下，链可以从关联端点一端的对象创建或改变而不能从另一端做同样的事。一个链从一组对象引用中创建。链没有自己的身份标识，所以讨论改变它的值是没有意义的。然而，它可以被销毁，可创建一个新的链来代替它。一个关联类的链，除了定义它的身份的一组对象外还有一个或多个属性值，而且属性值在保持参与对象的引用的情况下可以由操作来改变。

表示法

二元关联用连接两个类边界的实线路径表示（如图 13-22）， n 元关联用菱形表示，菱形通过路径与每个参与到其中的类连接，见后文如图 13-129（在二元关联中菱形省略）。路径的多个端点可以连接到一个独立的类。

路径包含一个或多个相关的实线部分，通常是直线，但是也允许使用弧线和其他的曲线，尤其是在表示自关联（即一个类出现多次的关联）时。每个单独的部分没有语义含义。线的风格由用户选择。

见 path。

路径的端点处有描述关联中类的参与情况的修饰符号。一些修饰符号位于路径的端点，线和类符号之间。如果有多个符号，那么它们被按照从线的端点到类符号的顺序摆放—导航箭头、聚合/组合菱形、限定符（如图 13-23）。

其他修饰符，如名称标签，被放在靠近它们所确认的事物旁。角色名称被放置在靠近路径端点外。

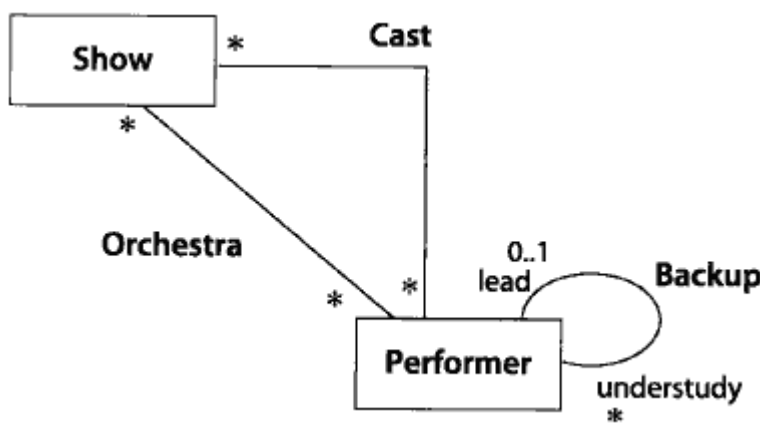


图 13-22 关联

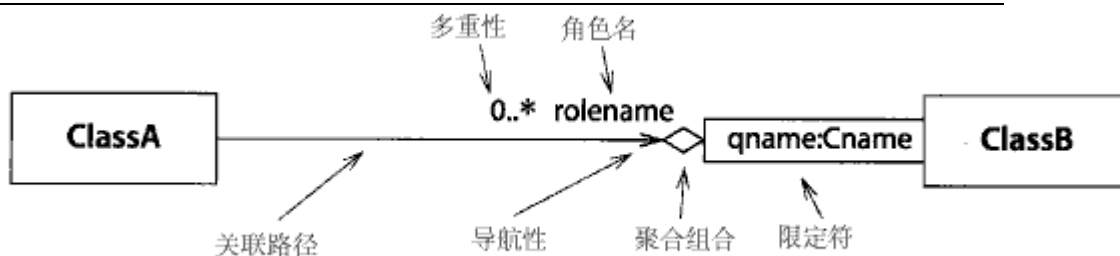


图 13-23 关联端的修饰符的顺序



图 13-24 关联名

关联名称

关联的名称放置在路径的旁边，但远离关联的一端，这样就不会引起混淆（混淆的危险对人类而言纯粹是视觉上的，在一个图形工具内，相关的符号可以用清晰的内部超链接相互连接）。关联名称可以在多段连接中从一个部分拖到另一个部分而没有语义冲突。关联名称可以用一个小的实心三角形表示表中类的顺序。直观地，名称箭头表示如何去读名字。在图 13-24 中，类 Person 和类 Company 之间的关联 Works For 有一个从 Person 指向 Company 的名称三角形，该关联可以读成“人为公司工作”。请注意名称旁的次序三角形纯粹是一个符号化的装置，它用来指明关联端点的顺序。在模型中，端点本质上是有序的，所以模型中的名字不需要次序特性。

关联上的构造型通过将构造型名字放在小双尖括号内表示，它放在关联名称前或替代关联名称。特性表可以放置在关联名称的后面或下面。

关联类

我们将类符号用虚线连接到关联路径上来表示关联类。对 n 元关联来说，虚线连接到关联菱形上。关联中有关类的特性表示在类的符号中，而有关关联的特性则表示在路径上。然而，即使图形由两个图构成，基本的建模结构也是单个元素。

详 association class。

异或约束

{xor} 约束将两个或多个关联连接起来，这些关联在某一端连接到一个独立的类（基类）。基类的一个实例可以参与到通过约束连接的关联中的一个。必须注意到所选择关联的多重性。如果任何关联多重性包括基数 0，那么基类的一个实例可能不会有关于关联的连接，否则，它必定有一个。

异或约束用连接两个或多个关联的虚线表示，所有关联必须有一个公共类，约束字符串 {xor} 标识在虚线旁（如图 13-25）。远离公共类一端的角色名必须是不同的（这仅是一种通过使用标准约束重叠实现好的约束表示法的预定义用法）。

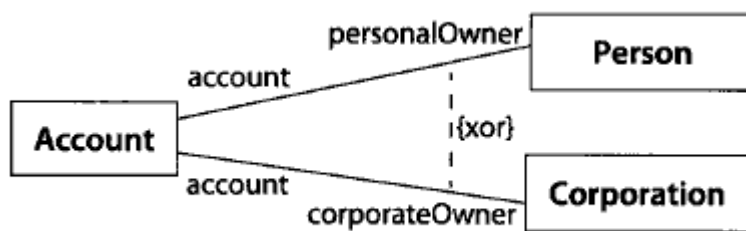


图 13-25 异或关联

讨论

关联不需要有名字。通常角色名更方便一些，因为它们为导航和编码生成提供了名字，并且避免了如何读名字的问题。如果它有名字，那么名字在它的包内必须是唯一的。如果在两个类之间只有一个关联，那么类名对于确定关联来说就足够了。

当真实世界的概念有一个名字时，关联名更有用一些，如 Marriage 或 Job。当关联名被指定依照给定方向读出，仅仅用角色名更好一些，这样读起来不会有歧义。

参看暂时连接我们可得到有关建模只在过程执行时存在的实例关系的讨论。

见组成部分的有关涉及两个关联的泛化的例子。

标准元素

隐含(implicit)，永久性(persistence)，异或(xor)。

关联(二元) association (binary)

见二元关联(binary association)。

关联(n 维) association(n-ary)

见 n 元关联(n-ary association)。

32. 关联类

association class

关联类既是关联又是类。关联类有着关联和类的特性。它的实例是有属性值的连接和对其他对象的引用。尽管它的符号包括关联和类的符号，但是它的确是一个独立的模型元素。

见关联(association)，类(class)。

语义

关联类有着关联和类的特性，它将多个类连接起来又有着属性和操作。当每个链必须有它自己的属性值、操作或对对象的引用时，关联类就有用了。它可以被看作有着对每个关联端点有着特殊类引用的类，对于实现它而言这是一条明显和通常的途径。每个关联类的实例有对象引用和通过类部分说明的属性值。

连接类 A 和类 B 的关联类 C 不同于与 A 和 B 有二元关联关系的类 D，(见讨论部分)。与所有的连接一样，像 C 这样的关联类的一个连接从对象引用中得到它的身份。属性值没有涉及到提供身份上。所以即使它们的属性值有区别，两个连接不能有同样的 (a, b) 对象对，因为它们不会有同样的身份。也就是说，给定的属性 E，不允许 (a, b, e1) 和 (a, b, e2) 都是 C 的实例，因为它们分享同一个身份 (a, b)。然而，对象有固有的身份，所以两个对象可以有同样的属性值或对相同对象的连接。也就是说，一个关联包括像 C 这样的关联类，是一个有序表集合并且它的对象引用中没有副本；然而，像 D

这样的隐含关系更像一个包，它可以有副本。见讨论。

关联类可以有操作，这些操作可以改变连接的属性或者增加连接本身和移走它。因为关联类也是一个类，它也可以参与到关联本身。

关联类可以不把它自己作为参与类中的一个(虽然有些人能够确切地找到这种递归结构的意义。

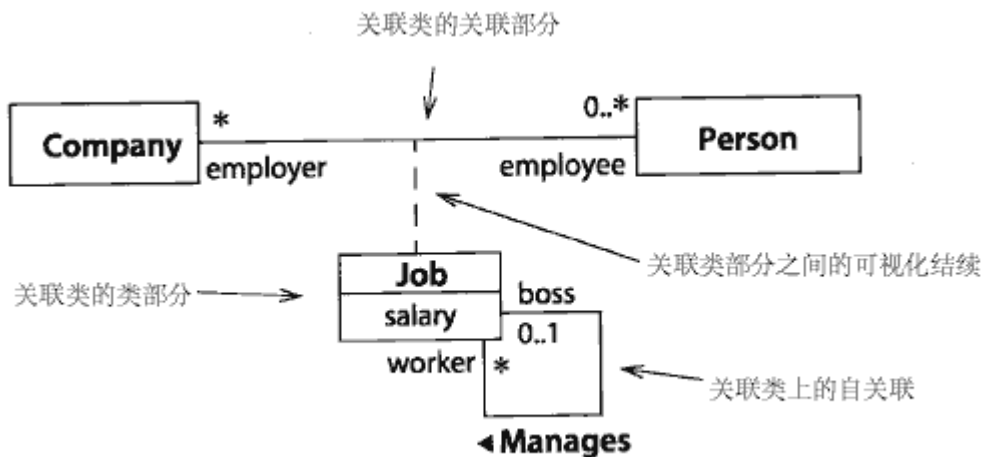


图 13-26 关联类

表示法

关联类表示成一个类符号(矩形)，由一条虚线与关联路径连接(如图 13-26)。类符号的名字和附着在关联路径上的名字字符串是冗余的。关联路径可以有通常的关联端符号。类符号可以有属性和操作，作为类它参与到自己的关联中。在虚线上没有符号，它不是一个关系而仅仅是整体的关联类符号的一部分。

风格指导

连接点不应该太靠近路径的两端，这样就不会使它看起来像连接在路径的端点上或连接到任何角色符号上。

请注意关联路径和关联类是独立的模型元素，所以有着独立的名字。名字可以表示在路径上或类符号上或在两者上。如果关联类只有属性但是没有操作或其他的关系，那么名字可以在关联路径上表示出来，并且为了突出它的“关联自然性”而从关联类符号中省略。如果它有操作和其他的关系，那么名字会从路径上忽略并且为了突出“类自然性”而放在类矩形中。在两个情况中，实际的语义都没有区别。

讨论

图 13-26 表示了代表雇用关系的关联类。公司与个人之间的雇用关系是多对多的。一个人可以有多个工作，但只有一个工作是对指定的公司的。薪水既不是公司又不是个人的属性，因为关联是多对多的。它必须是关系本身的属性。

老板-工人的关系不仅仅是两种人之间的关系，它是处于某种职业的人与处于另一种职业的人之间的关系，它是关联类和它自己之间的关联。

下面的例子表示关联类和建模成类的具体化关系之间的区别。在图 13-27 中，股票的所有者被建模成人与公司之间的关联。关联类属性 quantity 表示了拥有股份的数量。这个关系建模成关联类是因为对任何 person-company 对只有一个入口。

如图 13-28 所示，为了建模购买股票，我们没有用关联类，因为对同一个人和公司

来说可以有多个购买。然而，它们必须是可区别的，因为每次购买是不同的而且有它自己的日期和价格以及数量。这个关系必须是具体化的，即形成有着自己的身份证明的可区别的对象。一个普通的类是建模这种情况的正确的方式，因为每次购买有着它们自己的身份证明，独立于与它联系的 Person 和 Company 类。

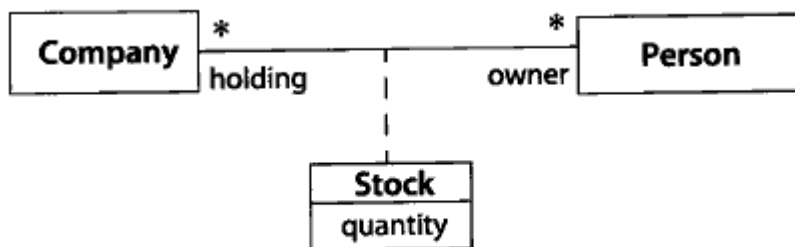


图 13-27 带属性的关联类

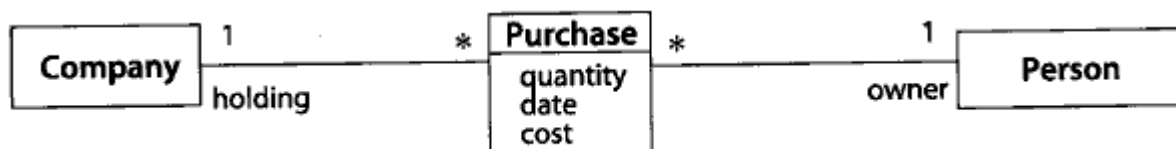


图 13-28 具体化的关联

33. 关联端点

association end

关联端点是关联的一个结构部分，它定义了关联中类的参与。在同一个关联中一个类可以连接到多个端点。在关联中的关联端点有不同的位置而且有名字，并且通常是不可互换的。关联端点一旦脱离它的关联独立存在也不再含有含义。

语义

结构

关联端点保持一个目标类元的引用。它定义了关联中类元的参与。关联的实例（链）必须在指定位置含有给定类或它的一个后代的实例。类的后代继承关联的参与。

一个关联端点有如下的特性（参看单个入口得到更多信息）

聚集(aggregation) 定相关对象是聚集还是组成，有枚举值 {none, aggregate, composite}。如果值是 none，那么关联就叫做一个聚集或一个组成。缺省情况是 none。只有二元关联才能是聚集或组成，并且只有一端能是聚集或组成。

可修改性(changeability) 判定与对象有关的连接集合是否可修改，有枚举值 {changeable, frozen, addOnly}。缺省情况下是 changeable。

接口说明 (interface specifier) 对相关对象，类元中的说明类型的可选择限制。

多重性 (multiplicity) 一个对象相关的对象的可能数量，通常指定为整数范围。

导航性 (navigability)	个布尔值, 表示是否可能将一个二元关联转化以得到有关一个类实例的对象或对象集合。缺省是真。
定序 (ordering)	定一组不相关对象是否是有序的, 枚举值有 {unordered, ordered}。为了设计的目的, sorted 值也可以被用到。
限定符 (qualifier)	组属性用来选择关联联系起来的对象。
角色名字 (rolename)	联断点的名字, 一个标识符字符串。这个名字确定关联内对应类的特定角色。角色名在关联中和在源类的直接和继承的伪属性中必须是唯一的。
目标范围 (target scope)	定连接与对象或整个类是否相关, 枚举值有 {instance, classifier}。缺省是 instance。
可见性 (visibility)	接是否可访问类而不能访问关联中相反的一端。可见性位于连接到目标类的一端。转换的每个方向有它自己的可见性值。

表示法

联路径的端点连接到对应类符号的矩形边缘上。关联端点特性表示成在路径端点上或旁边的符号, 这条路径连接到一个类元符号 (如图 13-29)。下面的表是对每个特性的符号的简要的总结。要了解详细资料见独立的章节。

聚集 (aggregation)	于聚集端的一个空的菱形, 对于组成来说是一个实菱形。
可修改性(changeability)	目标端的文字属性 {frozen} 或 {addOnly}, 通常省略 {changeable}。
接口说明(interface specifier)	色名上的名字后缀, 形式是: typename。
多重性(multiplicity)	近路径端点的文字标记, 形式是: min..max。
导航性(navigability)	径端点上的箭头表示了导航的方向。如果两个端点都没有箭头, 就是假设关联在两个方向上都是可导航的。
定序 (ordering)	近目标端点的文字属性 {ordered}, 有目标类实例的有序表。
限定符(qualifier)	路径端点和源类之间的小矩形。矩形内包含了一个或多个关联的属性。
角色名(rolename)	近目标端的一个名字标签。
目标范围(target scope)	类范围角色名是加下划线的, 除非它是实例范围。
可见性(visibility)	可见性符号 {+ # -} 位于角色名前。

如果在一个独立的角色上有多个符号, 那么它们以如下顺序表示, 从连接类的路径的一端读起 (如图 13-23)

限定符
聚集或组成符号
导航箭头

角色名和多重性应该放置在靠近路径的一端, 这样它们不会与别的关联混淆。它们可以放置在线的任何一端。把它们总是放在线的一端更好一些, 但是有时明确性更重要。

角色名和多重性可以放在同一个角色相对的两边，或者它们也可以放在一起。

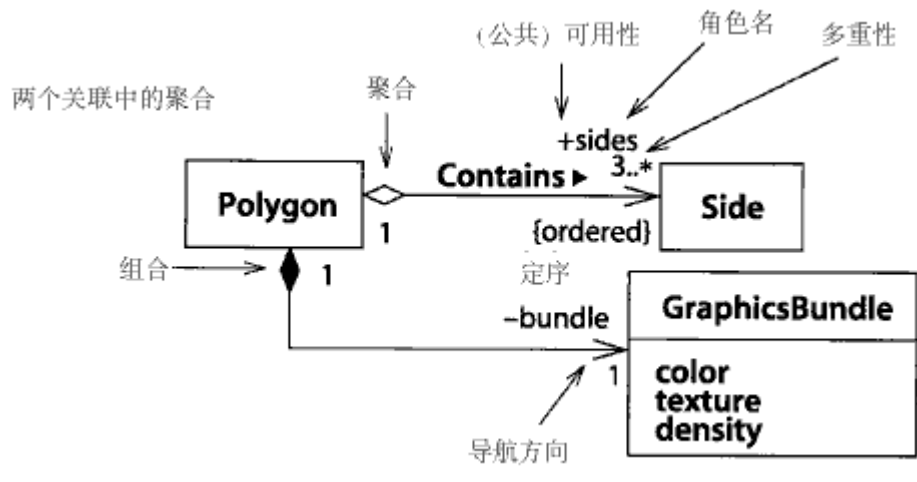


图 13-29 标准元素

关联 (association)，全局(global)，局部(local)，参数(parameter)，自身(self)。

34. 关联泛化

association generalization

关联泛化是两个关联之间的泛化关系。

见关联(association)，泛化(generation)。

语义

关联之间的泛化是允许的，虽然这有点不太常见。与其他的泛化关系一样，后代元素必须加入到父的内容中（定义规则），并且作为父的外延（实例的集合）的子集。加入到内容中意味着加入附加的限制，一个子关联比它的父有更多的约束。比如，在图 13-30 中，如果父关联将类 Subject 和 Symbol 连接起来，那么子关联可以将类 Order 和 OrderSymbol 连接起来，在这里面 Order 是 Subject 的子，OrderSymbol 是 Symbol 的子。作为外延的子集意味着子关联的每个连接是父关联的一个连接，而反之却不能。上面的例子遵循了这条规则，任何连接 Order 和 OrderSymbol 的连接也可以连接 Subject 和 Symbol，但是不是所有连接 Subject 和 Symbol 的连接都可以连接 Order 和 OrderSymbol。

表示法

泛化箭头符号（实线、空三角形箭头）将子泛化和父泛化连接起来。箭头在父泛化一方。由于线段连接到其他的线段，关联泛化符号可能造成混淆所以应该小心使用。

举例

图 13-30 表示了 Subject 和 Symbol 之间普通 model-view 关联的两个特举例：Order 和 OrderSymbol 之间的关联是一个特例，另一个是 Customer 和 CustomerSymbol 之间的关联。它们都将一个 Subject 类和一个 Symbol 类连接起来。Subject-Symbol 关联可以看作是抽象的关联，而两个子关联是具体的。

这种由关联连接的成对类层次模式相当普遍。

标准元素

被销毁的 (destroyed)。

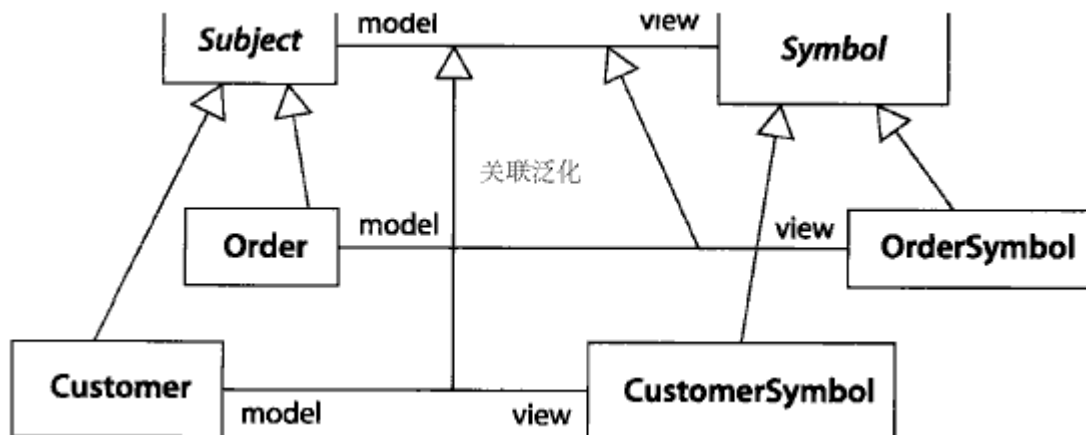


图 13-30 关联泛化

35. 关联角色

association role

关联角色是合作中两个类元角色的连接，它只适用于在合作说明的特定情况下的两个类元之间的关联。

见关联 (association)，合作(collaboration)。

语义

关联角色是只在由合作所描述的情况下有意义和被定义的关联。它是作为合作的部分关系而在其他情况下不是固有的关系。关联角色是合作的关键结构部分。它们允许有关上下文关系的描述。

在合作中，类元角色表示一个类元的独立的出现，而区别于这个类元的其他出现和这个类元本身的声明。在基于合作的上下关系的情况下，它代表对基类元的使用的限制。同样地，关联角色代表了用于特殊关系中的关联，通常是对普通关联受限制的使用。关联角色将两个类元角色连接起来。当合作被实例化时，对象受限于类元角色而连接受限于关联角色。一个对象可以加入多个角色。

关联角色将两个或多个类元角色或是合作内的类元连接起来。它有对基关联的引用并且有着重复性，表示在一个合作的实例中可以有多少个连接扮演角色。在一些情况下，合作中的一些连接可以被看作是对参与的类之间普通关联的使用。合作表示了在工作内为了某种目的使用通用的关联的某种方法。

在其他情况下，类元角色被合作外非法的关联连接起来。如果一个关联角色没有明确的基关联，那么它就定义一个只在合作内合法的隐含关联。

表示法

关联角色与关联的表示法相同，也就是在两个类元角色符号间的一条实线。如图

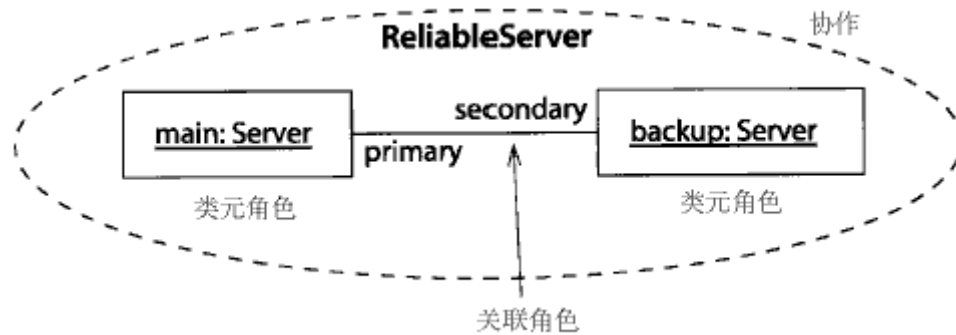


图 13-31 关联角色

标准元素

新 (new), 暂时(transient)。

36. 异步动作

asynchronous action

异步动作不要求发送对象暂停去等待结果，它是一个发送。

见发送(send)，同步动作(synchronous action)。

37. 原子

atomic

一个动作或操作，它们的执行必须作为一个单元被完成，原子也不能被部分地执行或被外部事件中断。通常，原子操作是小规模的且简单的，例如，赋值和简单的算术或字符串计算。一个原子计算出现在执行序列的确定点上。

见动作(action)，活动(activity)，运行到完成(run to completion)。

语义

整个系统可以同时执行多个动作。如果我们说动作是原子的，这并不意味着整个系统是原子的。系统可以在几个动作之间处理硬件中断和分时操作。一个动作在它自己的控制线程内是原子的。被激发后它必须完成执行并且不能与其他同时存在的活动动作相互作用。系统可以处理中断和事件，但是不能影响原子动作。但是动作不能用作一个很长的处理机制。相对于对外部事件的反应时间来说，它们的持续时间应该是短暂的。否则，系统就不能实时地做出反应。

38. 属性

attribute

属性是类中特定类型的命名存储槽的描述，类的每个对象独立拥有类型的值。

语义

类元中的属性描述类元实例可能拥有的值。类元的每个实例或它们的后代拥有包含给定类型的值的位置。所有的位置是不同的，并且互相独立（类作用域属性除外，将会在下面描述它）。如果属性是可修改的，那么当执行进行时，实例内位置所拥有的值可以被类型的不同值取代。

类元为它的属性组成了一个命名空间。包含在命名空间中的是伪属性，比如离开类元的关联角色名和包含类元的泛化判别式。

结构

属性有下面的几个组成部分，详述见下：

可修改性 (changeability)	判定在初始化后位置中的值是否可以改变，是枚举值。缺省情况下是 changeable 。可能的值有：
changeable	对修改没有限制。(缺省值)
addonly	附加值可以加到属性值的集合中。但是一旦被创建，值就不能被移动或改变。(只在最大多重性大于一时有意义)
frozen	在对象被初始化后值不能被改变。没有多余的值可以加入到值集合中。
初始值 (initial value)	<p>初始值是说明值的表达式，在对象被初始化后被对象中的属性所拥有。表达式是一个文字字符串，包括用来计算表达式的语言的名字。当对象被实例化时表达式通过语言的上下文计算。参看表达式可得到更多详细资料。初始值是可选的。如果它是空的，那么静态模型不会说明由新的对象拥有的这个值，但是模型的其他部分会提供这个信息。</p> <p>请注意到一个明确的初始化过程，比如构造函数，会替换初始值表达式。</p> <p>类作用域属性的初始值在执行开始时初始化一次。UML 没有说明不同类作用域属性初始化的相对顺序。</p>
多重性 (multiplicity)	<p>可以同时存在的属性值的可能数量。最通常的值"只有一个"表示了一个标量属性。值"零或一个"表示了一个有可选择值的属性。在属性值的作用域中缺少的值与其他的值是有区别的。即值的缺少与值零是不同的，它是一个空集合。其他多重性表示了潜在的多值属性。如果多重性不是一个单一的整数，那么由属性所拥有的值的数量可以改变。多重性"许多"表示了一个无限制的值的集合。</p>
名字 (name)	属性的名字，一个字符串，在类和它的祖先内必须是唯一的。它必须在类可到达的关联角色名中也是唯一的。
所有者作用域 (owner scope)	由属性所描述的这个值在类的每个对象中可能是不同的或是由类的所有对象所分享。前者是实例作用域属性，后者是类作用域属性。大多数属性是实例作用域的；它们持有一个特定对象的状态信息。类作用域属性持有一个完整类的信息；有一个独立的位置对应整个类。然而一个实例作用域属性是对一个值的描述，这个值直到对象被实例化后才存在。一个类作用域属性代表一个独立抽象值的声明，该值在系统整个生命

目标作用域 (target scope)	周期存在。 由属性所持有的这个值可能是一个实例或是类本身。前者是实例作用域，它是缺省的。后者是类作用域，它不常见并且通常涉及一些元建模。
类型 (type)	指定一个类或数据类型，位置中的值是它们的实例。值可能是给定类或数据类型的后代的实例。
可见性 (visibility)	判定属性是否能被其他类看见，枚举值有 <code>public</code> 、 <code>private</code> 和 <code>protected</code> 。建模特定编程语言时附加值可以被加入。

表示法

属性可以表示成一个字符串，它可以从语法上分析成不同的特性。缺省语法是：

$$\langle\langle\text{stereotype}\rangle\rangle_{\text{opt}} \text{visibility}_{\text{opt}} \text{name multiplicity}_{\text{opt}} : \overline{\text{type}_{\text{opt}}} =$$
$$\overline{\text{initial_value}_{\text{opt}}} \{ \text{property-string} \}_{\text{opt}}$$

可见性 (Visibility)。可见性表示成一个标点符号。而在特性字符串中可见性可以表示成关键字。后一种形式必须用于用户定义或基于语言的选择中。已定义的选择是：

- + (public) 公有的 能够看见类的任何类可以看见属性。
- # (protected) 受保护的 类本身或它的任何后代可以看到属性。
- (private) 私有的 只有类本身可以看到属性。

名字 (Name)。名字表示成一个标识符字符串。

类型 (Type)。类型表示成一个指明类元的表达式字符串。类或数据类型的名字是合法的表达式字符串，它表明属性的值必须是给定的类型。附加类型语法依赖于表达式的语言。每种语言有从简单数据类型构造出新数据类型的语法。比如，C++有指针，数组和函数的语法。Ada也有子范围的语法。表达式的语言是内部模型的一部分，但是它通常不在图中表示出来。假设它对于整个图是已知的或从它的语法上能明显看出。

类型字符串可以被隐藏，但是它仍然存在于模型中。

多重性 (Multiplicity)。多重性表示成一个包含于方括弧中的多重性表达式，它位于属性名后。如果多重性是“只有一个”，那么表达式，包括方括弧，可以被省略。这表示每个对象只有一个保持给定类型值的位置。否则，多重性必须表示出来。见多重性以了解有关它的语法的详细表示。例如：

colors[3]: Saturation An array of 3 saturations

points[2..*]: point An array of 2 or more points

请注意 0..1 的多重性提供了空值的可能性--缺少值，相对于范围中的一个特定值。在多数数据类型域中空值不是一个值；它用一个域外的特殊值扩充了这个域。然而，对指针来说，空值通常是实现的一部分。下面的声明允许了空值和空字符串之间的区别，有 C++和其他一些语言所支持的区别。

Name[0..1]: String 若名字缺省则为空值

初始值 (Initial value)。初始值表示成一个字符串。赋值的语言通常不明确表示出来，但是它存在于模型中。如果没有初始值，那么字符串和相同的标志都被省略。如果属性多重性包括值 0 (可选的) 并且没有给定明确的初始值，那么属性始于一个空值 (零

复制)。

可修改性 (Changeability)。可修改性表示为一个关键字，如果没有选择给出，那么缺省值是 changeable。

标签值 (Tagged value)。零个或多个标签值可以附属于一个属性。每个标签值表示成 tag = value 的形式，tag 是标签的名字，value 是一个文字值。标签值包含特性关键字，它是一个由括号所包括的由逗号分隔的特性表。

作用域 (Scope)。类作用域属性表示成在名字和类型表达式字符串下有一条下划线；否则这个属性是实例作用域的。这样表示的理由是类作用域属性是在执行系统中的值，就像一个对象是一个实例值，所以都必须加下划线指明。

class-scope-attribute

图 13-32 表示了一些属性的声明。

+size: Area = (100,100)	公共的，初始值
#visibility: Boolean = invisible	受保护的，初始值
+default-size: Rectangle	公共的
maximum-size: Rectangle	类作用域
-xptr: XWindowPtr {requirement=4.3}	私有的，标记值

图 13-32 属性

表示选项 (Presentation options)。

编程语言语法 (Programming-language syntax) 属性字符串的语法可以是一种编程语言的，比如 C++ 或 Smalltalk。特定的标签属性可以包含在字符串内。

风格指导

属性名字以普通的类型界面表示。

讨论

类似的语法用于说明限制符、模板参数、操作参数等等。

请注意：属性在语义上等同于一个组成关联。然而，意图和用途通常是不同的。对数据类型使用属性，即对没有身份的值使用属性。对类使用关联，即对有身份的值使用关联。原因是对有身份的对象，看清两个方向上的关系是重要的；对数据类型来说，数据类型通常附属于对象并且不了解它。

标准元素

持久性 (persistence)。

39. 背景信息

background information

在同一个图中或在不同图中的类符号的出现可以有它本身的表示选择。例如，一个类的符号可以表示属性和操作而另一个类的另一个符号可以隐藏它们。工具可以提供依附于每个符号或整个图的风格表单。风格表单可以说明表示选择，而且它们可以适用于大多数的符号，而不仅仅是类。

不是所有的建模信息都可以用图形符号很好地表示。有些信息最好用文字或表格形

式表示。比如，详细的编程信息最好用文字表表示。UML 并不假定模型中的所有信息都可以表示成图，有一些信息只适用于表格。这篇文章并不试图规定这种表格的格式或用于访问它们的形式。这是因为潜在的信息已经在 UML 元模型中充分描述了，而且表示表格信息也是工具的任务。然而假定隐藏连接可以在图形和表格中都存在。

40. 变成

become

变成是用于交互作用中的一种流依赖关系，在它当中目标对象代表源对象的一种新的形式，并且随后取代了源对象。

见状态类(class-in-state)，复制(copy)，位置(location)。

语义

变成依赖关系是一种流依赖关系，它表示在交互中一个对象从另一个对象的派生。它表示了一个转换对象的动作。在一个变成流执行后，在计算中一个新对象替代原始对象的位置。如果只用来表示一个对象值的改变那么不必用这个关系。相反地，这个关系用来表示对象中的质变，比如状态的改变、类的改变或位置的改变。在这种情况下，模型包括对象的两个版本，但是变成关系表明它们的确是同一个对象不同时间的两个版本，即它们有着同样的身份。

交互中的变成转换有一个顺序号，用来表明相对于其他动作它什么时候发生。

表示法

变成流表示成一个虚箭头，它的尾部位于对象的早期版本而头部位于较晚的版本，箭头持有构造型关键字《become》。箭头可以有一个交互中的序列号，用来表示相对于其他动作什么时候发生。变成转换可以出现于合作图中，顺序图中，活动图中。

在活动图中，变成转换可以表示成一个向着或来自对象流符号的虚箭头。《become》关键字可以被省略。

举例

图 13-33 表示了一个命令，用来打开桌面上的一个关闭的目录图标，它后面是一个命令，它用来整理现在打开的目录中的选项。目录作为状态类对象表示两次，变成转换在两个版本之间。

图 13-132 表示了一个部署图中一个对象在两个节点间迁移。

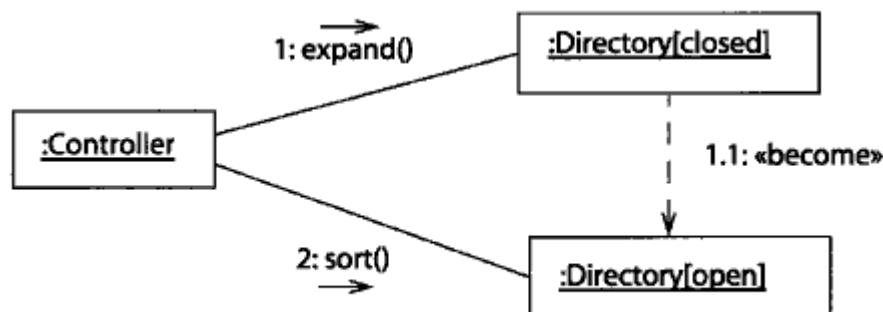


图 13-33 变成流

41. 行为

(behavior)

一个操作或一个事件的可见的影响，包括它的结果。

42. 行为特征

(behavioral feature)

表示动态行为的模型元素，比如操作或方法，它可以是类元的一部分。一个类元处理一个信号的声明也是一个行为特征。

标准元素

创建(create)，销毁(destroy)，叶(leaf)。

43. 行为视图

(behavioral view)

行为视图是一个模型的视图，它强调系统中实例的行为，包括它们的方法、合作和状态历史。

44. 二元关联

(binary association)

两个类间的关联。

见关联 (association)，n 元关联(n-ary association)。

语义

二元关联是有着两个关联端点的关联，它是最常见的一种关联。因为二元关联的一个端点有一个唯一的另一端，所以二元关联对说明从对象到对象的导航路径是特别有用的。如果一个关联可以横越指定的方向，那么这个关联在指定方向上是可导航的。有一些属性对 n 元关联定义，例如多重性，但是它们对二元关联更直观和有用。

表示法

一个二元关联表示成一个连接两个类符号的实线路径。修饰符号可符在端点端，关联名可以放置在靠近实线处，离每一个端点有一定距离，这样不会误解成角色名。除了隐藏中心菱形符号，二元关联的表示符号与 n 元关联的相同。但二元关联有不适用于 n 元关联的修饰符号，例如导航性。

详见关联 (association)。

45. 绑定

(bind)

在表示符号中绑定依赖关系的关键字。

见绑定 (binding)。

46. 绑定

(binding)

绑定是向参数赋值从而由一个参数化元素创建一个独立元素。绑定关系是一种依赖关系。它用来绑定模板以创建新的模型元素。

见边界元素 (bound element)，模板(template)。

语义

一个参数化的定义，例如操作、信号或模板，定义了一个元素的形式。然而，一个参数化的元素不能直接使用，因为它的参数没有确切的值。绑定是一种依赖关系，它代表向参数赋值以创建一个新的、可用的元素。绑定表现在操作上产生调用，表现在信号上产生发送信号，表现在模板上产生新的模型元素。头两个在执行时绑定以产生运行时间实体。除了作为例子或模拟结果它们通常不在模型中设置。参量值在执行系统内定义。

然而，模板在建模时绑定以创建用于模型中的新的模型元素。比如类，除了数据值之外，比如字符串和整数，参量值可以是其他的模型元素，如类。绑定关系将值绑定到模板上，产生一个可以直接用于模型内的实际模型元素。

绑定关系有一个提供者元素(模板)，一个客户元素(新生成的绑定元素)，和一张绑定到模板参量的数值表。绑定元素通过在模板体的拷贝中将每个参数值替换为对应的参数来定义。每个参量的类元必须与它的参数的已声明的类元或其后代相同。

绑定并不影响模板本身。每个模板可以绑定多次，每次产生一个新的绑定元素。

表示法

绑定用连到一个虚箭头的关键字《bind》表示，这个虚箭头将生成元素（在箭头的尾部）和模板（在箭头的头部）连接起来。实际参量值表示成一个位于《bind》关键字后由圆括弧包含的由逗号分隔的正文表达式表。

另一种更简洁的绑定表示法用名字配对避免了箭头的使用。为了表示绑定元素，模板的名字后是一个用尖括弧括起来的逗号分开的正文表达式表(<参量 list,>)。

在每一种情况下，每个参量被表述为在模型建立时静态赋值的正文字符串。它不像操作或信号参量一样动态赋值。

在图 13-34 中，用箭头的显式形式声明了一个新的类 AddressList，它的名字可以用在模型或表达式中。隐含形式 Varray ⟨Point, 3⟩ 声明了一个没有自己名字的匿名类。它可以在用隐含语法的表达式中使用。在这两种情况下都可以声明附加的属性或操作。如果需要扩展那么也可以声明子类。

标准元素

绑定 (bind)。

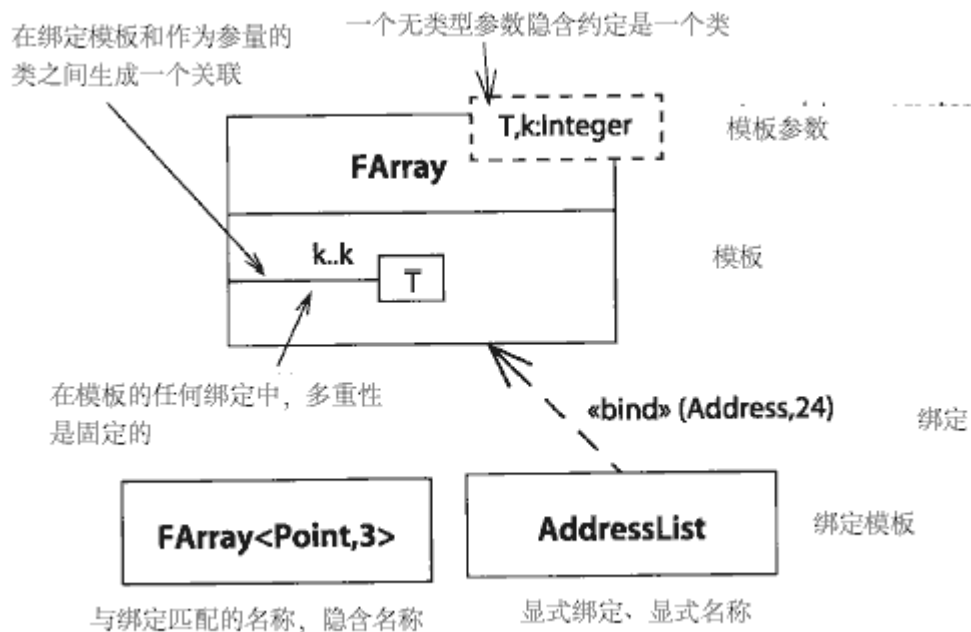


图 13-34 模板声明和绑定

47. 布尔型

(Boolean)

布尔型是值为 true 和 false 的枚举类型。

48. .布尔型表达式

(Boolean expression)

赋值给布尔值的表达式，在监护条件中 useful。

49. 绑定元素

(bound element)

通过将参量值绑定到模板参数而产生的模型元素。

见绑定 (binding)、模板(template)。

语义

模板是一组可能元素的参数化描述。为了得到实际元素，模板参量必须绑定于实际值。每个参量的实际值是由绑定出现的作用域所提供的表达式。大多数参量是类或整数。

如果作用域本身是一个模板，那么外层模板的参数在绑定原始模板时可用作参量，得到重新参量化的效果。但是一个模板的参数名在它的主体外没有意义。在两个模板中的参数名不能仅仅因为它们有相同的名字就假定它们等同，不过子过程参数仅可以依据它们的名字而对应。

绑定元素完全由它的模板说明。所以，它的内容不能扩展。例如，不允许声明类的新属性和操作，但是一个绑定类可以被子类化而且子类以通常方式扩展。

举例

图 13-35 表示了一个模板的再绑定。PointArray 是一个有着一个属性的模板--大小为 n 。我们想从存在的模板 Farray 中得到它，Farray 由两个参数--元素类型 T ，大小 k 。为了得到它，Farray 模板的参数 k 绑定于 PointArray 模板的参数 n 。Farray 模板的参数 T 绑定于类 Point。这样可以产生将一个参数从原始模板中移走的效果。为了用 PointArray 模板生成一个 Triangle 类，将大小属性 n 绑定于值 3。为了生成一个 Quadrilateral 类，将大小属性 n 绑定于值 4。

图 13-35 也表示将模板 Polygon 作为类 Shape 的孩子。这表示任何与模板 Polygon 绑定的都是 Shape 的子类，Triangle 和 Quadrilateral 都是 Shape 的子类。

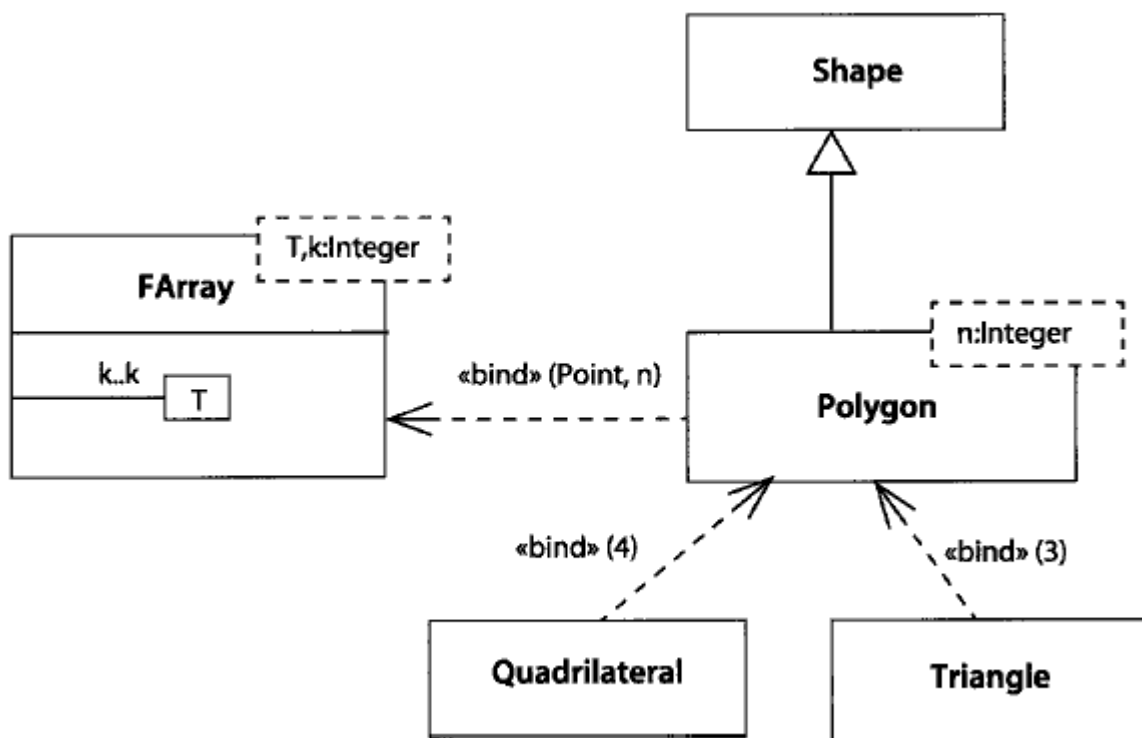


图 13-35 模板再绑定

表示法

绑定元素可以用一个从模板指向绑定元素的虚箭头表示，箭头连有关键字 $\llbracket bind \rrbracket$ 。它也可以用正文语法 `TemplateName<参量 list,>` 表示，用名字匹配确定模板。正文形式避免了表示模板或画出指向它的箭头。当绑定元素被用作一个属性或操作参数的类元时，这种形式特别有用。

详见绑定(binding)。图 13-36 显示了一个例子。

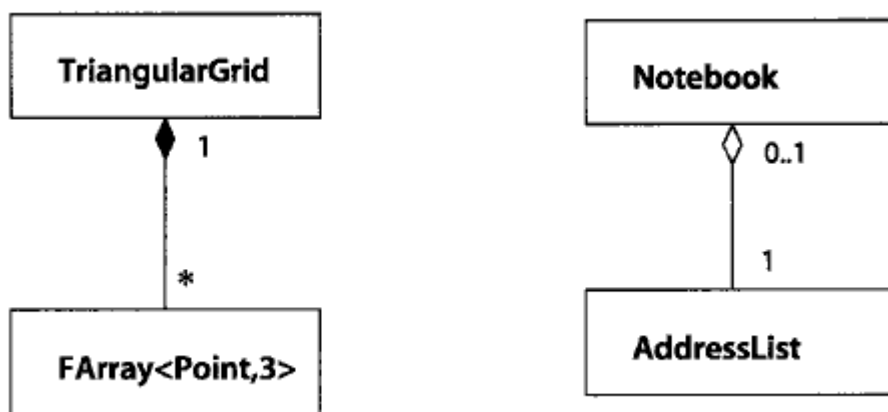


图 13-36 关联中绑定模板模板的使用

在一个绑定类中通常压缩属性和操作分隔区，因为它们不能在一个绑定元素中改变。

绑定元素名（使用尖括号的隐含匿名形式或使用“绑定箭头”的显式形式）可以用在任何一个参数化模板的元素名可用的地方。例如，绑定名字可以用在类图上类符号中属性类型或一部分操作特征。图 13-36 表示了一个例子。

讨论

类元是参数化的明显候选。它们的属性的类型、操作或关联类元是模板中的一般参数。参数化的合作是模式。从某种意义上说，操作本质上是参数化的。其他元素的参数化用途不那么明显，但是很可能进一步找到用途。

50. 分支

(branch)

分支是状态机中的一个元素，在它当中一个独立的触发可能导致多个可能结果，每个结果有它自己的监护条件。

见分叉(fork)，结合(join)，结合状态(junction state)，合并(merge)。

语义

如果同一个事件可以依据不同的监护条件有不同的影响，那么它们可以建模成有着相同事件触发的分离转换。然而，在实际情况中允许一个独立的触发驱动多个转换是很方便的。在通常情况下常常是监护条件覆盖每种可能，这样一个事件的发生保证能触发一个转换。分支是转换的一部分，它将转换路径分成多个部分，每一部分有单独的监护条件。事件触发放在转换前面的公共部分。分支的输出部分可以与另一个分支的输入部分连接而组成一棵树。通过树的每个路径代表一个不同的转换。转换中一个路径上所有条件的结合与概念上在转换激发之前被赋值的一个独立条件相同。转换在一个独立步骤激发，而不管它作为有分支的树出现。树仅仅是为了建模的方便。

在一个活动图内，离开一个活动状态的分支通常是完成转换--即它们缺少明显的事件触发，它们是在状态内活动完成时隐含触发的。如果有监护条件和分支，那么它们覆盖所有种可能是很重要的，因为这样可以保证一些转换激发。否则，会因为输出转换不再重新激发而使活动图冻结。

表示法

分支可以表示成以不同的监护条件在多个转换弧上重复一个事件触发。这也可以通过完成转换表示，就像在一个活动图中。

然而，方便起见，转换箭头的头部可以连接到一个菱形符号，这个菱形符号表示了一个分支。转换箭头标记上触发事件，但是不能有动作在上面。任何动作都走到转换的最后部分。

一个菱形符号可以有一个或多个离开它的箭头。每个箭头用一个监护条件标记。保留字 `else` 可以用作一个监护条件。如果其他的（明确的）监护条件为假，那么它的值就为真。每个箭头的头部可以连接到另一个分支或状态。连接到状态的箭头可以有一个相关的动作标记。

分支树的作用与将树扩展成对应于树的每个分支的分离转换弧的作用相同，它们分享同一个触发事件但是每一个有着它们自己的监护条件的结合、动作和目标状态。图 13-37 是表示分支的两种方法。

请注意菱形符号也可以表示合并，与分支相反，这时两个不同的路径合并在一起，如图 13-38 所示。在合并的情况下，有两个或更多的输入箭头和一个单独的输出箭头，不需要监护条件。

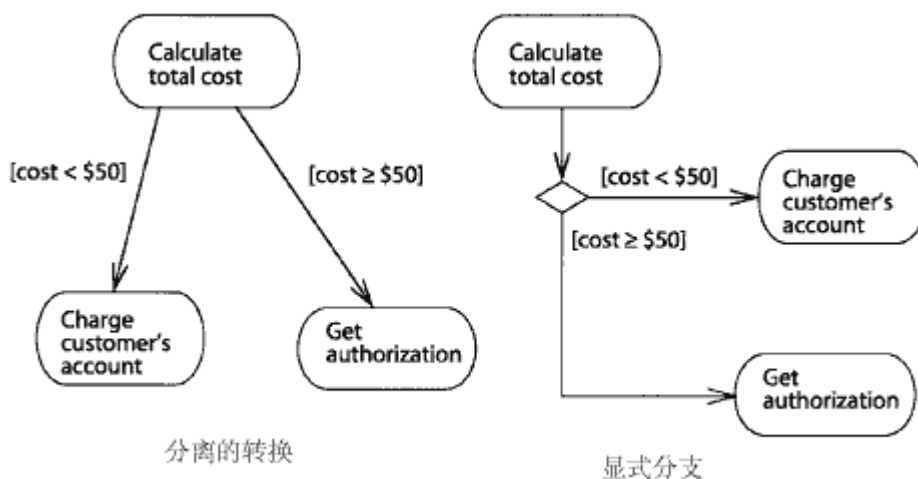


图 13-37 表示分支的两个方法

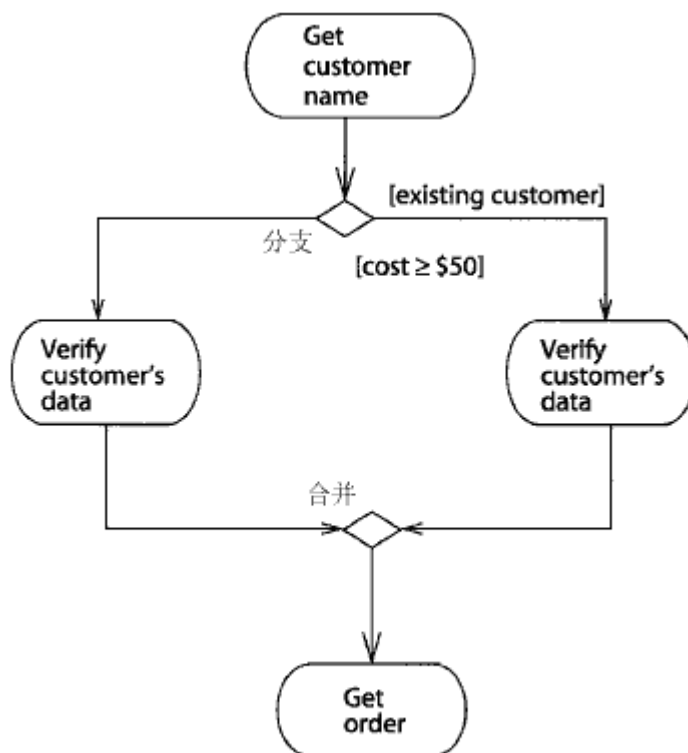


图 13-38 分支和合并

51. 调用

(call)

用于激活一个操作。

见激活(activation)，调用事件(call event)，发送(send)。

语义

调用是在一个过程的执行点上激发一个操作。它将一个控制线程暂时从调用过程转换到被调用过程。调用过程的执行在调用时被阻断。在操作执行中调用者放弃控制并且在操作返回时重新获得控制。被调用过程从调用者那里得到一张参量表和对调用过程的一个隐含返回点，就是调用点的下一条命令。被调用过程返回时，提供一张返回值表。

通常，调用在调用者的地址空间中执行，但是调用的语义并不局限于这一点。实际上，在一个分布式系统中这是不可能的，因为调用的接收者物理上是与调用者分开的。更重要的在于对调用过程位置和环境的隐含返回连接的建立，它使得控制重新返回到调用者。调用过程位置在正文子过程中描述成正文，在状态机中描述成状态。调用环境可以建模成激活。

调用使用依赖关系建模一种情况，在这个情况中一个客户类的操作（或操作本身）调用提供者类的操作（或操作本身）。它用《call》构造型表示。

表示法

在顺序图或合作图上，调用表示成指向目标对象或类的文字消息。

调用依赖关系表示成从调用者指向调用类或操作的含有构造型《call》的虚线箭头。在编程语言中，大多数的调用可以表示成文本过程的一部分。

52. 调用事件

(call event)

调用事件是接收一个操作的调用，它在状态机转换上实现为动作。

见调用(call)，信号(signal)。

语义

调用事件是实现操作的一种方法，它是过程执行的另一种方式。如果一个类将一个操作的实现说明为一个调用事件，那么操作的调用将被看作触发类的状态机中转换的一个事件。这允许实现比单一方法过程更加分散的操作。

如果一个类用调用事件去实现一个操作，那么它的状态机必须有由调用事件触发的转换。调用事件的特征与操作的相同：它们的名字和参数都相同。

一个操作的调用发生时，引用目标对象的状态机，如果调用事件符合一个活动转换(不同于当前活动状态)上的触发事件,那么它就触发该转换。如果转换激发，就实现了实际效果。实际效果包括任何动作序列，包括 `return (value)` 动作，其目的是将值返回给调用者。

当转换执行结束时，调用者重新获得控制并且可以继续执行。如果操作需要一个返回值而调用者没有接收到，或接收到不符合声明类型的返回值，说明模型有问题。如果操作不需要一个返回值，说明没有问题。请注意，如果没有转换被调用事件触发，则控制立即返回到调用者。如果操作需要一个返回值，说明模型有问题。否则，调用者仅仅立即继续执行。

如果接收者是一个主动对象，那么当接收者的状态机是静止的时候，即从运行到完成的所有步骤都已实现时，调用事件被处理。

表示法

调用事件表示成状态图中匹配对应类上操作的事件触发。转换上的动作序列可以有一个 `return` 声明，如果是这样的话，声明表示返回值。

举例

图 13-39 表示了一个可以被锁住 (Locked) 和解锁 (Unlocked) 的账户。Deposit 操作总是向账户里加钱，而不管它的状态。如果账户是打开的，那么 `withdraw` 操作取走所有的钱；如果账户是锁着的，则取不走钱。Withdraw 操作被作为一个调用事件实现，它触发每个状态的内部转换。当调用发生时，根据活动状态，执行一个或其他动作序列。如果系统是锁住的，返回零；如果系统是打开的，账户中的所有钱返回并且重新计数为零。

调用过程文本

```
deposit (10);
...
amount := withdraw ( )
```

取出全部金额或未取出金
额，取决于该帐户是否被
加锁

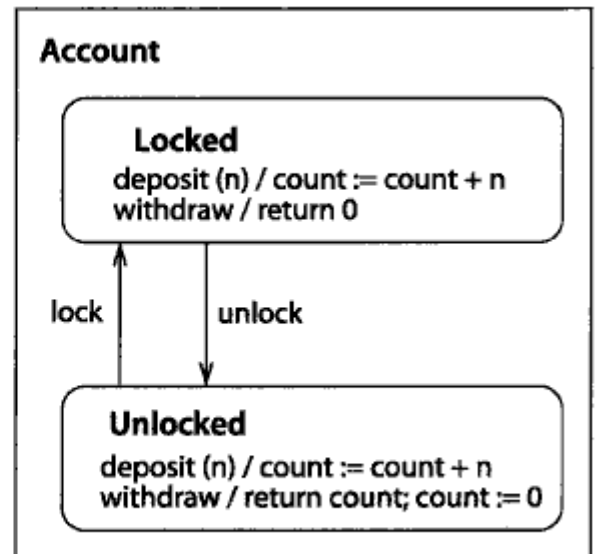


图 13-39 调用事件

53. 规范表示法

(canonical notation)

UML 定义了规范表示法，它用单色线和文字表示任何模型。这就是 UML 模型的标准“出版格式”，可用于印刷图。

图形编辑工具可以扩展规范表示法并且提供交互能力。比如，一个工具提供突出屏幕中被选择元素的能力。其他交互能力包括模型中的导航和按照选择的特性过滤显示的模型。这种格式是暂时的，并且不受 UML 制约。交互显示减少了模棱两可的弊端。所以，UML 标准的焦点是印刷的规范形式，一个交互工具可以而且应该提供交互扩展。

54. 基数

(cardinality)

基数是集合中元素的数量。它是一个具体的数值。基数不同于多重性，多重性是一个集合拥有的可能基数的范围。

讨论

请注意基数这个术语被许多作者错用为我们所谓的多重性，但是基数在数学上定义为一个数字，而不是数的范围。这正是我们所用的定义。

55. 修改事件

(change event)

由于所引用的一个或多个值的改变而使布尔表达式得到满足的事件称为修改事件。见监护条件 (guard condition)。

语义

修改事件包含由一个布尔表达式指定的条件。事件没有参数。由于条件所依赖的一个或多个变量的改变而使条件（从假）变成真时，事件就发生。

这种事件隐含一个对条件的连续的测试。而实际上，通过分析条件输入改变的时间点，开发者可以在良好定义的、抽象的时间上执行测试，这样就不需要连续的测试了。

当表达式的值从假改变到真（一个正值状态变化）时，事件就发生。当这种情况发生时事件发生一次，除非值又先变成假，否则，事件不会再次发生。

请注意与监护条件的区别。当转换上的事件发生时，监护条件只计算一次。如果条件是假的，那么转换不激发并且事件被遗失（除非这个事件又触发了其他的转换）。一个修改事件隐含连续计算，并且当值变成真时事件发生一次。在那个时刻，它可以触发一个转换或被忽略。如果它被忽略，因为条件还是真所以修改事件不触发处于后继状态的转换。修改事件已经发生，因此被抛弃。条件必须变成假，然后再变成真时，才能引发另一个修改事件。

布尔表达式的值必须是对象的属性，这个对象拥有包含从它可到达的转换或值的状态机。

表示法

与信号不同，修改事件没有名字并且不被声明。它们仅仅被用作转换的触发。修改事件表示成关键字 `when`，后面是圆括弧中的布尔表达式。例如：

```
when (self.waitingCustomers>6)
```

讨论

修改事件是对条件满足的测试。实现起来是十分昂贵的，虽然有技巧来编译它而不必连续地测试，但是修改事件本身隐含着高成本和一种特定的关系，即值的改变与由它触发的结果之间的直接因果关系。有时，这是令人满意的，因为它封装了结果，但应该小心使用修改事件。

修改事件表示对对象可见的值的测试。如果一个对象中属性改变意味着触发另一个对象（该对象不知道第一个对象的属性改变）的修改，那么这种情况应该建模成属性拥有者上的修改事件，它触发一个内部转换，向第二个对象发送信号。

请注意一个修改对象并不是明确地向任何地方发送。如果试图与另一个对象进行明确地通信，应该用信号。

修改事件可以通过多种方式实现，有些通过在合适的时间点在应用程序内部进行测试，而有些则通过利用基本的操作系统机制来完成。

56. 可变性

(changeability)

说明某属性值或者链是否可变的一种特性。

语义

本特性可以赋给关联端或者属性。此特性还可以赋给一个类，表明该类中的所有关联和属性都满足本特性（例如，特性值为“冻结”）表示该类的对象的值在初始化后不可改变）。在特性表中代表可变性的关键字可取下列枚举值。

可变的 (changeable) 属性值可以任意变换，包括在多重性允许的范围

冻结的 (frozen)

加或者删除值。链可以随意变更，或者在多重性及其他约束允许的范围内被增加或者删除。如果没有指定其他值，则以此为默认值。

只可增加 (addonly)

属性值在初始化后不可变更；不可增加或者删除变量。当关联的另一端（即与带有冻结值的一端相对另一边）的对象初始化后，则不可增加，删除或者修改链。但是，当另一端生成新的对象时，作为初始化的一部分，将生成指向冻结端的新连接。

如果多重性不是固定值，或者尚未达到最大值，则可以增加新的属性值。一旦生成，只要类的对象仍然存在，就不能更改或删除属性值。可以增加新的链，但是不能在其生成后进行修改或删除。当一个参与者对象被删除时，其中包含的所有链，无论是否是“只可增加”类型的，都将被删除。

57. 子

(child)

泛化关系中更具体的元素。被称为一个类的子类。一个或者多个子关系的链称为后代。反义词：父 (parent)

语义

子元素继承了其父元素的特征（同样间接继承了其祖先的特征）而且可以声明自己附加的特征。它还继承了涉及其祖先的关联和约束。子元素遵循替代原则——即描述符的实例满足任何该描述符祖先声明的变量。子的实例是其父的间接实例。

58. 类

(class)

说明一系列拥有相同的属性，操作，方法，关系，行为的对象集。一个类就代表了被建模系统中的一个概念。根据模型种类的不同，此概念可能是现实世界的（对于分析模型），或还可能含有算法和计算机实现的概念（对于设计模型）。类元是类的泛化，包含其他类似类的元素，如数据类型、参与者、构件。

语义

对对象集的数据结构及行为的描述称为类。类用于声明变量。作为变量值的对象必须属于一个类，该类应与声明该变量的类兼容——也就是说，该类必须是声明变量的类或其后代类。类还用来实例化对象。一个创建操作生成给定类的一个新实例。

类的实例对象，是这个类的直接实例，同时是该类的父类的间接实例，对象保存每一个属性的值；接受本类的所有操作和信号。同时还可以出现在与本类或本类的父类相关的关联链中。有些类可能不会被直接实例化，而只用于描述其后代类共享的结构；这种类被称为抽象类。可以实例化的类称为具体类。

一个类还可以被当作全局对象，该类任何类作用域属性是这个隐式对象的属性。这样的属性有全局性，在整个系统中拥有唯一的值。类作用域的操作是指适用于类本身，而不适用于对象的操作。最常见的类作用域操作就是创建操作。

在 UML 中，类是一种类元，类元包括一系列类似于类的元素，但是它的完整表述仍在类中。

结构

一个类有名字以及一些操作、方法和属性。类可能属于某种关联、泛化关系、依赖关系，或者约束关系。类是在其命名空间内声明，比如在一个包或者其他的类内，在其名字域内有不同的特性，比如多重性或者可见性。类还拥有其他不同特性，比如用于说明它是抽象类还是主动类。还将有一个状态机来说明类的反应行为——就是说当接收到某事件时的反应。类可声明其所处理的事件集（包括异常处理）。类可为由零个或多个的接口提供实现，或为一个行为实现提供不同类型。接口列出了该接口支持的并由类实现的操作集。

类包含属性表和操作表，它们各自在类内建立了一个命名空间。继承的属性和操作同样出现在相应的命名空间内。属性的命名空间中还包括伪属性，例如联系的角色名，用于类和用于涉及该类或它的一个祖先的泛化关系的区分符的，每个名字在该类和其祖先中仅能声明一次，否则，将产生冲突，模型建立错误。如果所代表的操作相同，相应的操作名可重复，否则将产生冲突。

类也是一个命名空间，并为嵌套类元声明建立了的作用域。嵌套类元并不是类的实例的结构性部分。在类对象与嵌套类对象之间并没有数据联系。嵌套类是一个可能被外层类的方法所使用的类的声明。在类内的类声明是私有的，除非清楚的设定为可见，否则在该类的外部是不可访问的。没有可见的标识符来表示嵌套类的声明。只有在利用超级链接工具时，才有可能对它们进行访问。嵌套的名字必须用路径名来指定。

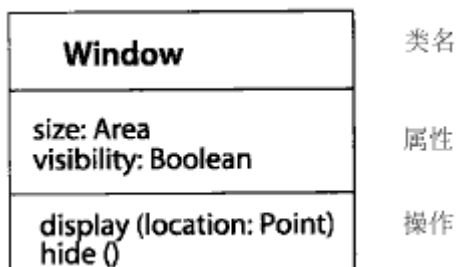


图 13-40 基类声明

表示法

一个类是用实线边框的矩形来表示的，矩形用两条水平线分为三部分。顶部分格包含类的名字以及其他适用于整个类的特性。中部分格包含属性表。底部分格包含操作表。中部和底部可以在类的标识内隐藏。

使用 类是在类图中声明的，并且在许多其他图中被使用。UML 为声明和使用类提供了一种图形表示法，同时为了在其他模型元素的指明类提供了文字表示法。在类图中对类的声明定义了类的内容：类的属性、操作以及其他特性。其他的图中定义与类相关的其他关系和附件。

图 13-40 表示了带有属性和操作的基类声明。

图 13-41 表示了相同类的声明，其中包括了更详细的内容，主要是与实现有关的性质，例如可见性、类层次作用域的创建操作以及依赖于实现的操作。

所有与类相关的内部信息在图 13-42 中没有表示。这些信息仍出现内部模型中，通常会在至少一幅图中表示。

表示选项 (presentation options)

隐藏分格。隐藏属性和操作其中之一或全部 (图 13-43)。没有表示的间隔将不出现分隔线。如果某个分格被隐藏, 则无法推断其中的元素是否存在。请注意, 空的分格 (即有分隔线, 但是没有内容) 说明相应的列表中没有元素。如果使用某种筛选程序, 则说明没有符合其要求的元素。例如, 只有公共操作是可见的, 则相应的操作分格为空就说明没有公有操作。对于私有操作不能得出任何结论。

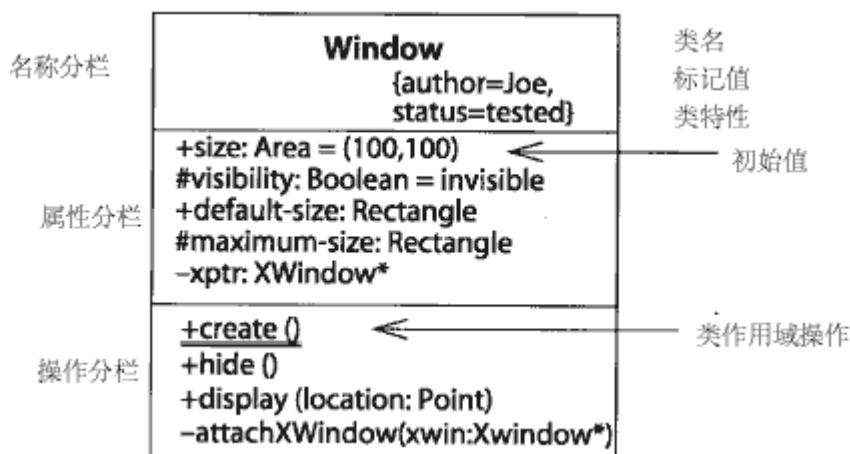


图 13-41 带有可见性特征的详细的类声明

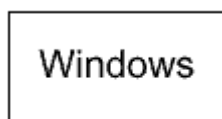


图 13-42 隐藏了所有详细内容的类的例子

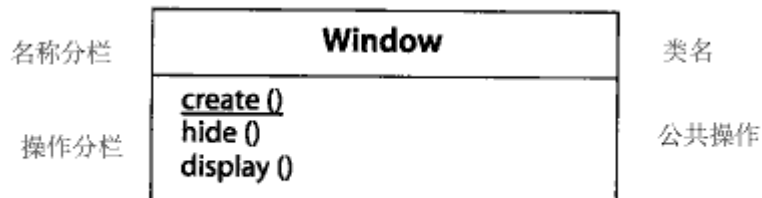


图 13-43 隐藏了属性以及非公共操作的类的声明。

附加分格 附加分格用于表示其他预定义或者用户定义的特性——例如用于表示事务规则, 职责, 变化, 信号处理, 异常处理等等。附加分格的顶部写有分格名字, 并用特殊的字体与其内容区分开来 (见图 13-44)。标准分格 (属性, 操作) 则不需要分格名字, 尽管在只有一个分格可见时, 可能会用分格名以示强调或区别。多数的分格中只是简单的字符串表, 其中的每一个字符串代表一个特性。这里的“字符串”包括图标和嵌入的文档, 例如电子表格或者图形。还可能有更复杂的格式, 但是 UML 并没有为这些格式作特别说明。这种说明是用户或工具的职责。如果分格的性质可以从其中内容 的格式判断出来, 则分格的名字可以省略。

见字体的使用 (font usage)、字符串 (string)

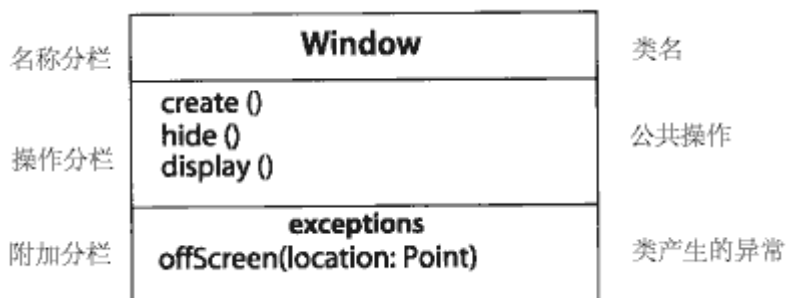


图 13-44 带有额外命名的分格的类的声明

见 stereotype。



图 13-45 带有构造类型的类

构造型 构造型在类的名字上方以括在书名号（《》）内的文本字符串来表示（见图 13-45）。还可以在分隔的右上角用图标来代替这行文字。带有构造型图标的类的标识可以被“压缩”为只表示类的构造类型图标，并在图标内，或者图标下方标明类的名字（见图 13-170）。类的其他内容被隐藏。

见 构造型 (stereotype)。

格式指导

- 用正常字体在类名字的上方书写构造类型
- 用黑体字居中或者向左对齐，书写类名
- 用正常字体，向左对齐书写属性和操作
- 用斜体字书写抽象类的名字，或者抽象操作的符号
- 在需要处表示类的属性和操作格（在一套图中至少出现一次），在其他上下文或提及处可以隐藏它们。最好为一套图中的每个类定义一个“原始位置（home）”，并在此处对类进行详细描述。在其他位置，可以使用类的最小化表示形式。

讨论

类的概念既适用于逻辑建模中的一些用例，也适用于实现。既包括类型的概念，又包括类的实现的概念。在 UML 中，在特定语义模糊的地方，一个对象可以有多个类，还可以在运行时变更类。在多数程序设计语言中常见的有更严格限制的类的定义，可以被视为特殊的类。

标准元素

实现类 (implemetationClass)，类型 (type)

59. 类图

(class diagram)

类图，用静态视的方式表示声明的（静态的）模型元素，比如类、类型及其元素

及相互关系。类图可能表示包，甚至包含嵌套的包的符号。类图包含一些具体的行为元素，如操作，但是它们的动态特征是在其他图中表示的，例如状态图、合作图。

见类元(classifier)、对象图(object diagrams)

表示法

类图是用图形方式表示静态视图。通常，为了表示一个完整的静态视图，需要几个类图。每个独立的类图不需要说明基础模型中的划分，即使是某些逻辑划分，例如包是构成该图的自然边界。

60. 状态类

(class-in-state)

一个类，以及其对象可能存在的状态。

见活动图(activity graph)

语义

带有状态机的类有许多状态，每个状态说明了处于这种状态的实例的行为，取值，以及约束。在某些情况下，某些属性，关联，或者操作仅适用于处于特定的一种或几种状态的实例。还有些情况中，某个操作的参量必须是特定状态下的对象。通常情况下，上述特殊情况只是行为模型的一个部分。但是有时，最好在交互视图或者静态视图中将它们直接标明。

状态类仍然是类，只是带有类的对象可能拥有的合法状态。如果该类有并发的子状态，那么状态说明将列出一系列该类的对象可能同时存在的几种状态。状态类可以被当作一种类元。它的行为类似所描述类的一个子类。它可以被当作变量类或参数类使用。它可以参加那些只适用于所给定状态的对象的关联。在图 13-46 中，请看 SubmittedPaper 与 ConferenceSession 之间的 Assignment 关联。这种关联仅在 SubmittedPaper 处于 accepted 状态时才适用（目标多重性为 1），而在 rejected 状态时则不存在。对于 SubmittedPaper 而言，目标多重性为 0 或 1，因为类中同时含有 accepted 和 rejected 的报告。然而在对处于 accepted 状态下的 SubmittedPaper 和 ConferenceSession 间的关联建模时，那么其目标多重性就是 1。

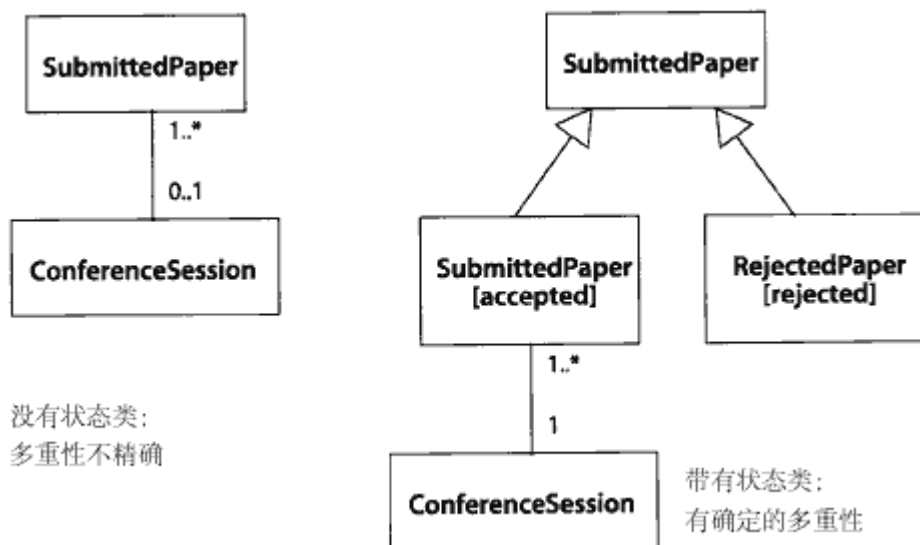


图 13-46 状态类

在表示活动图中操作的输入输出值时，状态类元素也是有用的。

表示法

状态类用类符号表示，在类名后，跟着在方括号内的状态名（类名[状态名]）。方括号中也可以是用逗号分开的几个并发状态名，表示对象可以是这些状态中的几种。

讨论

状态类和动态类元是为了实现允许对象在其生命周期内改变结构而采用的两种不同方法。根据实现环境的不同，其中之一可能更方便适用。

61. 类名

(class name)

每个类都必须有一个非空的类名，这在类的外壳（例如包或者包含类）内对于类元而言是唯一的。名字的作用域是类的外壳包，或者可以看到该包的其他包。

见名字，以得到关于命名以及唯一性规则的完整说明。

表示法

类名在表示类的矩形内顶部里表示。名字分格中可能还有关键字或者构造型名，和/或构造类型图标，以及用花括号括住的一系列标签值。（见图 13-47）。

处于书名号内可选的构造类型关键字可置于类名字的上方，和/或在分格的右上角表示构造类型的图标。构造型名不得与预定义的关键字重复，例如 enumeration。

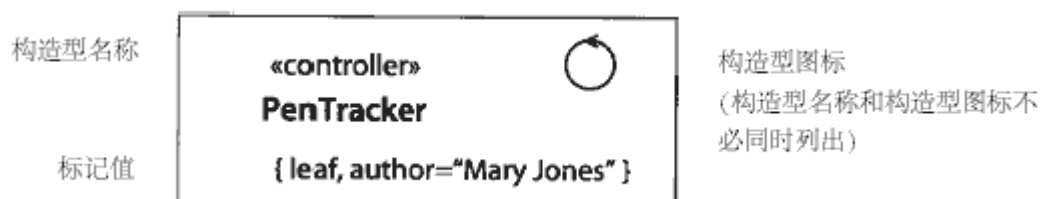


图 13-47 名字分格

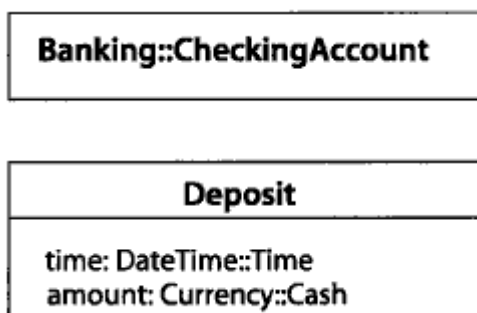


图 13-48 在其他包中的类的路径名

接下来表示类的名字，类名用粗体字在分格的水平正中标出。如果此类为抽象类，类名就用斜体表示。注意，任何明确的泛化状态的说明（例如抽象或者具体），其字体应大于类名所用的字。

在类名下，可以在方括号中列出标识特性的字符串表（元模型的属性或者特性值）。此列表可以表示那些在 UML 中没有符号表示的类级属性，还可以表示特征值。可以用某些无值的关键字来表示某种属性与值的联合体。例如，一个 leaf 类表示属性为{leaf}，与{isLeaf=true} 作用相同。

没有特别说明，假定表示在某个包内的类是时在此包内定义的。要引用在其他包中定义的类，作为名字分格中的名字字符串使用的语法为（图 13-48）

Package-name:: Class-name

用符号 (::) 将包的名字与类名分开，从而提供完整的路径名。如果路径名可以区分它们，在不同包内的不同的类中可以使用相同的类名。但是这种情况容易造成错误，应该尽量避免。

在文本的描述中，也会引用类，尤其是在属性和变量的类型说明中。在文本

描述中，引用一个类只要使用它的名字，包括可能包的名字，这服从于表达式的语法规则。

62. 类元

(classifier)

类元是一种描述行为和结构特征的模型元素。类元的种类包括类、行为、构件、数据类型、接口、节点、信号、子系统以及用例。类是最常见的类元。虽然每种类元都有各自的元模型为代表，但是它们都可以按照类的概念来理解，只是在内容和使用上有某些特殊限制。类的大多数特性都适用于类元，通常只是为每种类元而增加了某些特殊限制条件。

见泛化元素(generalizable element)、静态视图(static view)。

标准元素

枚举(enmeration)、位置(location)、元类(metaclass)、持久性(persistence)、强类型(powertype)、进程(process)、语义(semantics)、构造型(stereotype)、线程(thread)、效用(utility)。

63. 类元角色

(classifier role)

这是在合作中的一个片段，用于描述各个参与者在合作中的角色。

见合作(collaboration)。

语义

合作说明了在一系列参与者之间的交互方式，它是类或者数据类型的实例。类元角色是对一个参与者的描述。每个角色处在自己独特的上下文中，是类元的一个独特使用。一个类元可能有多个角色，每个角色在一个合作中与其他角色有着不同的关系。一个角色不是独立的对象，而是某个可能参与合作实例的所有对象的描述。每当这个合作实例化时，就有不同的对象与链来扮演这些角色。

每个类元角色有其类元（其基础）的引用以及多重性。基础类元限制了可以充当角色的对象种类。对象所属的类可以与该基础类元的类相同，或是其子类。多重性说明在合作的一个实例中，同一时刻有多少个对象来充当这种角色。

类元角色可以有名字，也可以匿名。当需要多重类元时，类元角色可以有多个基础类元。

类元角色可以通过关联角色与其他类元角色相连接。

对象。一个合作代表了为了完成某个目标而共同工作的一组对象。角色表示一个对象（或一组对象）在完成目标的过程中所应起的那部分作用。一个对象是角色所属的基类直接或者间接的实例。在合作中，不需要基类所有的对象都出现，同一个基类的对象在一个合作中也可能要充当多个角色。

在不同的合作中，同一个对象可以充当不同角色。合作代表了对象的一个方面。单独的一个物理对象可能包括多个方面，因此隐含了该对象与其起作用的合作间的联系。



图 13-49 类元角色

表示法

类元角色是用类元的符号（矩形）表示，符号中带有冒号分格开的角色名和类元名字，即：角色名：基类。一个角色不是独立的对象，而是一个用于描述不同类元实例中出现的多个对象的类元。

角色名和类元的名字都可以省略，但是分号必须保留，从而与普通的类相区别。在一个合作中，由于所有的参与者都是角色，因而不易混淆。

类元角色可能会表示类元特征的一个子集，即在给定的上下文中的属性和操作。其余未被用到的特征将可以被隐藏。

图 13-49 表示了类元角色不同的表示法。

标准元素

被销毁的 (destroyed)、新建(create)、暂时(transient)。

64. 客户

(client)

是指一个需要其他元素提供服务的元素。它用于描述在依赖关系中的角色。在表示时，

客户出现在依赖关系箭头的尾部。反义词：提供者。

见依赖(dependency)

65. 合作

(collaboration)

是对对象和链总体安排的一个描述,这些对象和链在上下文中通过互操作完成一个行为,例如一个用例或者操作。合作由静态部分和动态部分组成。静态部分描述在合作实例中对象和链可能承担的角色。动态部分包括一个或多个动态交互,表示在执行计算过程中不同时间里合作中消息流。

见关联角色 (association role)、类元角色 (classifier role)、交互 (interaction)、消息 (message)。

语义

一组对象在给定的上下文范围内,为了完成某个目标而交换消息,从而实现了一种行为。要理解设计机制,应该重点着眼于实现一个或一组相关目标时涉及的对象和消息,

它们在一个更大的系统中也完成其他目标。使对象和链共同工作以实现某种目标而进行的安排称为合作;在合作中实现行为的消息序列称为交互。合作是对“对象的组织”的一种描述。它是大型复杂模型中的一个片段,在模型中合作是为了实现一个目标。

例如,商业销售代表了对于一些对象的一种安排,这些对象在事务处理中有着特定的相互关系。在事务处理范围之外,这种相互关系就没有意义了。销售的参与者包括销售者,购买者和代理人。为了实现某个特殊的交互,例如出售房屋,参与者们交换特定消息序列,例如报价或者签订合同。

在合作中流动的消息流,可以选用状态机来进行描述,状态机将规定合法的行为顺序。状态机中的事件代表了合作中各角色间的消息交换。

合作由角色组成。角色是指在合作中起作用的类元或者关联的一部分。实例化时,角色可以带有类元或者关联的实例。同一个类元或关联可以承担不同的角色;每个角色有不同的对象和链。例如,在商业事务处理中,两个公司中一方可能是销售者,另一方为购买者。seller 和 buyer 是合作关系 Sale 中 Company 类所承担的角色。角色只在合作中才有意义;在合作之外就无意义了。实际上,在其他合作关系中,角色可能会对调。某个对象在一个合作实例中可能是 seller,而在另一个中就是 buyer。同一个对象可能在不同的合作中承担多种角色。这与角色在关联限定的作用域不同。无论对象是否参与了关联,关联所描述的关系对于一个类在所有的上下文中有全局性的意义。合作所描述的关系局限于特定的上下文中,在此范围之外,关系就没有意义了。

实现。合作实现了某个操作或者用例。它描述了该操作或者用例的执行实现所处的上下文——即,开始执行时,对于存在的对象和链的安排,以及在执行过程中生成的和销毁的实例。交互中的行为序列的说明可以用顺序图或者合作图表示。

合作也可完成类的实现。类的合作是类操作的合作的联合。为同一个类,系统,子系统可以设计不同的合作;每个合作表示了与实体的一个视图相关的属性,操作和相关对象的一个子集,(例如某个特定操作的实现)

模式。参数化的合作代表了一种可以在不同的设计中重用的设计结构。通常基本类元是参数。这种参数化的合作符合模式结构。

见模板 (template)

通过给基础类元参数提供具体的类元,可以得到设计模式的实例。每个实例产生模型中特定的类元集上的一个合作。一个模式可与模型中的不同类元集多次绑定,从而避免为每次出现定义新的合作。例如,一个模型视图模式定义了模型元素间的常规关系,

它可与代表模型视图对的多个模型视图类对进行绑定。每个实际模型视图类代表了对模式一次绑定。这些类对中的某对可能是房屋和房屋里的图像，另一对可能是股票和表示股票当前价格的图形。

请注意，一个模式还包括使用指导，以及对与其优缺点的明确描述。这些内容可以作为注释，或写在单独的文本文件中。

合作的层次 合作可以在不同的粒度水平（granularity）上表示。一个粗粒度的合作可以通过进一步细化成为另一个粒度更细的合作。这是通过扩展一个或者多个操作来实现由高层次的合作到低层次的合作的细化。

合作还可以通过下级合作来实现。每个下级合作实现整个功能中的一个部分，并有其独立的角色集。整体合作中的每个角色可以与嵌套部分中的一个或者多个角色绑定。如果一个外层角色被绑定为多个内层角色，则其隐含了与低层合作的连接。这是用例之间交互作用的唯一方式。一个设计思路是从内层向外的。首先构造内层，限定角色，而后将它们结合生成外层，拓宽角色使其拥有多重责任。

运行时绑定。在运行时，对象和链与合作中的角色绑定。通常在不同的合作中，一个对象可以绑定到一个或者多个角色上。如果一个对象绑定到多重角色，那么它代表了角色之间的一种“偶然”交互关系——即，这种交互不是由角色本身固有的，而只是它们在更广的上下文中使用时的一种副作用。通常一个对象在组成大型合作的多个协

作中承担角色。这种合作的重叠提供了一种隐含的，合作间的控制和信息流动。

结构

角色。一个合作包括一系列的角色，每个角色是一个或者多个基础类元（类元角色）或者基础关联（关联角色）的引用。角色是合作中一个位置，它描述了类元或关联在作中的一次使用。角色本身也是一个类元，合作实例的角色绑定于对象是角色的暂时实例。在一个合作的实例中，每个类元角色绑定于一个对象，每个关联角色绑定于一个连接。在同一个合作的实例中，一个对象可以绑定到多个类元角色上，但是这是不常见的，而且可以通过适当的约束加以避免。在同一个合作的实例中，同一个类的对象可以充当不同的角色。每个对象有着与其角色相适应的关系。每个类元角色拥有在合作中用到的类元的属性的一个子集。其余的属性与本合作无关，但是可能在其他合作中 useful。如果有同一个基础类元含有多重角色，每个角色应有各自的名字以示区别。如果在合作中某个基础类元只用到一次，角色可以没有名字，因为类元不会混淆。角色定义了合作的结构。

如果支持多重类元，角色就可以有多个基础类元。绑定于类元角色的对象是每一个基础类元的一个实例。

泛化。一个合作还可以包含泛化关系和约束。这是对于参与合作的类元在其各自外层合作中可能拥有的关系的补充。只用当合作中的类元是参数形式时，泛化才是必要

的。否则，它们的泛化结构只是作为其类元定义的一个部分出现，在合作中不可更改。

在参数化的合作中（模式中）某些类元角色可能是参数。两个参数化类元之间的泛化关系说明任何绑定到角色的类元必须满足泛化关系。（绑定到父角色的类元必须是绑定到子角色类元的祖先。它们之间不需要是父子关系。）

例如，[Gamma-95]Composite 模式表示了一个对象递归树，其中 Component 是树的一般元素，Composite 是递归元素，Leaf 是叶元素（图 13-50）。Component 是 Leaf 和

Composite 的父节点。Component 是元素的聚集（循环）。Component, Composite, Leaf 是模型中的参数。当模型被使用时，它们由具体的类替换。任何绑定到模式的具体类必须遵循 Component 与其子 Composite, Leaf 之间的祖先-后代关系。具体的

例子可以是 Graphic, Picture, Rectangle; DirectoryEntry, Directory, File; 或者任何递归类。如果一个绑定不满足泛化约束，则其形式错误。

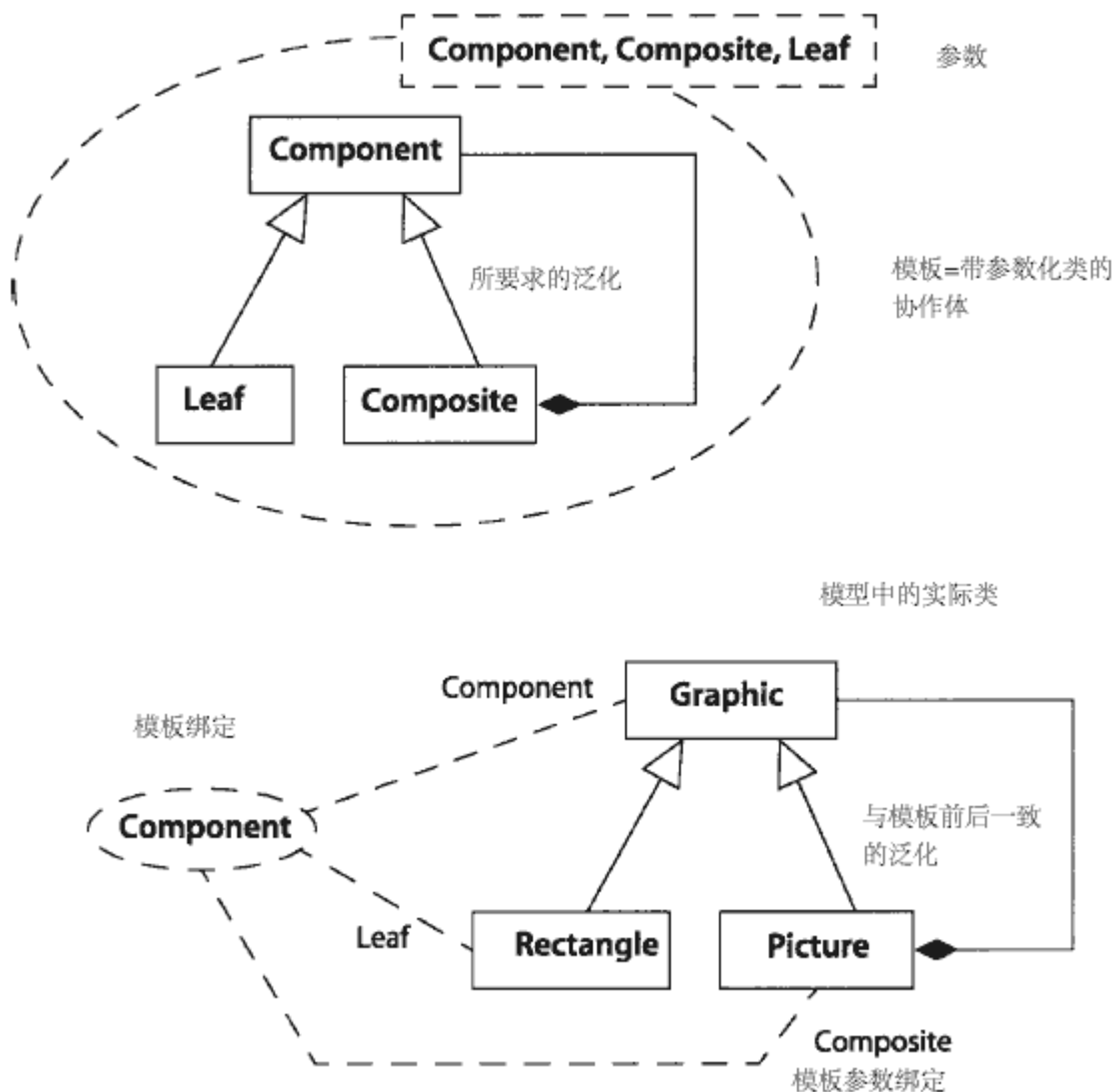


图 13-50 模式：一个参数化的合作

约束。参数化的和非参数化的角色都可以有其约束。这些约束是对于绑定到角色的类元约束的补充。约束适用于任何合作实例。

消息。合作可以由一系列消息来描述其动态行为。带有消息的合作称为交互。可以有多重交互，每个交互说明同一个合作中的一个部分。例如，一个交互可以描述一个操作的实现，另一个交互说明另一个操作。消息带有其中的顺序信息；顺序的信息序列的作用与定义由消息触发的状态机作用相同。

资源。合作可能代表一个类，用例，或者方法（合作是一个操作的实现，而不是操作的说明）。合作描述了源元素的行为。

表示法

合作图由类的符号（矩形）代表类元角色，关联路径（实线）代表关联角色，关联角色路径上带有消息符号。不带有消息的合作图表明了交互作用发生的上下文，而不表示交互。它可以用来表示单一操作的上下文，甚至可以表示一个或一组类中所有操作的上下文。如果关联线上标有消息，图形就可以表示一个交互。典型的，一个交互用来代表一个操作或者用例的实现。合作图表示了合作中作为类元角色的对象所处的位置。类元角色与类元的区别在于它既有名字又有类名，语法为：角色名：类名。角色名和类名都可以省略，但是冒号必须保留。图中还表示了作为关联角色的对象之间的链，包括代表过程参数、局部变量以及自连接（self-link）的暂时性链。多重关联角色如果与不同的类元角色连接，则可以有相同的关联名字。连接线上的箭头表明了箭头方向上的导航性。（在对象之间的线上的箭头表明该连接只有单方向导航性。邻接于线的箭头表明消息在连接线上按照所给方向流动。在单向连接中，消息不能返回，所以消息流动必须与导航箭头相吻合。）

类元角色中的单个属性值通常不明确标出。如果消息必须传递给属性值，则应该将属性建模为使用关联的对象。

工具中还可以使用其他图形来作为对关键字作补充，或者取代它。例如，每种生命期可以用不同的颜色表示。还可以用动画来表现元素的生成和销毁，以及不同时间内系统的状态。

操作的实现（Implementation of an operation）

表示操作实现的合作包括了目标对象角色的符号，以及目标对象实现操作时直接或间接用到的其他对象的符号。关联角色上的消息表示了一个交互中的控制流。每个消息表明了操作的方法中的一个步骤。

一个合作描述操作，还包括了代表操作参数和执行中生成的局部变量的角色符号。在执行中生成的对象可以用 {new} 指明；在执行中销毁的对象用 {destroyed} 指明；在执行

中生成，随后又被销毁的对象用 {transient} 指明。没有带关键字的对象是在操作开始前就存在，并且在操作结束后还存在的对象。

实现一种方法所用的内部消息被编号，从 1 号开始。对于一个过程化的控制流，顺序的消息号码用“点（dot）”方法，按照嵌套层次排序。例如，第二层的步骤是消息 2；它下一级的步骤就是 2.1。对于并发的对象间异步消息交换，所有的消息编号都是在同一层的。（就是说它们没有嵌套关系）。

见消息（message），以全面了解包括顺序在内的消息语法。

完整的合作图表示了操作中所有对象和链的角色。如果某个对象没有表示，则假定它未被使用。但是假定合作图中的所有对象都被该操作使用是不安全的。

举例

在图 13-51 中，redisplay 对象调用 Controller 操作。当操作被调用时，它已经与将要显示图像的 Window 对象有了连接。它还与 Wire 对象有连接，该对象中的图形将被显示在窗口中。

redisplay 操作的定层实现只有一个步骤——调用 Wire 对象中的 displayPositions 操作。这个操作的序号为 1，因为它是最上层方法中的第一步。这个消息流被传递给后面将用到的 Window 对象的引用。

displayPositions 操作调用同一个 Wire 对象中的 drawSegment 操作，这个调用的编号为 1.1，它通过 self 链传递。星形符号表示操作的重复调用；详细内容在方括号

中说明。

每个 drawSegment 操作访问两个 Bead 对象，编号分别为 i-1 和 i。虽然在此上下文中，Wire 与 Bead 之间只有一个关联，但是需要两条指向两个 Wire 对象的链。对象被标以 left 和 right（这些是合作中的类元角色）。每个链上有一条消息传递。消息编号为 1.1.1a, 1.1.1b。这表明它们是操作 1.1 的步骤；最后的字母表示两条消息可以并行传递。在通常实现中，它们可能并不会并行执行，但是由于它们被声明为并行的，所以可以按照任何顺序执行。

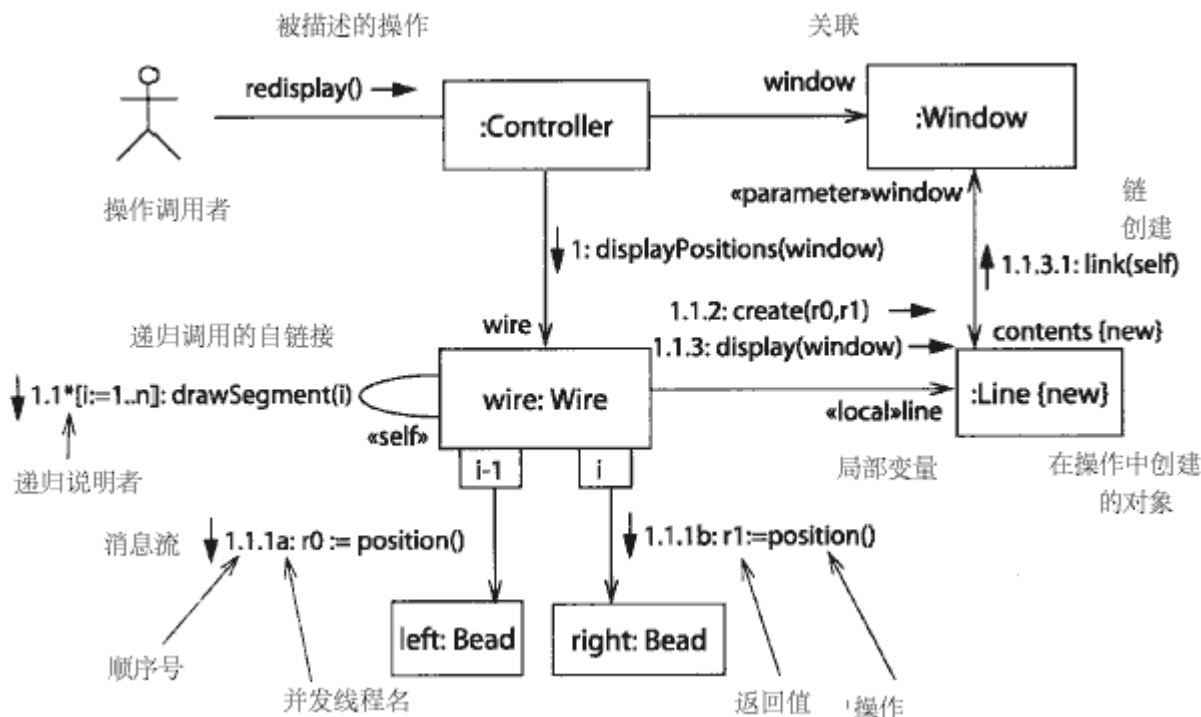


图 13-51 带有消息流的合作图

当得到两个返回值 r0, r1 后，可以执行操作 1.1 之下的另一个步骤了。消息 1.2 是一个传递给 Line 对象的创建消息。实际上，消息到达 Line 类（至少在原理上是这样），该消息创建了一个与发送者相连接的新的 Line 对象。新的对象带有标签 {new}，表明它是在操作的执行过程中被创建的，并且将在操作结束后继续存在。新建的链带有标签 《local》，表明它不是一个关联，而是过程中的局部变量。局部变量是暂时性的，当过程执行完毕后将消失。因此不需要为它加上标签 {transient}。

步骤 1.3 通过新创建的链向新创建的 Wire 对象发送一条 display 消息。指向 Window 对象的指针作为参数一同传递，从而使得它可以被 Line 对象作为 《parameter》链访问。注意，与 Line 对象相连的 window 对象就是与原始的 Controller 对象相关联的 Window 对象；这一点对于操作而言很重要，并且在图中已标出。在最后一步 1.3.1 中，要求 Window 对象创建与 Line 对象的连接。这个连接是一个关联，所以它有角色名 contents，并且标以 {new}。

想象擦去所有临时连接，就得到系统的最终状态。在 Contriller 和 Wire 之间，以及 Wire 和它的部分 Bead 之间，Controller 与 Window 之间，Window 与其 Contents 之间都有连接。但是，一旦操作完成，Wire 就不能访问包含它的 Window 了。在这个方向上的连接是暂时的，当操作完成后就消失了。同样的，Wire 对象也不能再访问用于对表示它的 Line 对象了。

实例级合作 (instance-level collaboration)

与许多模型元素类似,合作可以用描述符或者实例表示。一个描述符级合作表示了对象之间可能的关系;合作可以被多次实例化从而生成合作实例。每个合作实例表示了特定对象之间的关系。

应该用哪种形式来为某个情景建模呢?如果图表示的是可能事件,则必须使用描述符级合作图。对象图没有偶然性。它们没有条件判断或者循环;这些是普遍性描述中的内容。一个实例没有取值范围,或者许多可能的控制路径;它只有一个值和唯一的历史。

如果图表示的是属性或者参数具体的值,如果图表示的是可变大小多重性的对象或者链的具体数目,或如果图表示的是对于执行中的分支或者循环的特定选择,这样的图必须是实例级合作图。

在许多情况下,两个视图都可以使用。当计算中没有分支时就是这样。如果任何执行都是其原型,描述符形式和实例形式间没有太多区别。

66. 合作图

(collaboration diagram)

表示角色间交互的视图——即,合作中实例及其链的位置。与顺序图不同,合作图明确的表示了角色之间的关系。另一方面,合作图也不将时间作为单独的维来表示,所以必须使用顺序号来判断消息的顺序以及并行线程。顺序图和合作图表达的是类似的信息,但使用不同的方法表示。

见合作 (collaboration)、模式 (pattern)、顺序图 (sequence diagram)

67. 合作角色

(collaboration role)

合作中的对象或者链的位置。它说明了在合作实例中可能出现的对象和链的种类。

见关联角色 (association role), 类元角色 (classifier role), 合作 (collaboration)。

语义

合作角色是描述对象或者链。但是它不代表单独的对象或连接,而是当合作实例化时,可以由对象或连接替换的位置。合作可以是类元角色,也可以是关联角色。一个类元角色有一个或多个基础类元,可以实例化为对象。关联角色可有一个基础关联,且可实例化为链,该链可以是关联的实例,或是它的后代的实例。在许多情况下,关联只在合作中定义——即,说它只出现在承担角色的对象上,离开合作后就没有意义了。在这种情况下,可以省略基础关联。关联在合作中被隐含的定义了,在别的地方不可用。

表示法

合作角色可以是类元角色或者关联角色。

类元角色 类元角色是一个类元,用类的矩形符号表示。通常只表示名字分格。名字分格包含字符串 classifierRoleName :BaseClassifierNameList, 如果必要,基础类元名字可以包括外层包的详细路径名。(在不会产生混淆的情况下,工具可以允许简化的路径名)。包的名先于类名,并用双冒号隔开。例如:

```
display_window:WindiwingSystem::GraphicWindows::Window
```

类元角色的构造类型可以括在花括号的文本形式表示在名字字符串的上方,也可以用图标的形式标在右上角。一个类元角色的构造类型必须与其基础类元的构造类型匹配。

代表一系列对象的类元角色,包含了在类的矩形框右上角的多重性指示符(例如“*”)。它说明在合作的一个实例中,可绑定到该角色的对象数目。如果该指示符被省略,该值取 1。

类元角色的名字可以省略。在这种情况下,类名之中要保留分号。代表类的匿名对象。

如果支持多重类元,角色可能有多个类元。对象就是它们之中每一个的实例。

类元角色的类可以被隐藏(包括分号在内)。

对于交互中创建的对象或者链,在它们的角色中有关键字 new 作为约束。对于在交互中销毁的对象或者链,其角色有关键字 destroyed 作为约束。即使对于某个没有名字的元素,也可以使用关键字。两个关键字可以同时使用,但是关键字 transient 可以用于代替 new destroyed。

关联角色。关联角色是一个关联,作为两个类元角色标号间的路径表示。路径可以赋以以下形式的名字:

associationRoleName : BaseAssociationName

如果基础关联的名字被省略,则没有基础关联。基础关联的角色名及其他修饰成分将在路径上表示。

如果关联角色路径一端连接一个多重性大于 1 的类角色,则在关联的末端加上表示多重性指示符,以示强调。

图 13-51 是一个关联角色的例子。

68. 组合

(combination)

将类元的两部分描述联系起来,从而组成为某元素的完整描述符,这两部分之间的相互关系称为组合。

见 扩展(extend)、包含(include)。

语义

面向对象的强大功能之一就是可以以渐增的方式模型将元素的描述组合起来。继承机制将与泛化相关的类元组合起来,生成对于类的有效完整描述。

组合描述符的其他两种方法是使用扩展和包含关系。(泛化本来也可以列在该条目下,但是由于其特殊的重要性,所以将它作为独立的基本关系)。

表示法

组合用带有构造类型关键字的虚线箭头表示。

详见扩展(extend)、包含(include)。

讨论

其他种类的组合也是可能的。某些程序设计语言,例如 CLOS,实现了若干种不同的功能强大的方法组成。

69. 注释

(comment)

附在单个元素或者元素集上的注释。注释没有直接的语义，但是它可以表示对于建模者或工具有意义的语义信息或者其他信息，例如约束或方法体。

见注释(note)

语义

注释包含文本字符串，如果工具允许，也可以带有嵌入的文件。注释可以附在模型元素，表示元素，或者元素集上。它提供了关于任意信息的文字说明，但是没有语义作用。注释是提供给建立模型者的，可以用来搜索模型。

表示法

注释用注释的符号表示，即右上角向下折叠的矩形（“狗耳朵”），并且用虚线与被注释的一个或几个元素相连（图 13-52），工具可以使用其他的形式来表示或者导航注释信息，例如弹出式备注，特殊字体等等。

标准元素

需求(requirement)，职责(responsibility)。N

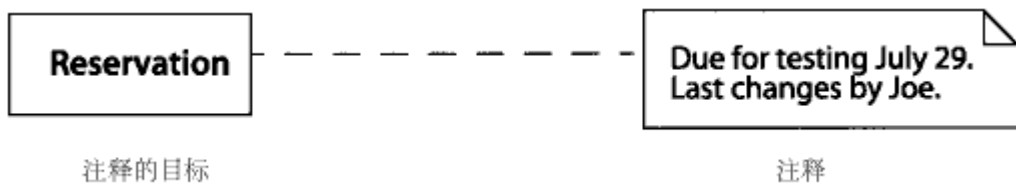


图 13-52 注释

70. 通信关联

(communication association)

描述相互连接的元素实例之间通讯关系的关联。在配置视图中，它是包含通讯关系的节点之间的关联。在用例模型中，它是用例与通讯关联的参与者之间的关联。

见参与者(actor)、用例(use case)

71. 分格

(compartment)

封闭形状符号的图形化分，例如将表示类的矩形水平的分成小矩形。每个分格表示它所代表的那部分属性。有三种分格：固定式，列表式，区域式。

见类(class)、类元(classifier)。

表示法

固定式分格用固定的图形形式以及文字部分表示固定的属性。图形形式由元素种类决定。例如类名分格，其中包含构造类型符号和/或名字、类名、表示类的不同的特性的字符串。根据元素的不同，其中某些内容可能被隐藏。

列表式分格包含了元素成分的编码表。一个例子是属性表。编码由成分的类型决定。元素表的顺序可以是它们在模型中的实际顺序，或者按照一个或多个特性排序（在这种

情况下, 自然顺序将不可见)。例如, 属性的列表可以先按照可见性, 再按照名字排序。根据模型元素特性的不同, 表中的条目可以被表示或者被隐藏。例如, 属性分格可能只表示公共属性。可以将构造型和关键字编入列表条目, 从而将它们运用于每个独立成分。构造型和关键字可单独列入条目, 从而适用于所有顺序成分。它们可以影响所有顺序成分, 直至表结束或另一个这样的声明起作用。将《constructor》在操作表中单独列为一行, 可以将随后的操作构造为构造符, 随后的字符《query》将撤销前一个声明, 并用《query》构造型代替它。

区域是一块包含表示元素子结构的子图的区域, 通常暗含有递归。例如嵌套的状态图。子图的性质是模型元素特有的。在一个符号内同时包含区域和文字分格是合法的, 但是将显得混乱。区域通常用于循环的元素, 而文字用于没有循环子结构的叶元素。

一个类有三个预先定义的分格: 名字, 一个固定式分格; 属性, 一个列表式分格; 操作, 也是列表式分格。模型设计者可以在矩形中增加其他的分格, 并在分格的上方用不同的字体(例如黑体)标出其名字。

图形语法依赖于元素和分格的种类。图 13-53 表示了信号分格。图 13-54 表示职责分格。



图 13-53 类中命名的分格

72. 编译时间

(compile time)

是指在软件模型编译时出现情况。

见建模时间(modeling time)、运行时间(run time)

73. 完成转换

(completion transition)

是指没有专门的触发事件, 而是由源状态中的活动完成来触发的转换。

见活动(activity)、转换(transition)、触发(trigger)

语义

完成转换是指没有明确触发事件的转换。转换的源状态完成了任何活动(包括嵌套状态)后, 转换隐式触发。在组成状态中, 活动的完成是由到达终态表示的。如果一个状态没有内部活动或者嵌套状态, 则一旦入口和出口活动完成, 完成转换将被立即触发。

如果一个状态有嵌套状态或活动, 但是没有带有触发事件的输出转换, 则完成转换不一定能发生。当封装的状态还在等待完成其活动时, 某个事件可能触发了内部状态的转换, 这样, 可能会跳过完成转换。

完成转换含有监护条件和一个活动。通常无需出现只含有一个监护的完成转换, 因

为如果监护条件不满足，完成转换将永远不能发生（因为隐含的触发条件只出现一次）。有时如果触发转换将对象带出死状态，描述某些错误也可能有用。更多情况下，一系列带有监控的完成转换带有涵盖所有可能的条件，在这些条件下，当状态结束后，其中的某一个完成转换将立即触发。

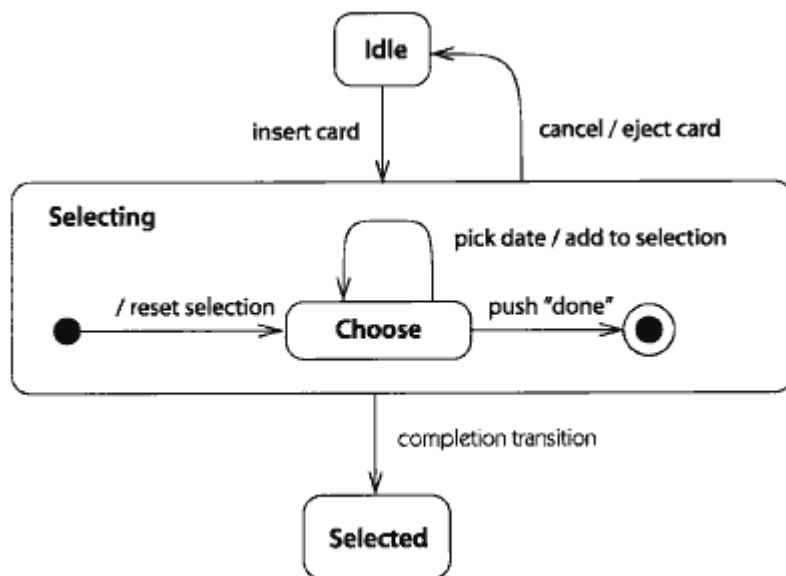


图 13-54 完成转换

完成转换还用于将初始状态和历史状态与其后继状态相连接，因为这些伪状态在完成其活动后将不会保持活动性。

举例

图 13-54 表示的是订票程序的状态机模型片断。在客户选择日期时，Selecting 状态将一直处于活动状态，当客户按下“Done”键后，Selecting 状态达到其最终状态。这触发了完成转换，转入 Selected 状态。

74. 复杂转换

(complex transition)

是指有多于一个源状态和/或多于一个目标状态的转换。它代表对引起并发数目变化的事件的响应。根据源状态和目标状态的数目，它可以是控制的同步，控制的分叉，或者两者兼而有之。

见分支(branch)、复合状态(composite state)、分叉(fork)、结合(join)、合并(merge)。

语义

从上层看，系统经历了一系列状态。但是从整体的观点来看，对于有分布性和并行性的大型系统而言，认为系统处于一种状态不足以说明问题。系统在同一时刻可以有多种状态。这些活动状态集称为活动状态结构。如果某个嵌套状态为活动的，所有包含此状态的状态均为活动的。如果对象允许并发，则可能有多个并发子状态为活动的。

在许多情况下，系统的活动可以被建模为一些相互独立或者交互不多的控制线程。每个转换只能影响活动状态结构中的一小部分状态。当转换发生时，未受影响的活动状

态继续保持为活动的。某一时刻的线程可以被视为活动状态结构中的一个子状态，每个线程对应一个子状态。每个子状态对事件有独立的反应。如果活动事件的数目是固定的，则该状态模型就是一些相互交互的固定状态机的集合。但是，通常状态的数目（以及控制线程的数目）是随时间而变化的。一个状态可以转换到两个或者多个并发状态（控制分支），两个或者更多的并发状态可以转换到一个状态（控制的结合）。并发状态的数目以及变化由系统的状态机控制。

复杂转换是指源于或者指向一系列并发子状态的转换。复杂转换有多于一个的源状态和/或目标状态。如果该转换有多个源状态，则它代表了控制的结合，如果一个转换有多个目标状态，则它代表了控制的分叉。如果它同时有多个源状态和目标状态，则它代表了并行线程的同步。

如果一个复杂转换有多个源状态。只有当这些源状态都是活动的，转换才有可能被触发。而这些状态被激活的顺序是无关紧要的。如果所有源状态都是活动的，而事件发生，转换将被触发，如果监护条件得到满足，转换将激发。即使有多个源状态，每个转换也只被一个事件激发。UML 不支持多事件；每个事件触发一个独立的转换，随后由控制结合点将它们与结果状态相连。

如果一个有多个源状态的复杂转换没有触发事件（即为完成转换），则当所有源状态被激活后，转换将被触发，如果监护条件满足，转换将激发。

当复杂转换激发时，所有源状态以及同一个组成中的状态都变为不活动的；所有目标状态及同一个组成中的状态变为活动的。

在更复杂的情况下，可以进一步扩展监护条件，使得在某些子状态活动时才允许转换激发。

举例

图 13-55 是一个典型的带有复杂的转换出入口的并发组成状态。图 13-56 是该状态机的一个典型执行过程记录。（活动的状态用蓝色表示）。记录表示了不同时刻活动状态数目的不同。

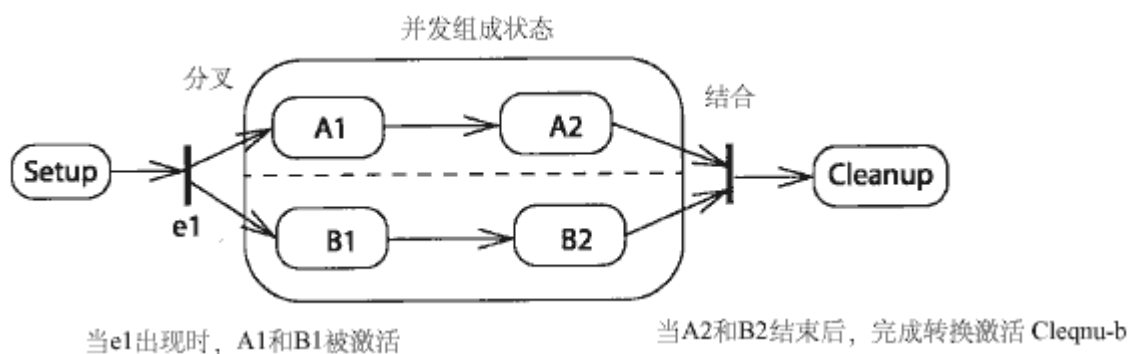


图 13-55 分支与结合。

并发状态

除非对状态机非常仔细的设计其结构，否则一系列复杂转换可能导致不一致性，包括死锁、状态多重占有等问题。Petri 网的理论充分的研究了这些问题，常见的解决办法是在状态机中引入良好结构规则来避免不一致性。这就是状态机的“结构化编程”规则。有许多不同的实现办法，各有利弊。UML 接受的规则要求用与/或树将状态机精化。其优点在于：一个定义良好的嵌套结构容易建立、维护、理解；缺点是使一些有意义的结构被隐藏了。总而言之，这类似于为得到结构化的程序而放弃使用 goto 语句的做法。

一个复杂状态可被分解为几个相互排斥的子状态（“或”分解），或者被分解为几个并发子状态（“与”分解）。结构是递归的。通常“与”层可以替换“或”层。“与”层表示并发分解—所有子状态并发活动；“或”层表示顺序分解—每次只有一个子状态是活动的。可以从根节点开始递归扩展树的节点得到合法的并发状态序列。用所有的子状态代替“与”状态；用某个子状态代替“或”状态。这状态图的嵌套结构相对应。

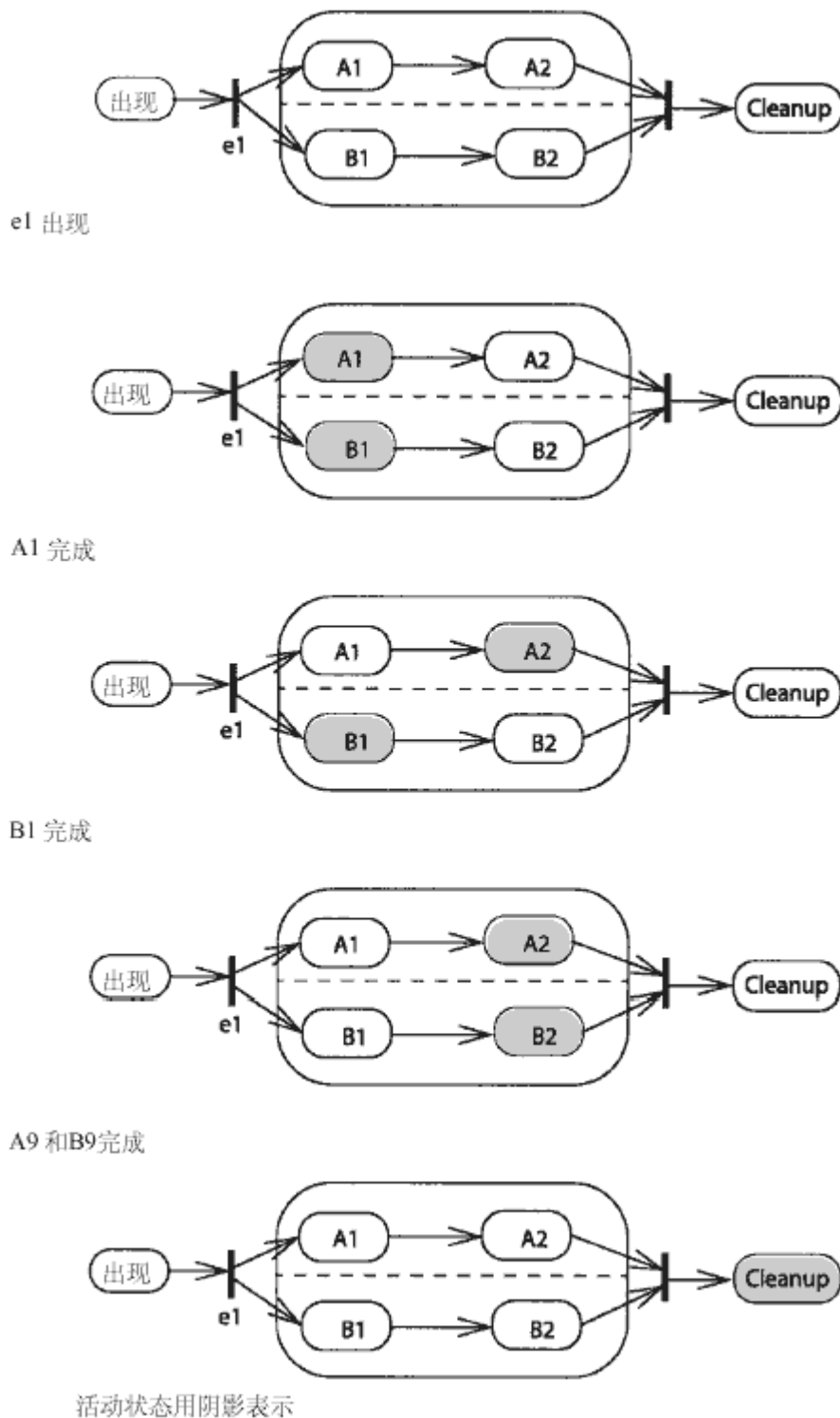
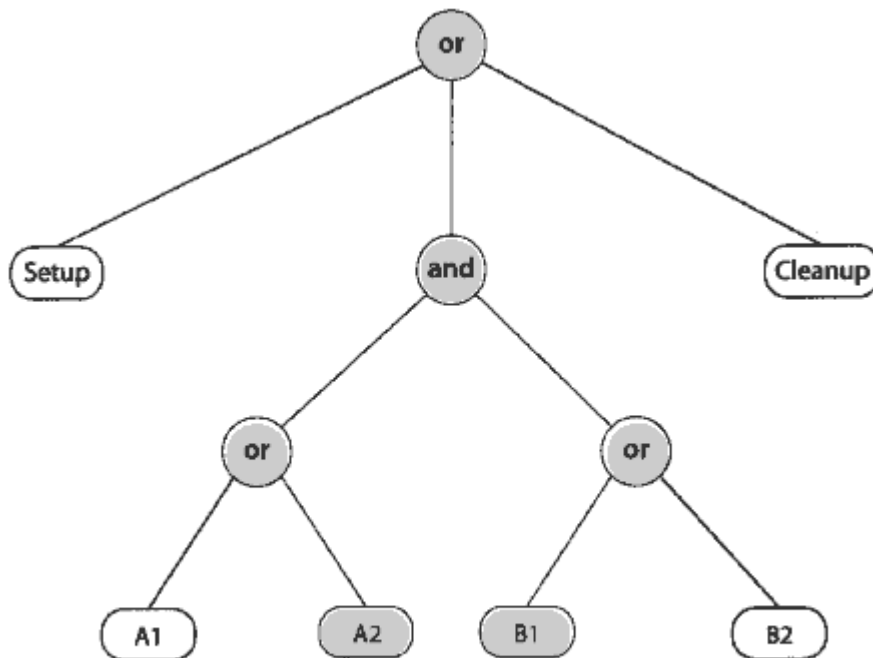


图 13-56 并发状态机的活动状态记录

举例

图 13-57 表示了图 13-55 的状态机对应的状态与/或树。一组典型的并发活动状态被标为蓝色。这与图 13-56 的步骤 3 对应。



(典型活动状态集用阴影表示)

图 13-57 嵌套状态的与/或树

如果一个转换进入到一个并发区域 (region)，则它进入到所有子状态。如果转换进入到顺序区域，则它只进入了一个子状态。顺序区域中的活动状态可以变化，而在并发区域中，只要区域是活动的，则所有子状态都是活动的。但是，通常每个并发子状态又被进一步分解为顺序区域。

因此简单转换 (有一个源状态和一个目标状态) 必须连结两个在同一顺序区域内的状态，或者两个仅被“或”层分隔的状态。复杂转换将一个并发区域中的所有子状态与并发区域外的一个状态相连。(我们忽略了更复杂的情况，但它们也必须遵循上述原则)。换言之，进入并发区域的转换进入所有子状态，而离开并发区域的转换也离开所有子状态。

可以使用一种简化表示法：如果复杂转换进入并发区域但省略了一个或几个子区域，则隐含表示有转向子区域的初始状态的转换。如果某个子区域没有初始状态，则模型结构有错误。如果有复杂转换离开并发区域，则隐含了从各个被省略的子区域发出的转换。一旦转换发生，则子区域中的所有活动将终止——即强行退出。转换可连接到封装的并发区域本身，它隐含表示指向各个并发子区域的初始状态的转换——一个普通的建模情况。同样的，源自封装并发区域的转换表示强行退出各子区域 (如果有触发事件) 或者等待子区域结束工作 (如果无触发事件)。

复杂转换的规则保证了无意义的状态组合不会并发处于活动状态。一系列并发子状态是封装的组成状态的一部分，它们要么同时活动，要么都不活动。

条件线程

在活动图中，带有分叉的线段可带有监护条件，被称为条件线程。当转换激发时，

只有当监护条件满足后，有监控符号的线程才会被初始化。没有监护条件的线程则在转换激发后立即初始化。活动图中的并发必须是合理嵌套的。——每个分支点之后都要有相应的结合点。如果一个条件线程因为条件不满足而失败，在这条分支线上的活动被视为已经完成——也就是说，转换不再等待这个条件线程的控制流。如果分叉中的所有线程激发失败，则控制将立即从匹配的结合点重新开始。

条件线程等同于一个带分支和合并的图，该图处于活动图中的条件部分。

举例

图 13-58 是带有两个条件线程的活动图。它表示一个航班的登机过程。在开始时，乘客必须先出示机票。随后有 3 个并发线程，其中两个为条件线程。座位安排是必须始终进行的，而只有当乘客有行李时才要进行行李检查，只有国际航班才有护照检查过程。当 3 个线程全部完成后，控制结合，指向单一的线程，将机票和登机卡返还乘客。如果某个条件线程没能开始，则会被随后的控制结合点视为已经完成。

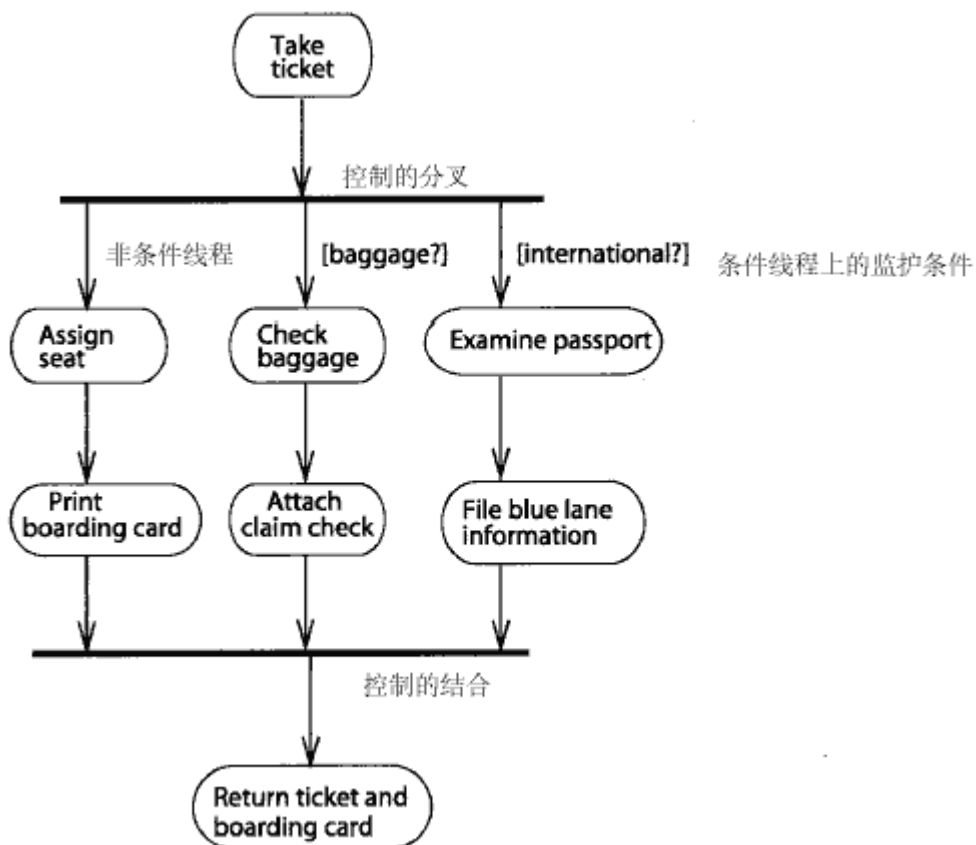


图 13-58 条件线程

表示法

复杂转换用短粗条表示（表示同步和/或分支的同步条）。可能有一个或多个实线转换箭头从状态指向条棒（该状态为源状态）；可能有一个或多个箭头从条棒指向状态（该状态为目标状态）。在条棒边上注明转换标签，用来描述触发事件，监护条件，活动，在转换的条件下解释。每个独立箭头没有各自的转换标识串，它们仅是整个转换中的一部分。

举例

图 13-59 比 13-55 的状态机增加了退出转换。它也表示了从 setup 状态到各个子域的初始状态的隐式分叉，以及从各子区域的终态到 Cleanup 状态的隐式结合。

如果当 B2 状态活动时发生事件 f1，则指向 Cleanup 事件的转换将会发生。该转换是隐式的结合点，它既终结状态 B 2 也终结状态 A 2。

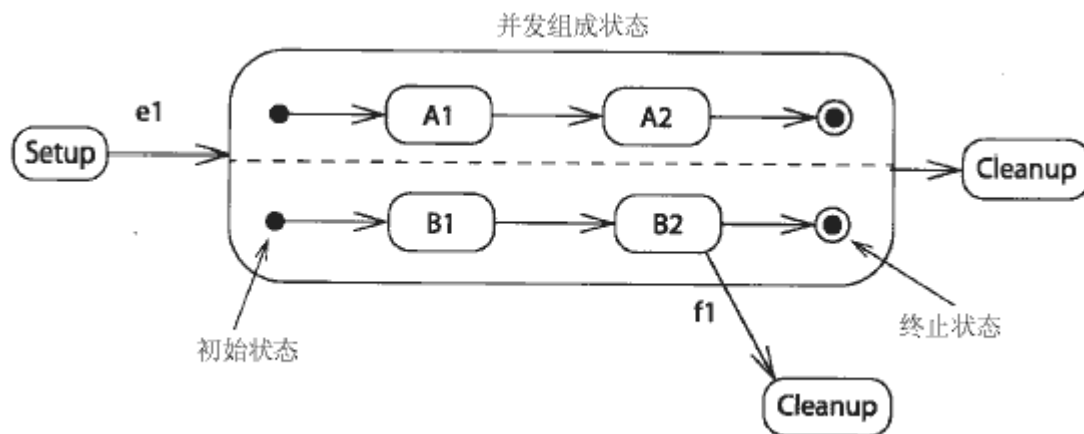


图 13-59 复杂转换（分支，结合）

75. 构件

(component)

构件是指系统中可替换的物理部分，系统封装了实现以及提供了一组接口的实现。

语义

构件是指系统中的一个物理实现片段，包括软件代码（源代码，二进制代码，可执行代码）或者相应成分，例如脚本或命令行文件。有些构件带有身份标识，并有物理实体，包括运行时的对象，文档，数据库等。构件只在实现域中存在——它们是计算机的物理组成部分，可以与其他构件相连，由类似构件替换，移动，获得等等。模型可以表示构件间的依赖关系。例如，编译器和运行时的依赖关系，或者人类组织中的信息依赖关系。

一个构件实例可用于表示运行时存在的实现单元，包括它们在实例结点中的定位。

构件有两个特征。它们封装了实现系统功能的代码和某些构成系统状态的实例对象。因为它们的实例含有身份和状态，我们称后者为有身份的构件。

代码特征。 构件包含了类或者其他元素的实现代码（代码广泛采用和包括脚本，超文本结构，以及其他可执行描述形式）。源代码构件是指类实现的源代码封装包。某些语言（c++）将声明文件与方法文件分开，但它们都是构件。二进制代码构件是编译后代码的包，二进制库是一个构件。可执行代码构件含有可执行代码。每种构件都含有某种逻辑类或接口的实现代码。构件与类或接口的实现的关系是实现关系。

构件的接口说明了它支持的功能。接口中的每个操作最终都必须映射到构件支持的实现元素上。

系统实现的静态可执行结构可由内部互连的构件集来表示。构件之间的依赖关系说明一个构件的实现元素需要另一个构件的实现元素提供服务。这种情况下，要求提供服务器在构件之间是公共可见的。构件可以有私有元素，但是这些元素不能直接为其他构

件提供服务。

构件可以包含其他构件。一个被包含构件仅是其包含者的另一实现元素。

构件实例是节点实例上的构件的一个实例。源代码和二进制代码构件的实例可以驻留某个特定节点的实例上，但最有用的还是可执行构件实举例：如果一个可执行代码构件的实例定位于一个节点的实例，则构件支持的实现类的对象在定位到节点的实例上后可执行操作。否则，位于节点实例上的对象不能执行操作，必须被移动或者复制到其他节点实例后才能执行操作。

如果一个构件没有身份标识，则它的所有实例都是相同的。其中哪个支持对象的操作都可以。它们的行为是相同的。因为没有身份标识，构件实例自身没有值或者状态。

身份特征。一个有身份标识的构件拥有身份和状态。带有定位于其上的物理对象。（所以，节点实例上包含构件实例）。它可以有属性，与构件其他对象的组成关系，与其他构件的关联。从这一角度来看，它是一个类。但是，它的所有状态必须映射到它自身的实例上，这是构件与普通类的区别。通常用一个实现类来代表整个构件。这被称为主导类，并被看作与构件是等同的，但它们实际上是不同的东西。

对象要求有身份构件提供服务时，必须选择一个特定的构件实例，通常选用与该构件有关联的构件所拥有的对象之一。因为每个有身份构件实例有状态，因此要求不同的实例将产生不同的结果。

举例

例如，一个拼写检查器是一个构件。如果它有固定的字典，则可被视为无身份标识的构件。它的所有实例产生相同的结果，而且对过去的要求没有记忆功能。如果可以对字典进行更改，则它就是有身份标识的构件。对应拼写检查器的不同实例，字典有不同的版本。要求服务时必须指明所选用的字典。通常，目标构件在特定上下文环境中隐含指定，但这是设计中必须考虑到的一个选择。

结构

一个构件支持一系列实现元素，例如实现类。也就是说，构件提供元素所需代码。一个实现元素可能被多个构件支持。

构件可以有操作和接口，这些都由其实现元素实现。

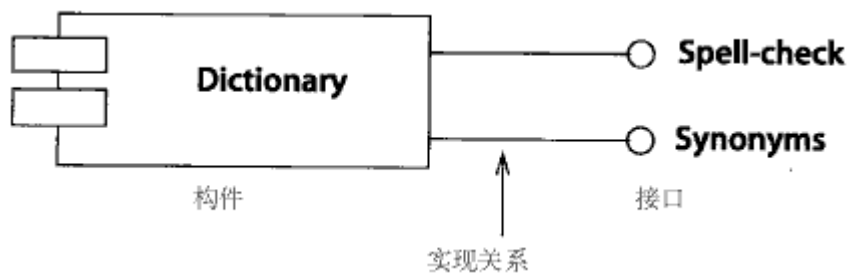
一个标识符构件是物理实体的物理容器，例如运行时的对象和数据库。为了给其内部元素提供句柄，它可以有属性或者向外的关联，这些必须由其实现元素实现。一个有身份标识构件可以指定一个支持所有公共属性和操作主导类，但是这样的类仅是该构件的一个实现元素。

表示法

构件被表示为一个矩形，其一侧有突出的两个小矩形。构件名字标在矩形中。（图 13-60）。

构件实例有各自的名字，用冒号与构件名字隔开。名字有下划线，以区别于构件类型名字（见图 13-61）。构件实例的符号可以画在节点符号内，表示构件实例位于

图 13-60 构件



节点实例上。(图 13-62)。如果构件没有身份标识，实例名字将被省略。属于有身份标识的构件实例的对象可以画在其内。带有属性或含有对象的构件自动成为有身份标识的构件。

一个主导类包含构件的接口。它可以被表示为类图形，并且在类图形右上角有作为构造型图标 的构件符号。在这种情况下，构件和它的主导类共享相同的接口，而且主导类可以通过组合链访问到构件中的任何一个对象。图 13-63 是一个例子。

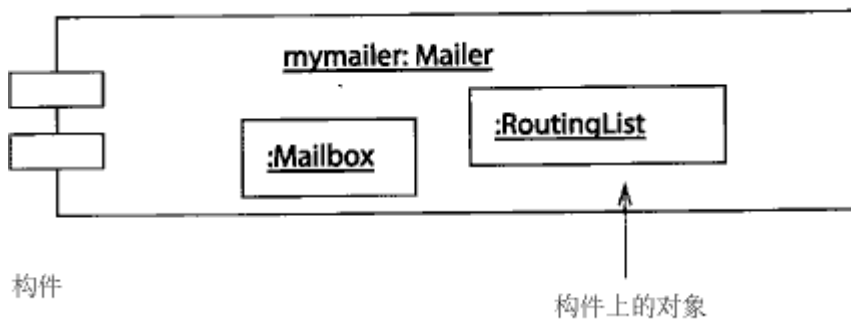


图 13-61 带有对象的标识符构件实例

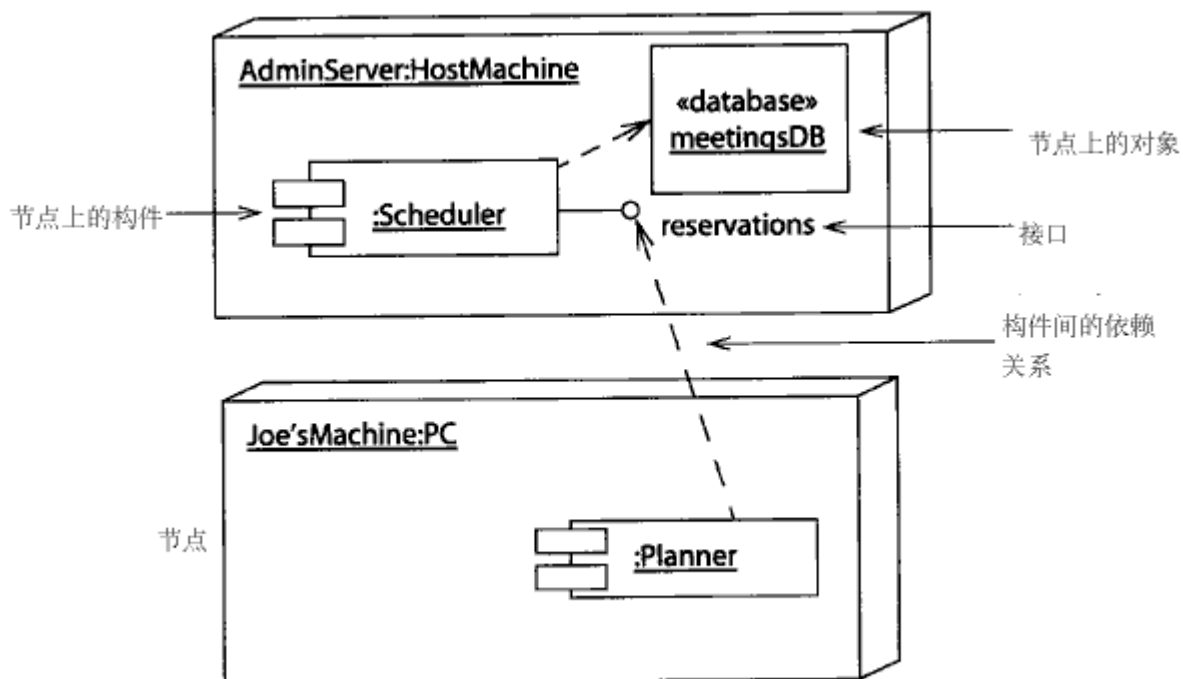


图 13-62 节点上的构件实例

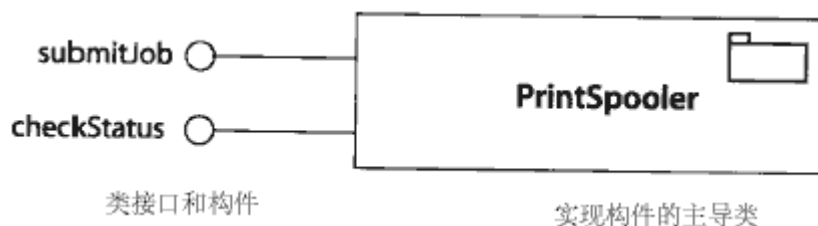


图 13-63 构件的主导类

外部对象可以使用的操作和接口可直接在类的符号中表示。这些是类似类（class-like）的行为。子系统的内容在单独的图中表示。如果不需要表示子系统的可实例化特征，可以使用普通包的表示法。

从一个构件到另一个构件或者模型元素的依赖关系用带有箭头的虚线表示，箭头指向提供服务的元素（图 13-64）。如果一个构件是某个接口的实现，可以用线将一个圆连到构件符号来简化的表示。实现一个接口意味着构件的实现元素支持接口的所有操作。如果一个构件使用了其他元素的接口，依赖关系可以用带箭头的虚线表示，箭头指向接口符号。使用一个接口说明构件的实现元素只需要服务者提供接口所列出的操作。（但用户还可以依赖于其他接口）。

讨论

下列扩展定义说明了设立构件的意图，以及确定系统的一个部分是否被作为有意义构件的考虑。

- ◆ 构件是重要的，它的功能在功能和概验上都比一个类或者一行代码强。典型的，构件拥有类的一个合作的结构和行为。
- ◆ 一个构件基本独立于其他构件，但是很少独立存在。一个给定构件与其他构件合作完成某种功能，为了完成这项功能，构件假设了一个结构化的上下文。

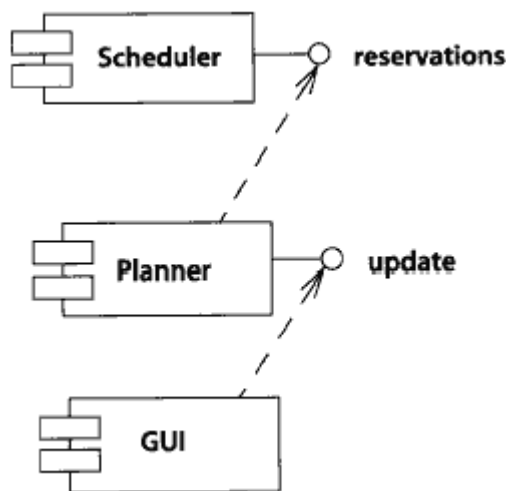


图 13-64 构件的依赖关系

- ◆ 构件是系统中可以替换的部分。它的可替换性使得可以用满足相同接口的其他构件进行替换。替换或者插入构件来形成一个运行系统的机制一般对构件的使用者是透明的。对象模型不需要多少转换就可使用或利；用某些工具自动实现该机制。
- ◆ 构件完成明确的功能，在逻辑上和物理上有粘聚性，因此它表示一个更大系统

中一段有意义的结构和/或行为块。

- ◆ 构件存在于具有良好定义结构的上下文中。它是系统设计和组建的基石。这种定义是递归的，在某种层次上抽象的系统仅是更高层次抽象上的构件。
- ◆ 构件不会单独存在，每一个构件都预示了它将处于的结构和/或技术的上下文。
- ◆ 一个构件符合一系列接口。符合一个接口的构件满足接口指定的约定，在接口适用的所有上下文中都可替换。

标准元素

文档 (document)，可执行 (executable)，文件 (file)，库 (library)，位置 (location)，表 (table)

76. 构件图

(component diagram)

表示构件类型的组织以及依赖关系的图。

语义

构件图表明了软件构件之间的依赖关系，包括源代码构件，二进制代码构件和可执行代码构件（图 13-64）。软件模块可以用一个构件来表示。有些构件存在于编译时，有些存在于连接时，有些存在于运行时，有些在多种场合存在。一个编译时构件只在编译时有意义。在这种情况下运行时构件是可执行的程序。

构件图只有描述符形式，没有实例形式。要表示构件实例，应使用部署图。

表示法

构件图表示了构件类元，以及其中定义的类和构件间的关系。构件类元还可以嵌套在其他构件类元之中，从而表示定义关系。

构件中定义的类在构件中表示。虽然对各种大小的系统而言，提供构件中定义的类的列表可能比表示符号更方便。

可以用包含构件类元和节点类元的图来表示编译依赖关系，该关系用带箭头的虚线表示，（依赖关系），箭头从用户构件指向它所依赖的服务构件。依赖关系的类型用语言说明的，可作为依赖关系的构造型显示。

图还可以用于表示构件之间的接口和调用关系。虚线箭头从一个构件指向其他构件上的接口。

见构件 (component) 可以得到构件图的实例。

77. 组成聚集

(composite aggregation)

见组成 (composition)。

78. 组成类

(composite class)

通过组成关系与一个或者多个类相关联的类。

见组成 (composition)。

79. 组成对象

(composite object)

组成对象代表一个由紧密结合的部分构成的高水平对象，它是组成类的一个实例，隐含了类与其成分之间的组成聚集。组成对象与合作类似。（但是更简单，而且更严格）。然而，它由静态模型中的组成定义，而不是由合作中的上下文依赖关系定义。

见组成(composition)。

语义

组成对象与它所有的组成部分之间有组成关系。这意味着它负责这些部分的创建和销毁，同时没有其他对象有类似的责任。换句话说，没有这些组成部分的垃圾收集点；组成对象可以，也必须在它死亡时销毁这些组成部分，或者把责任转交给其他对象。

组成关系通常用与组成对象相同的数据结构内的物理限制实现（通常为一个记录）。物理限制保证了组成部分的生命周期与组成对象的生命期匹配。

表示法

对象和链的网络可嵌套在对象符号中的图形分格中。图形分格是在属性分格（可以省略）下的附加分格。图形区域内包含的对象和链是组成对象的组成部分。但是，路径超出组成对象范围的链不是对象的组成部分，而是分立对象之间的链。

举例

图 13-65 是一个组成对象，名为桌面窗口，它由不同部分组成。它包括 ScrollBar 类的多个实例，每个实例在组成对象中有自己的名字和角色。例如，horizontalBar 和 verticalBar 都是滚动条，但是它们的行为不同。在这一点上，它们类似于合作角色。

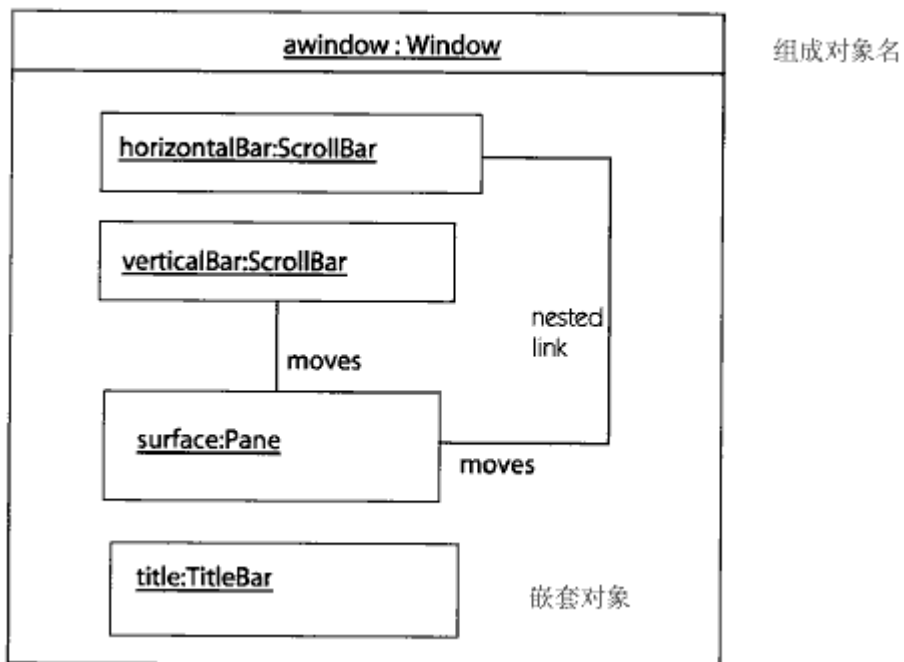


图 13-65 组成对象

80. 复合状态

(composite state)

包含并行（正交）或顺序（互斥的）子状态的状态。

见复杂转换(complex transition)，简单状态(simple state)，状态(state)。

语义

组成状态可以使用“与”关系分解为并行子状态，或者通过“或”关系分解为互相排斥的互斥子状态。状态精化只能使用两种方法之一。其子状态还可以用两种方法之一进一步进行分解。如果一个顺序组成状态是活动的，则只有一个子状态是活动的。如果一个并发组成状态是活动的，则与它正交的所有子状态都是活动的。分解结果为一与-或树。每个状态机有一个顶层状态，它是组成状态。

系统在同一时刻可以包含多个状态。活动状态集称为活动状态结构。如果一个嵌套状态是活动的，则所有包含它的组成状态都是活动的。如果对象允许并发，则可以有多个并发子状态同时为活动的。

见复杂转换(complex transition)以了解并发执行；图 13-51 显示了一棵与-或树。

新创建的对象始于初始状态，这是最外层的组成状态中必须包含的状态。创建对象的事件可以用来触发某个离开初始状态的转换。关于创建事件的讨论也适用于初始转换。

转入外层终态的对象将被销毁而停止存在。

结构

一个组成状态包括一系列子状态。组成状态可以是并发或者顺序的。

一个顺序组成状态最多可以有一个初始状态和一个终态，同时也最多可以由一个浅(shallow)历史状态和一个深(deep)历史状态。

一个并发组成状态可能没有初始状态，终态，或者历史状态。嵌套在它们里的任何顺序组成状态可包含这些伪状态。

表示法

组成状态是包含有从属细节的状态。它带有名字分格，内部转换分格和图形分格。图形分格中有用于表示细节的嵌套图。所有的分格都是可选的。为了方便起见，文本分格（名成分格和内部转换分格）可以缩略为图形分格内的制表符，而无需水平延伸它。

将图形分格用虚线分成子区域，表示将并发组成状态分为并发子状态。每个子区域代表一个并列子状态，它的名字是可选的，但必须包括带有互斥的子状态的嵌套状态图。用实线将整个状态的文字分格与并发子状态分格分开。

在图形分格中，用嵌套的状态表图表示将状态扩展为互斥的子状态。

初始状态用小实心圆表示。在顶层状态机中，源自初始状态的转换上可能标有创建对象的事件。否则转换必须是不带标签的。如果没有标签，则它代表所有到封装状态的转换。初始转换可以有一个动作。初始状态是一个符号设备，对象可以不处于这种状态中，但必须转换到实际的状态中。

终态用外面套了圆环的实心圆表示（牛眼）。它表示封装状态中的活动完成。它触发标有隐含的完成事件活动的封装状态上转换（通常为无标签转换）。

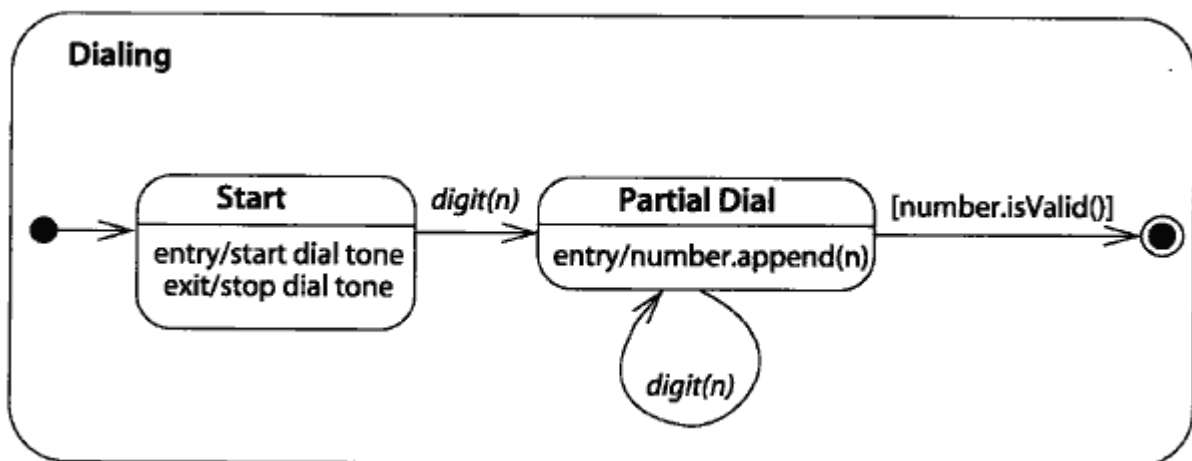


图 13-66 顺序组成状态

举例

图 13-66 表示包含两个互斥子状态的顺序组成状态，一个初始状态和一个终态。当组成状态为活动时，子状态 Start（初始状态的目标状态）首先变为活动的。

图 13-67 表示带有三个正交状态的并发组成状态。每个并发子状态又进一步分为顺序子状态。当组成状态 Incomplete 成为活动状态时，初始状态的目标状态成为活动的。当三个子状态都达到终态后，外部组成状态的完成转换被触发，Passed 成为活动状态。如果在 Incomplete 为活动状态时发生 fail 事件，则所有的三个并发子状态结束，Failed 成为活动状态。

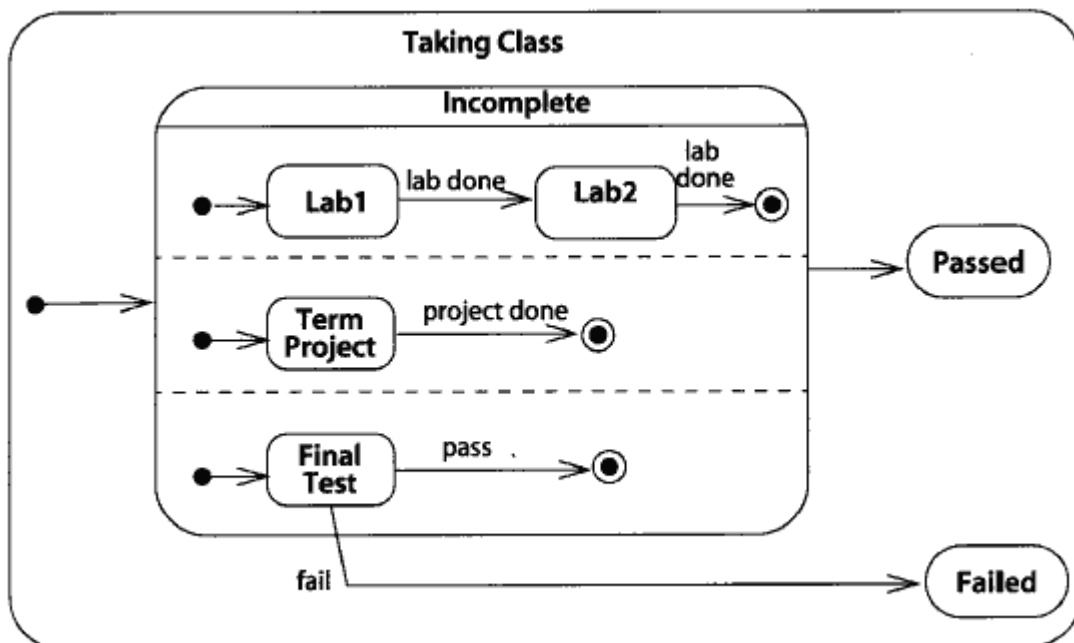


图 13-67 并列组成状态

81. 组成

(composition)

是指一种带有很强主从关系，成分的生命期一致的聚集关联形式。一个部分可以仅属于一个组成。没有固定多重性的部分可以在组成创建后再被创建。但是一旦被创建，这些部分将与组成同时存在并同时消亡（共享生存周期）。这些部分也可以在组成消失前被移开。组成可以是递归的。

见聚集(aggregation)、关联(association)、组成对象(composite object)。

语义

带有很强的聚集关联形式被称为组成。组成是带有额外约束的聚集关联，一个对象在某一个时刻可以只属于一个组成，而且组成对象对其所有成分的安置负完全责任。作为第一个约束的结果，所有组成关系的序列（带有组成属性的所有关联）形成了一个对象和组成链的树林。一个组成部分不能同时被两个组成对象共享。这符合物理的组成概念——一个部分不能同时成为两个对象的直接成分（虽然在不同粒度层次的树中它可以间接的成为多个对象的成份）。

组成对其组成部分负责，是指它要负责其成分的创建和销毁。在实现过程中，它负责成分的内存分配。在实例化过程中，组成必须保证其成分都生成了实例并与之正确的连结。它可以自行生成成分，或者对已存在的部分承担责任。但是在组成的生命期内，没有其他对象能对它的成分负责。这意味着设计组成类行为时应该了解，没有其他类可以销毁组成的成分或者对它们重新定位。在生命期内，组成如果对其成分负责，就可以增加附加部分（如果多重性允许）。如果符合度允许且别的对象承担安排它们的责任，它可以移动成分。一旦组成被销毁，它必须销毁其成分，或将它们的安置权交给其他对象。

这个定义概括了组成的普遍逻辑和实现特征。例如一个带有值表的记录是一个对象及其属性的常见实现。当为记录分配空间时，其属性的存储空间也自动分配了，但属性值需要初始化。记录存在时，它的属性不能移动。记录除配时，属性的存储空间也将被除配。其他对象不能影响记录中属性的空间分配。记录的物理特性符合组成的约束。

组成的定义便于无用单元回收，如果组成自身被销毁，则指向其成分的唯一指针也被销毁，成分将不能访问，易于无用单元回收。收回不可访问单元对于无用单元回收来说是很简单的，而这正是区分组成与其他聚集的一个原因。

注意：成分不一定要被实现成为组成的存储块中的物理成分。如果一个成分独立于组成，组成有责任根据需要为它分配/除配存储空间。例如 c++中组成的构造和析构功能的实现。

一个对象在同一时刻只能属于一个组成对象。这并不排除一个类在不同的时刻或者在不同的实例中成为多个类的成分。但同一时刻，一个对象只能存在一个组成链中。换言之，一个成分可能属于“或”关系的组成中。一个对象在其生命周期里可以是不同组成对象的成分，但是每个时刻只属于一个组成对象。

结构

关联端的聚集特性可以为下列值：

none 所附类元不是聚集或组成。

aggregate 所附类元是聚集，另一端是其成分。

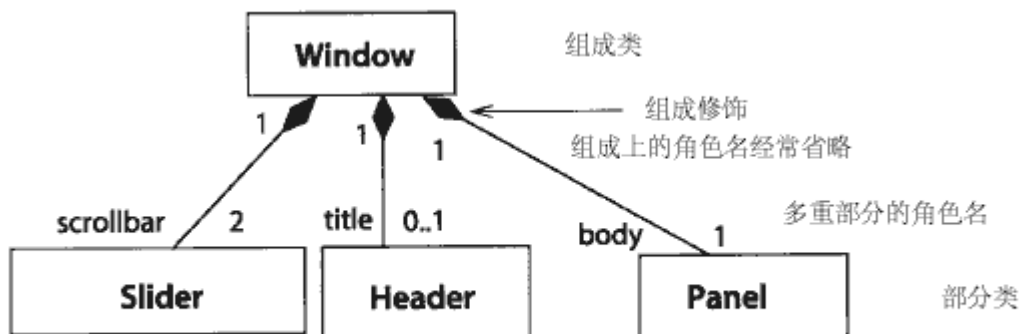
composite 所附类元是组成，另一端是其成分。

关联至少应该有一端的值为 none。

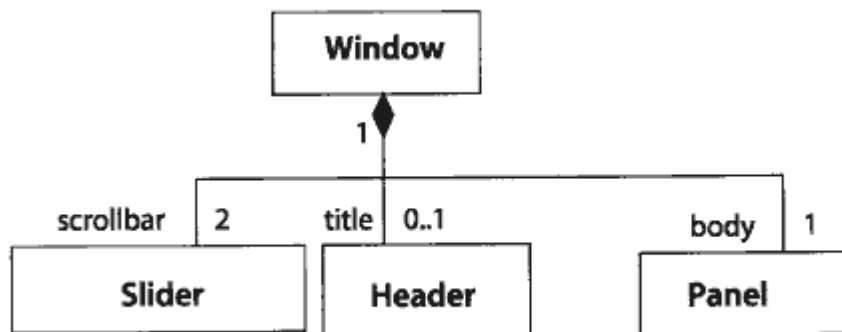
表示法

在关联路径上，与组成元素相连的一端带有实心的菱形表示组成关系。(图 13-68)。
多重性用常规方法表示，必须为 1 或 0..1。

图 13-68 组成关系表示法



组成表示法：斜线路径



另一种表示法：树形分组路径

另外，组成关可以用组成符号嵌套成分符号表示（图 13-69）。嵌套的类元可以在其组成元素中有多重性。多重性用字符串在成分的符号的右上角标明。如果省略多重性标示，默认值为“多”。组成关系中的嵌套元素可以有角色名。角色名在其类型前标出，语法为：

rolename:classname

其角色名是隐含的从组成到其成分的组成关联的角色名。

画在组成关系边界内的关联被认为是组成的成分。由这样的关联的一条链连结的任何对象必须属于同一个组成。超出组成关系边界的关联不是组成的成分，由这样的关联的一条链连结的对象可以属于同一个组成，也可以属于不同组成。（图 13-70）

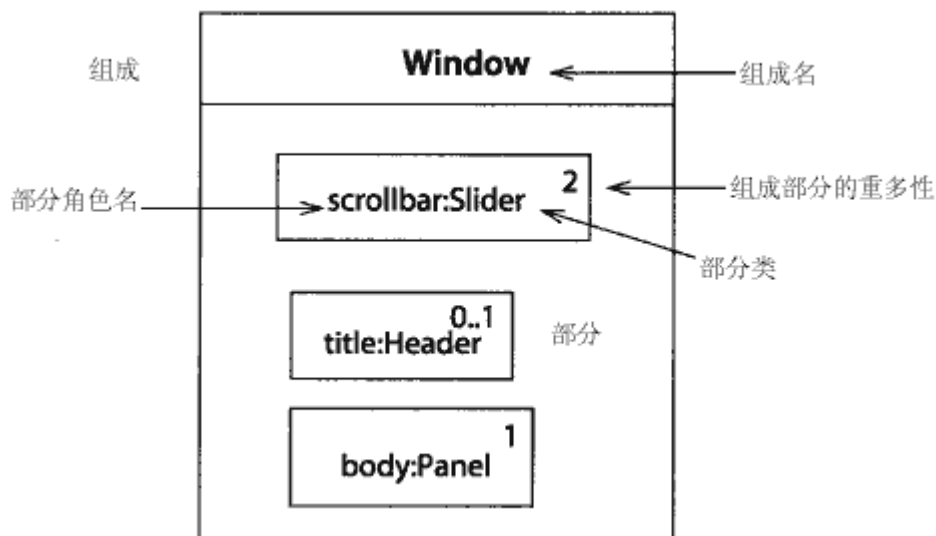


图 13-69 图形嵌套的组成关系

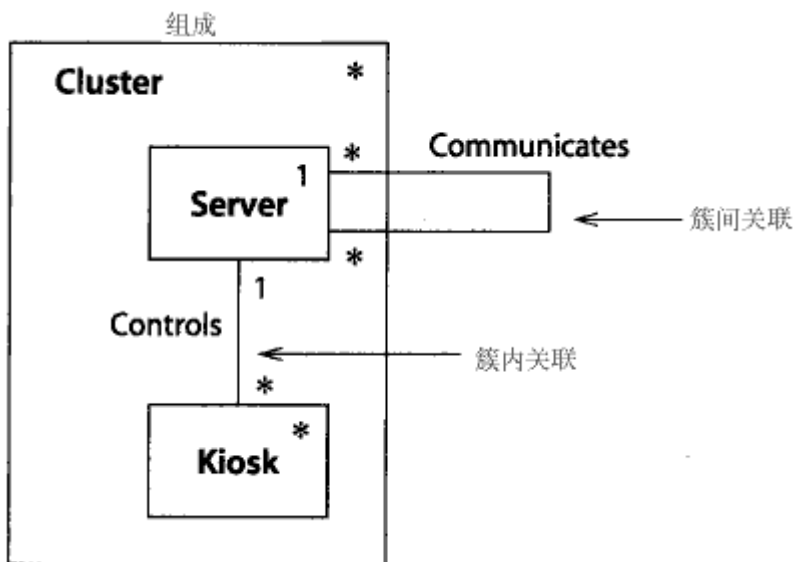


图 13-70 组成之内和之外的关联

注意，属性实际上是类和类的属性之间的组成关系。（图 13-71）。但是通常属性被保留为基本类型数值（数字、字符串、数据），而不是类的引用。因为在属性表示中看不到部类元的其他关系。

注意，组成的表示法与合作的表示类似。当合作的所有参与者是唯一组成对象的成分时，组成可以被看作一种合作。

图 13-72 是多重组成。

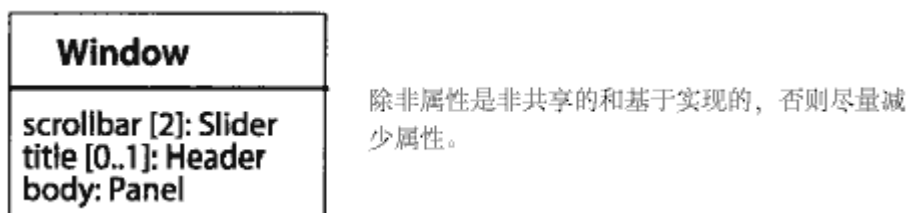
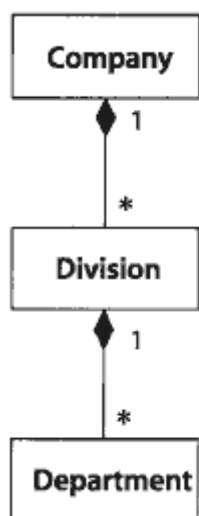


图 13-71 属性是组成的一种形式



组合是可传递的：

部门是公司的间接组成部分。

图 13-72 多重组成

讨论

（见聚集的讨论，了解聚集、组成、以及简单关联何时适用）

组成与聚集是元关系——它们超越了单个的关联，对整个系统施加约束。组成在组成关系中有定义。一个对象最多能有一个组成链（到组成），但是可能来自多个组成关联。即使关联链来自不同的关联，整个由组成和聚集链以及对象构成的图必须成环。注意，这些约束适用于实例域——聚集关联自身常常成环，递归结构也总要求有关联环。

请考虑图 13-73 中的模型。每个 Authentication 是一个 Transaction 的组成部分，Transaction 可以是 Purchase 或 Sale。但是并不是每一个 Transaction 都需要有一个

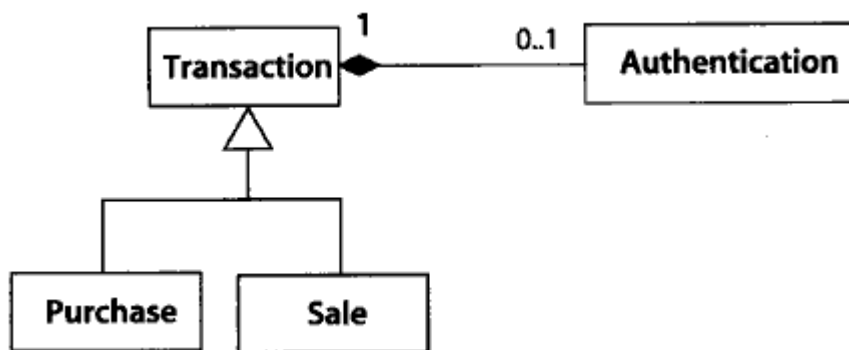


图 13-73 到抽象组成类的组成

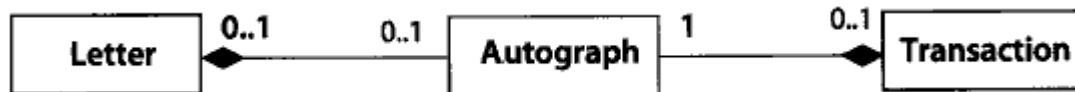


图 13-74 共享部分的类

Authentication。从图中可得出 Authentication 没有其他的组成关联。每个 Authentication 对象必须是一个 Transaction 对象（多重性为 1）的组成部分；一个对象最多只能属于一个组成（根据定义）；Authentication 已经是一个对象的组成部分（如图所示），所以 Authentication 不能再成为其他组成关联的成分。可以由 Authentication 管理自身的存储区。虽然不是所有 Transaction 都有需要管理的 Authentication，但是总可得到一个 Transaction 来承担管理责任。（当然，如果设计

者需要, Authentication 可管理自己)

现在请考虑图 13-74, Autograph 可以可选的成为 Transaction 或者 Letter 的部分。但是不能同时属于二者(由组成的规则决定)。该模型允许 Autograph 开始时是 Letter 的部分, 随后再是 Transaction 的部分(此时, Autograph 必须不是 Letter 的部分了)。实际上, Autograph 不一定是任何对象的部分。而且从本图中我们不能排除 Autograph 成为图中未标出的类或后来增加的类的部分的可能性。

如果强调 Autograph 必须是 Letter 或者 Transaction 的部分呢? 这需要重新设计模型。如图 13-73, 可以在其中增加一个 Letter 和 Transaction 上的新抽象超类(称为 Document)。和 Autograph 的组成关联从原来的类移到 Document 上。同时, Autograph 到 Document 的多重性为 1。

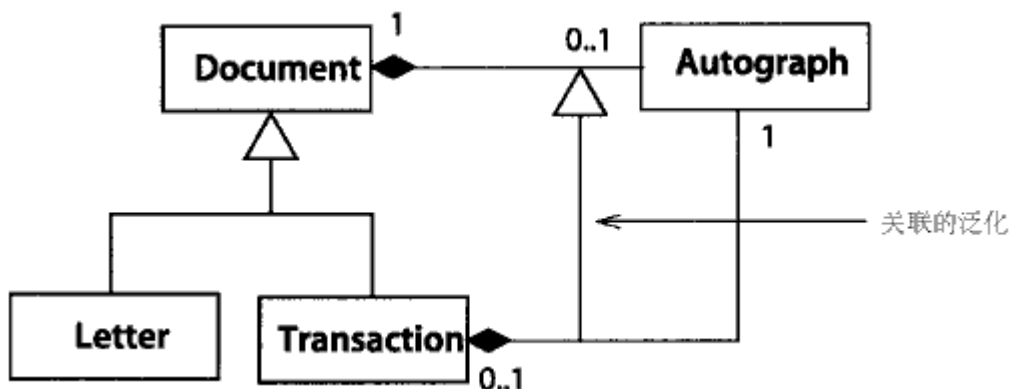


图 13-75 组成关联的泛化

这种方法存在一个小问题: Document 到 Autograph 的多重性必须被设为可选的, 从而削弱了 Transaction 对 Autograph 的强制包含关系。可以用组成关联的泛化关系为这种情况建立模型, 如图 13-75 所示。Autograph 与 Transaction 间的组成关联被设定为 Autograph 与 Document 之间的组成关联的孩子。多重性为孩子声明(注意, 它们仍然与祖先一致, 因此用孩子替代父母)。此外, 通过在两个组成上增加约束条件, 要求必须在两者中选一种, 就可以使用原来的模型,。

82. 具体

concrete

是指一个可以直接实例化的可泛化元素(如类)。它的实现必须经过充分的说明。对类而言, 它的所有操作必须被实现(由类或者其祖先)。反义词: 抽象

见 直接类(direct class)、实例化(instantiation)

语义

只有具体类元可以被实例化, 因此泛化体系的叶节点必须是具体的。换言之, 所有抽象的操作和其他抽象属性都必须最终在某一个后代上实现。(当然程序没有完成时, 抽象类可能没有具体后代。例如有待用户扩充的框架等。但是在提供具体后代之前, 这些类都不能在实现中使用)。

表示法

具体元素的名字用常规字体表示, 抽象元素的名字用斜体。

83. 并发

(concurrency)

在同一时间间隔内，两个或两个以上的活动的执行。并不隐含的要求这些活动同步。通常，除了明确的同步点之外，它们的活动是相互独立的。可以通过插入或者同时执行多个线程来实现并发。

见复杂转换(complex transition)、组成状态(disjoin)、线程(thread)。

84. 并发子状态

(concurrency substate)

一个可以与同一个组成状态中的其他子状态同时存在的子状态。

见 组成状态(composite transition)，互斥子状态(disjoin substate)

85. 条件线程

(conditional thread)

活动图中，由分叉的监控输入段开始，由相应的结合点的输入段结束的一块区域。

见 复合状态(composite state)、复杂转换(complex transition)

86. 冲突

(conflict)

是指从几个类继承相同名字的属性或操作的情况，或一个事件触发多个转换，或者其他由正常规则可能产生矛盾结果的情况。根据不同模型元素的不同语义，用冲突化解规则来解决冲突，冲突可能是合法的但产生了一个不确定结果，或者它可能表明了模型形式错误。

讨论

冲突化解规则可以避免冲突出现。例如：如果多个类定义了相同的特征，使用最先的超类定义的该特征（这要求超类有序）。UML 通常没有定义冲突化解规则，因为完全依赖它们是危险的。冲突易被忽视，常常成为模型中更深层问题的诱因。与其依赖这些微妙且易引起混乱的规则，不如要求一个精确的系统。在某种工具或者程序设计语言中，存在着这样的规则。最好在使用这些规则时，有工具给出警告，使建模者意识到冲突的出现。

87. 约束

(constraint)

它是一个语义条件或者限制的表达式。UML 预定义了某些约束，其他可以由建模者自行定义。约束是 UML 的 3 个可扩展机制之一。

见表达式(expression)、构造型(stereotype)、标签值(tagged value)。

见第 14 章的标准元素，那里有预定义的约束列表。

语义

约束是一些用文本语言中的陈述句表达的语义条件或者限制。

通常约束可以附加在任何一个或者一系列模型元素上。它代表了附加在模型元素上的

语义信息。每个约束有约束体和翻译语言。约束体是约束语言中关于条件的布尔表达式的字符串。约束应用于有序的一个或一系列模型元素。应注意，这里的语言可以是形式化语言，也可以是自然语言。如果是自然语言，则约束是非形式化的，不能自动执行（但是形式化的约束也不一定都可以自动执行）。UML 提供了约束语言 OCL[Warmer-99]，也可以使用其他语言。

某些常用约束有名字，从而避免每次使用时写出完整的语句。例如：两个共享同一个类的关联之间的异或（xor）约束表示共享类的一个对象在同一时刻只能属于关联的一方。

见第 14 章的标准元素，可以看到 UML 中预先定义的约束列表。

约束不是可以执行的机制，而是一种断言。它是表示必须由系统的正确设计来实施的限制。如何保证约束的实现是设计的任务。运行时，约束作用于系统实例的“稳定”时刻——即，在操作的执行和没有原子转换正在进行的时刻的中间时刻。在一个操作的执行过程中，可能在某些时刻暂时违反约束。

约束不能作用于自身。

即使后代上定义了额外的约束，继承的约束——在祖先模型元素或者构造型上定义的约束——必须被遵守。继承约束不能忽略。如果有这样的需要，说明模型的结构不好，应该重新构造。但是，可以增加限制条件来加强继承约束。如果元素的继承约束有冲突，说明模型为非良性结构。

表示法

约束用大括号（{}）中的文本串表示。文本串是用约束语言写的代码体。

工具应该提供一种或几种形式化的约束语言。一种描述约束的预定义语言是 OCL。根据模型的不同，一些计算机语言（如 C++）也可以用来表示约束。此外，约束还可以用自然语言描述，这时，约束的翻译和执行由人完成。每一种约束的语言是约束的一部分，但是在图中不一定标出。（工具将保留其记录）。

对于分格中用字符串表示的一系列元素（例如类的属性）：约束可能作为元素列的入口（见图 13-76）。入口不代表一个模型元素，而是作用于其后列出的模型元素上的运行约束。作用范围直到出现另一个运行约束，或者元素列到头。运行约束可以被列表中稍后出现的新约束所替代。要消除运行约束，可以用空的约束来替代它。附属于某个列表元素的约束不能替代运行约束，但是可以为其增加额外的限制。

对于简单图形符号（例如类或者关联路径）：约束字符串可以标在图形符号边上，如果图形符号有名字，就标在名字边上。

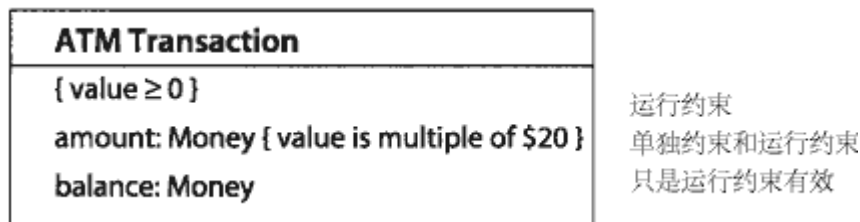


图 13-76 带列表的约束

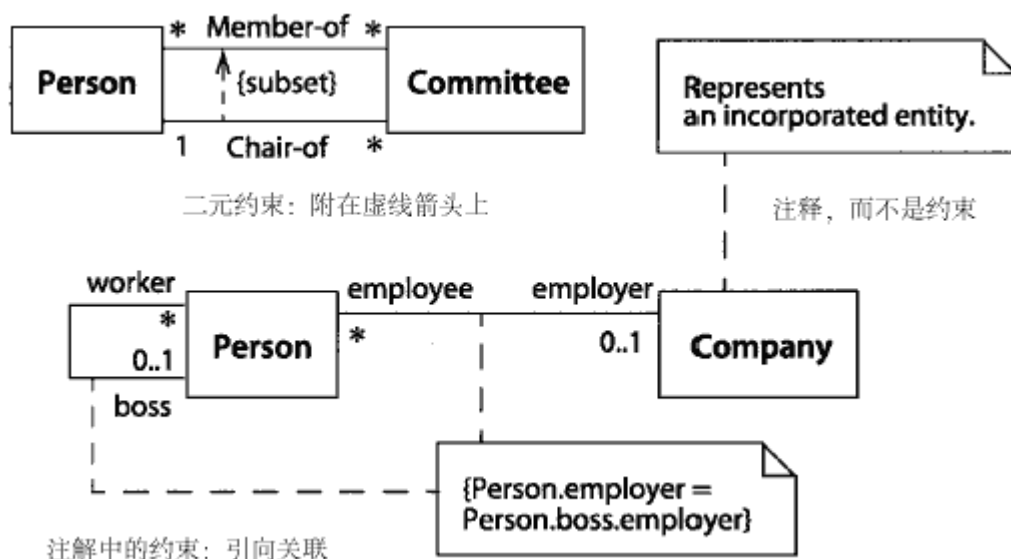


图 13-77 约束表示法

对于两个图形符号（例如两个类或两个关联）：约束用虚线箭头表示。箭头从一个元素连向另一个，并带有约束字符串（在大括号内）。箭头的方向与约束的信息相关。

对于三个或更多的图形符号：约束用注释符号表示，并用虚线与各个图形符号相连（图 13-77）。这种表示法适用于其他情况。对三个或更多的同类路径（例如泛化路径或者关联路径），约束标在穿过所有路径的虚线上。为避免混淆，不同的连线可以标号或加标签，从而建立它们与约束之间的对应关系。

讨论

约束是关于模型本身的语义表述，而注释是没有语义效用并可以附加在模型元素和表示元素的文字语句。约束和注释都可以用注释符号表示。原则上，约束是可由工具执行的。在实践中，某些约束难以形式化的表述，要由人工强制执行。从广义上讲，模型中的许多元素都是约束，但是这里的约束是指那些不能用内置模型元素表达的，必须单独用语言声明的约束语句。

约束可以使用多种语言，甚至使用人类语言来表述，但是工具不能验证人类的语言描述的约束。OCL 语言[Warmer-99]是用于 UML 约束的表达，但是某些情况下，某些程序设计语言可能更适用。

因为约束用文本字符串表示，普通的建模工具可以不必理解其含义就能读入并维护它。当然，用来验证或执行约束的工具或者插件必须能理解目标语言的语法和语义。

一些约束可以附加在构造型定义上，这说明所有属于此构造型的元素都处于这些约束下。

执行 当模型中有约束时，不一定要要求给出约束被违反后的操作。模型只是对可能出现的情况的声明，使这些情况发生是实现的任务。一个程序可以包含了断言和其他验证机制，违反约束应被视为程序失败。当然，如果模型能够帮助产生结构正确或被验证的程序，则此模型达到了目标。

标准元素

不变量(invariant)，后置条件(postcondition)，前置条件(precondition)。

88. 构造

(construction)

软件开发过程中的第三阶段，进行详细设计，系统实现，软件，固件和硬件测试。在这一阶段，分析视图和设计视图基本完成，并完成大部分实现图和一些部署图。见开发过程(development process)。

89. 构造函数

(constructor)

创建并初始化类的实例的一种类作用域操作，可以作为操作的构造型使用。见 创建(create)、实例化(instantiation)

90. 包容器

(container)

包含其他对象的对象，它提供了访问或迭代其内容的操作，或者一个描述此类对象的类。例如数组，列表，集合。见聚集(aggregation)、组成(composition)

讨论

通常不必明确地对包容器建模。它们通常是关联的“多数”端的实现。在多数模型中，多重性大于1足以标明正确的语义。当使用设计模型生成代码时，用于实现关联的包容器类可以被指定为使用标签值的代码生成器。

91. 语境

(context)

与某个目标相关的模型元素集的视图，如执行一个操作或者构造一个模型。语境是模型的一部分，它为其中的元素提出约束或者提供环境。合作为其内容提供语境。见合作(collaboration)。

92. 控制流

(control flow)

在交互中，控制的后继轨迹之间的关系。例如活动图或合作。

见动作(action)、活动图(activity graph)、合作(collaboration)、完成转换(completion transition)、消息(message)、对象流状态(object flow state)、转换(transition)

语义

交互视图代表了计算过程中的控制流。交互中的原始元素是活动和对象。控制流代表活动与其参与者和后继的活动之间的关系，以及动作和它的输入和输出对象间的关系。在简化的格式中，控制流是一个对象到另一个对象，或者一个对象在不同时刻的不同版本之间的派生计算。(包含对象输入输出的控制流称为对象流)。

表示法

在合作图中，控制流用附加在连接类元角色（代表对象及其实例）的关联角色（代表连结）上的消息表示。在活动图中，控制流用活动符号之间的实心箭头表示。对象流用活动符号或者控制流箭头和对象流状态符号之间的虚线箭头表示。见相关章节，以作进一步了解。

93. 控制图标

(control icons)

简略的表示各种控制模式的可选符号。

见活动图(activity graph)、合作(collaboration)、状态机(state machine)

表示法

下列符号为活动图而设计，但也可用于状态图。这些符号不允许那些不能用基本符号表示的内容，但对于常规控制模式而言，它们是方便实用的。

分支 分支是由单一状态发出的一系列转换，必须总有一个转换上监护条件被满足。换言之，如果发生触发事件，只有一个转换能够激发。这些监护条件代表了控制的分支。如果是完成转换，则一个分支是抽象决定 (pure decision)。为了方便起见，可以有一个分支的输出被标为“else”。如果没有选择其他路径，就走这一条。

分支由有一个输入箭头和多个输出箭头的菱形表示。输入箭头上标明触发事件（如果有），每个输出上标有监护条件（图 13-78）。

合并 合并是两个或两个以上的可选控制路径聚集的地方。它与分支相反。菱形同时是分支和结合的标志。如果有多个输入，说明符号代表合并。如果有多个输出箭头，说明符号代表分支（图 13-78）。不一定必须有合并（多重转换进入单一状态称为合并），但它们对于表示与先前分支的匹配还是很有用的。

信号接收 信号接收用凹五边形表示。信号的内容在符号内标出。由一个不带标签的转换箭头从前驱状态指向五边形，另一个不带标签的转换从五边形指向其后继状态。该符号取代了转换上的事件标签，该转换在前驱活动结束后，事件发生时被触发（图 13-79）。此外，可以用虚线箭头从对象符号指向五边形的缺口，表示信号的发送者。

信号发送 信号发送用凸五边形表示。信号的内容在符号中标出。有一个不带标签的转换从前驱状态指向五边形，另一个不带标签的转换由五边形指向其后继状态。这个符号取代了转换上的“发送信号”标签（图 13-80）。此外，可以用虚线箭头从五边形的顶点指向对象符号，表示信号的接收者。

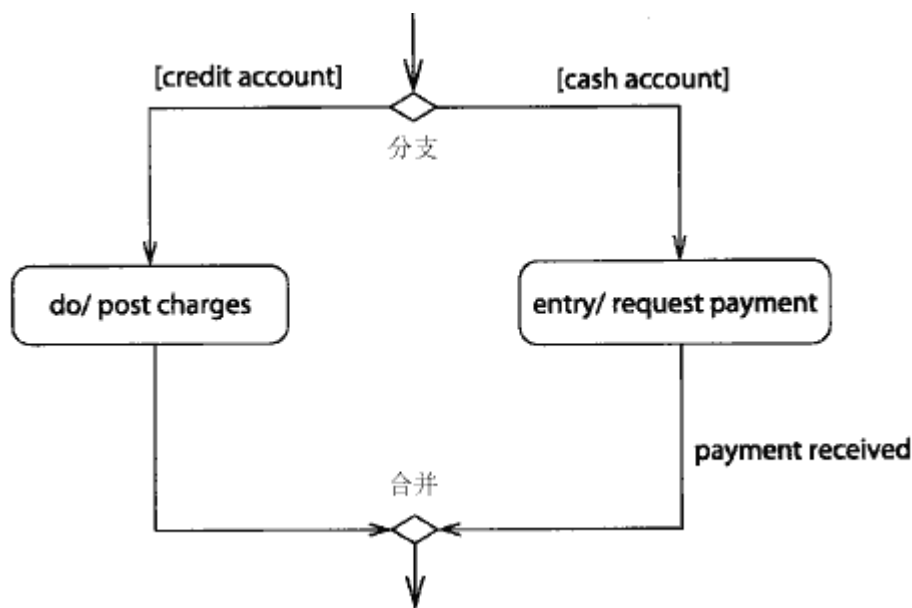


图 13-78 分支与结合



图 13-79 信号接收

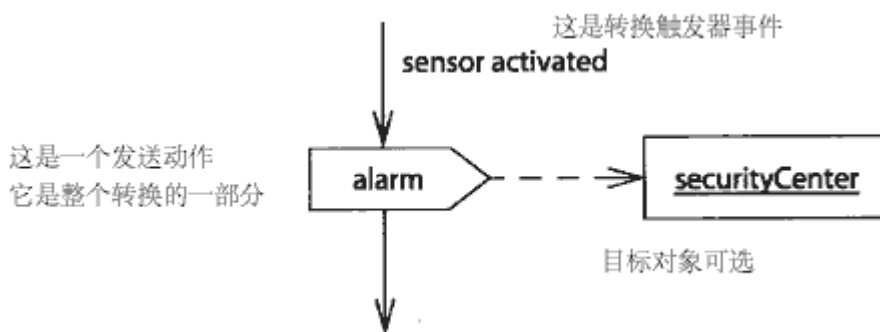


图 13-80 信号发送

举例

如图 13-81, EnterCreditCardData 和 ChargeCard 是活动。当它们完成后, 执行转入下一步。在 EnterCreditCardData 完成后, 出现了根据金额区分的分支: 如果所需金额大于 25 美元, 则要求出示证明。一个 request 信号被送往信用中心。在普通状态机中, 它可以表示为从 EnterCreditCardData 转出的转换上的一个活动; 二者意义相同。AwaitAuthorrization 是一个等待状态。它不是内部完成的活动, 而必须等待来自信用中心的外部信号(authorize)。当信号出现, 触发了一个常规转换, 系统进入 ChargeCard 活动。触发事件可以可以作为 AwaitAuthorrization 和 ChargeCard 之间的转换上的标

签，二者是同一事物的不同表示法。

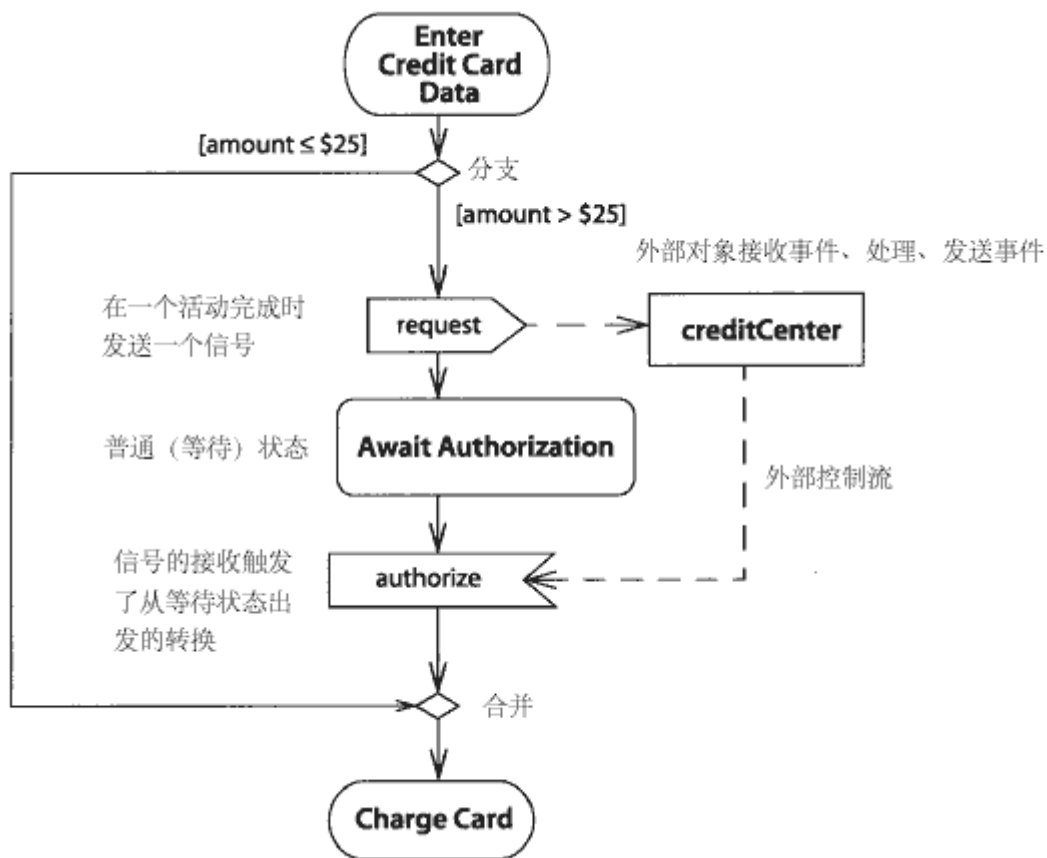


图 13-81 表示发送和接收信号的活动图

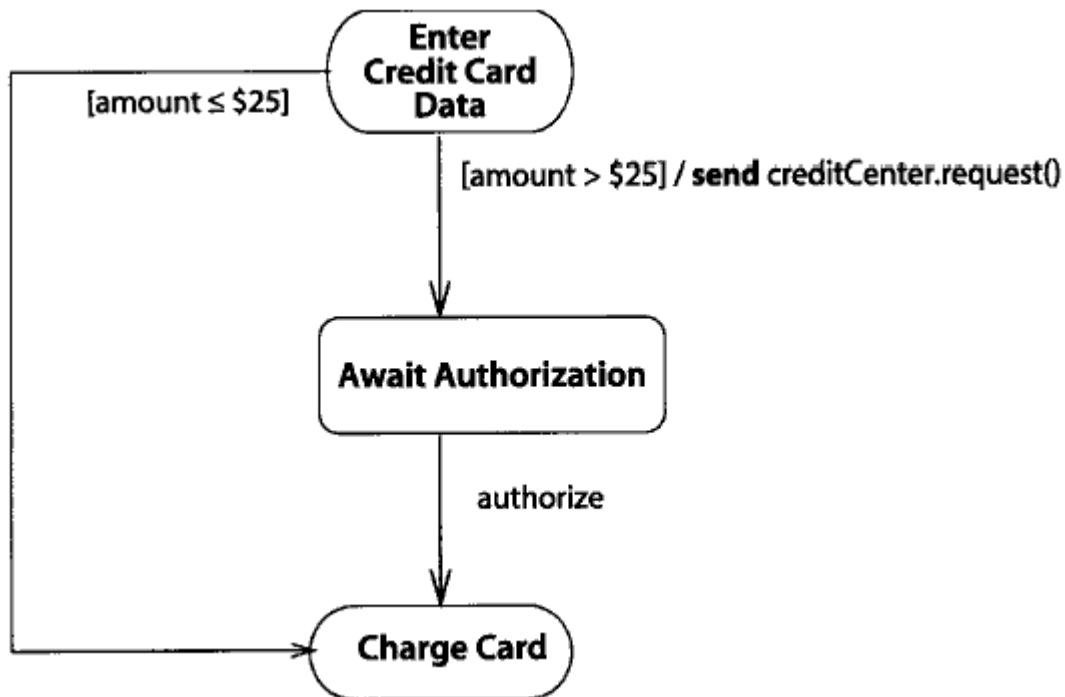


图 13-82 是相同的例子，只是没有使用特殊的控制符号。

94. 复制

(copy)

交互中使用的一种流关系，目标对象成为源对象的一个副本，随后二者相互独立。见变成（become）。

语义

复制关系是一种流关系，它表示在交互中一个对象派生出另一个对象。它代表了制作副本的活动。复制流执行过后，两个独立对象的值可以独立的变化。

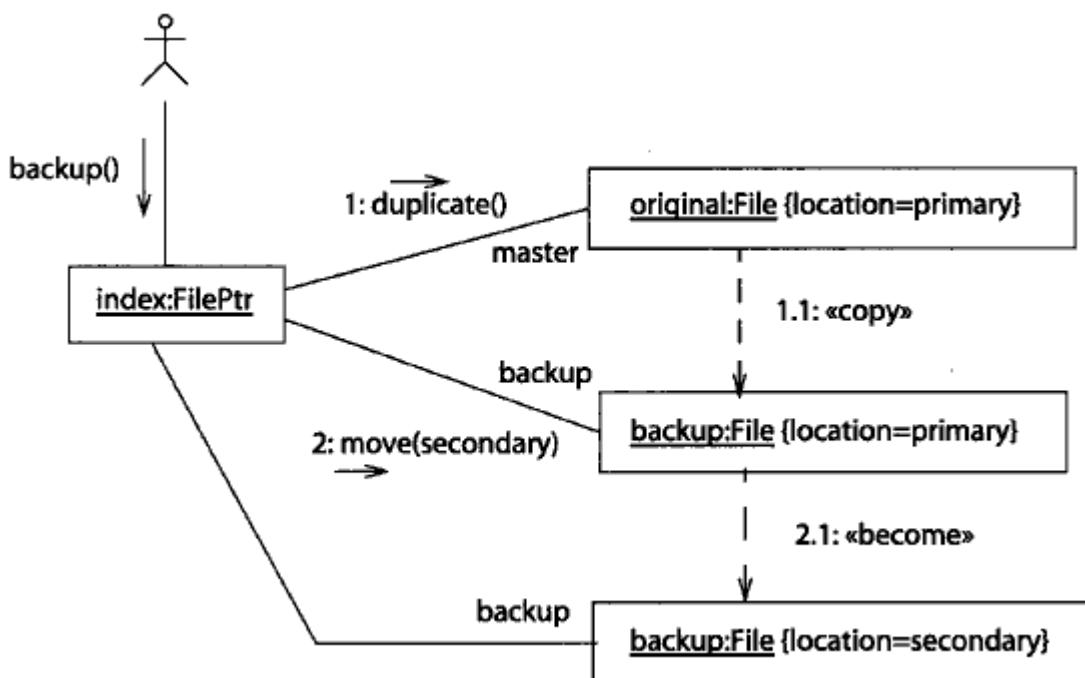
交互中的复制转换可以带有序号，表示它与其他活动相关的发生。

表示法

复制流是用从原始对象指向新生成对象的虚线箭头表示的。箭头上标有构造型关键字《copy》，还可以有序列号。复制转换可以出现于合作图，顺序图和活动图中。

举例

图 13-83 表示一个文件在另一个节点上制作备份。首先进行复制（《copy》），随后将副本移动到下一个节点（《become》）位置。



13-83 复制和 become 流

95. 创建

(creation)

对象或其他实例（如用例实例）的实现和初始化。反义词：销毁。见实例化（instantiation）。

语义

创建对象是实例化对象消息的结果。创建操作可以有参数，它们将用于新生实例的初始化。创建操作后，新的对象遵从其类的约束，并可以接收消息。

创建操作或者构造函数可以被声明为类作用域的操作。此类操作的目标（至少在概念上）是类本身。程序设计语言如 Smalltalk 中，类和运行时的对象一样的实现，因此创建操作和类的常规消息一样实现。在 C++ 中，没有实际的运行时对象，创建操作可以被视为运行时被优化的概念化消息。C++ 的方法中排除了实例化类的计算。否则，

每一个方法都可被建模为传递给类的消息。

类属性的初始值表达式（在概念上）是由创建操作计算的，其结果用于属性的初始化。创建操作的代码可以隐式取代这些值，因此初始值表达式是可重载的默认项。

在状态机中，创建对象的构造操作的参数作为离开顶层初始状态的转换上默认的事件使用。

表示法

在类图中，创建操作（构造函数）做为一个操作包含在类的操作表中。它可以有参数表，返回值是类的实例，可以省略。作为类作用域的操作，其名字带有下划线（图 13-84）。表示《constructor》构造型。

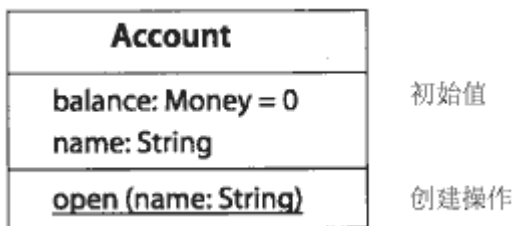


图 13-84 创建操作

顺序图中的创建操作的执行用消息箭头表示，箭头指向对象符号（带有下划线对象名的矩形）。对象符号下发是对象的生命线。（根据对象是否活动，可以为虚线或者双实线）。它持续到对象被销毁或者图结束（图 13-85）。



图 13-85 创建顺序图

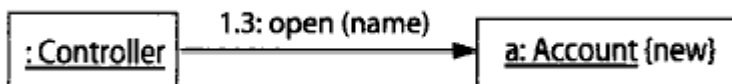


图 13-86 合作图中的创建

合作图中创建操作的执行用在带有特性 {new} 的对象符号表示。传递给本对象实例的第一条消息隐式为创建对象的消息。虽然消息实际指向类的本身，但通常被省略。消息用于实例（新生但未初始化）的初始化。如图 13-86 所示。

见 合作图 (collaboration diagram)，顺序图 (sequence diagram)，那里有过程实

现中创建的表示法。

96. 当前事件

(current event)

在状态机的执行中触发运行至完成步骤的事件。

见运行至完成 (run to completion)、状态机 (state machine)、转换 (transition)

语义

为了方便起见，状态机可以把几个相连的转换信号变成一个事件的响应。除了最终转换外的所有转换都进入伪状态——为了构造状态机而存在的哑状态，它不等待外部事件。原则上，所有的消息可以汇集到一个转换上，但是，用伪状态划分多状态可以使多个转换共享普通后继事件。

转换链的执行是原子的——即，是不能被外部事件打断的运行至完成步骤的一部分。在这样的一系列转换的执行中，消息附属的活动和监护条件有通向触发的第一个转换的事件及其参数的隐含入口。这个事件就是转换中的当前事件。当前事件的类型可以被多态操作或者条件语句识别。一旦知道了确切的类型，就可以访问其参数了。

当前事件特别有利于帮助新创建对象的初始转换得到初始化参数。新对象创建后，创建事件成为当前事件，其参数可以被新对象状态机的初始转换所使用。

举例

图 13-87 是从 idle 状态到 Purchase 状态的转换，它由 Request 事件触发。Purchase 的入口活动调用 setup 操作，它使用当前事件。程序可以访问当前事件，从而得到 Request 事件及其参数 product。如果有当前事件多个绑定，程序需要一个条件语句来得到正确的触发事件。语法由程序设计语言说明。

表示法

当前事件的命名，可以在带有关键字 `currentEvent` 的表达式中完成。特定的表达语言提供更详细语法。

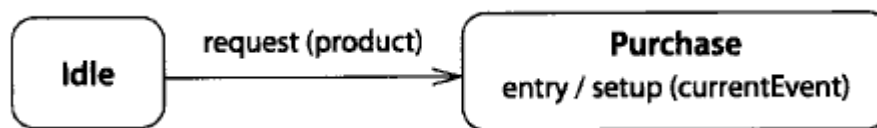


图 13-87 当前事件的使用

97. 数据类型

(data type)

没有标识符的一组值的描述福（独立存在，可能有副作用）。数据类型包括原始预定义的类型和用户自定义的类型。原始类型有：数字、字符串、乘方。用户定义的类型是枚举类型。程序语言中用于实现的匿名数据类型可以用语言类型定义。

见类元 (classifier)、标识符 (identity)。

语义

数据类型是用户可定义类型所需的预定义的基础。它们的语义是在语言结构之外用

数学定义的。数字是预定义的，包括实数和整数。字符串也是预定义的。这些类型使用户不可定义的。

枚举类型是用户自定义的一组命名元素，它们之间有预定义的顺序，此外没有其他属性。枚举类型有名字和一系列枚举值。预定义了枚举类型 Boolean，其枚举值为 false 和 true。

操作可以在数据类型上定义，操作的参数可以有数据类型。因为数据类型没有标识符，只是简单值，数据类型上的操作不对数据类型进行修改；它们直接返回值。因为没有标识符，创建新的数据类型是没有意义的。所有数据类型的值（概念上）是预定义的。数据类型上的操作是对系统的一种请求，它不改变系统状态，仅返回一个值。

数据类型还可以用语言类型定义——程序设计语言中的数据类型表达式。此类表达式用目标语言指定了一个命名的数据类型。例如表达式 `person* (*) (string)` 是 C++ 中的一个数据类型表达式，它不是简单的数据类型了。

98. 数据值

(data value)

是数据类型的实例，是不带标识符的值。

见数据类型 (data type)、对象 (object)。

语义

数据只是一个数学域的号码——一个纯数值。因为数据值没有标识符，两个表示法相同的数据值是无法区分的。在程序设计语言中，数据值使用值传递。用引用传递数据值是没有意义的，变换数据值也是没有意义的，它的值是永远不变的。实际上，数据值就是值本身。通常所说的变换数据值，是指变换一个有数据值的变量的内容，使其带有新的数据值。而数据值本身是不变的。

99. 默认值

(default value)

作为某些程序设计语言或者工具的一部分而自动提供的值。元素属性的默认值不是 UML 语义的组成部分，在模型中不出现。

100. 延迟事件

(deferred event)

当对象处于特定状态时，一个被认证时间被延迟的事件。

见状态机 (state machine)、转换 (transition)。

语义

一个状态可以将一系列事件指定为延迟的。对象处于使某个事件延迟的状态时，如果该事件发生，则它将不会触发相应转换，即事件没有及时效应。直到对象转入一个不要求该事件延迟的状态之后，事件才有效用。在该状态活动时出现其他事件按照常规处理。对象进入新的状态之后，不再被延迟的保存事件——出现，并在新的状态下触发转换（先前被延迟的事件的出现顺序是不定的，依赖事件的特定出现次序是危险的）。如果事件在新的状态下没有触发转换，则它将被忽略并丢失。

在常规状态机中，应小心的使用延迟事件。它们可以更直接的被构造为并行状态相应的事件，在此期间，主运算部分可以进行其他工作。在活动图中使用，可以保证运算顺序进行，并且不会丢失异步性信息。

如果状态中有被延迟事件触发的转换，该转换将重载延迟。

表示法

延迟事件表示为带有特殊保留动作延迟的内部转换。延迟用于状态及其嵌套子状态。（图 13-88）

101. 委派

(delegation)

一个对象对于另一个对象所发的信息的回应能力。授权可以用作继承的选项。在某些语言（如 self）中，它由语言的继承结构支持。在大多数其他语言中（如 C++ 和 Smalltalk），它可以通过与另一个对象的聚集或者关联实现。第一个对象的操作要求第二个对象的操作继续完成它的工作。对比：继承。

见关联 (association)。

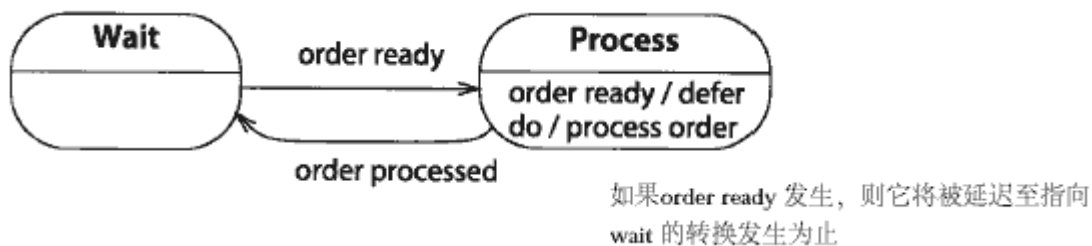


图 13-88 延迟事件

102. 依赖

(dependency)

两个元素之间的一种关系，其中一个元素（服务者）的变化将影响另一个元素（客户），或向它（客户）提供所需信息。它是一种组成不同模型关系的简便方法。

语义

依赖关系是表示一个或几个模型中两个元素间关系的语句。它可以将几种不同的元素结合起来。好像生物学中用“无脊椎动物”结合所有不是“脊椎动物”的不同门的生物。

表现不对称的知识系统时，独立的元素成为服务者，不独立的元素成为客户。

为了说明依赖关系在模型中的角色，它可以带有名字。但是依赖关系自身的表示通常足以说明问题，不需另加名字。依赖关系可以有构造类型，用来建立依赖关系的精确属性。依赖关系还可以有文字说明，用来对它进行详细描述。

两个包之间有依赖关系，说明两个包中至少一对元素之间有依赖关系。例如，两个类的使用之间的依赖关系可以表示为两个包含它们的包之间的依赖关系。两个包之间有依赖关系不能说明两个包中所有的元素有依赖关系——事实上，这种情况非常少见。

见包 (package)。

依赖关系中可以包含下属依赖关系的引用。例如，两个包之间的依赖关系可以引用

两个类之间的依赖关系。

依赖关系不必传递。

注意，关联和泛化关系满足依赖关系的一般定义，但是它们有各自的模型表示法和含义，通常不被视为依赖关系。实现关系有独立的表示法，但是被视为依赖关系。

有几种不同的依赖关系：抽象(abstraction)、绑定(binding)、组合(combination)、许可(permission)、使用(usage)

抽象(abstraction). 抽象依赖关系代表不同的抽象层次。两个元素用不同的方发表示同一个概念。通常一个元素更抽象，另一个更实际；也可能两个元素是同一抽象层次的不同表示法。从不具体到具体的顺序，抽象包括构造类型、描述、精化（关键字 refine）、实现（由独立的表示发）、派生（关键字 derive）。

绑定(binding). 绑定依赖关系将由模板约束的元素域模板相连。模板参数的要求作为绑定附属的列表。

许可(permission). 许可依赖（通常作为特定的构造类型）将包或者类与另一个允许它使用某些内容的包或者类相连。许可依赖关系的构造类型有访问、友元、输入。

使用(usage). 使用依赖关系（关键字《use》）将客户元素与服务者元素相连。服务者的变化将导致客户的变化。使用通常表示一种实现的依赖关系，其中的一个元素依靠另一个元素的服务来实现自身的操作。使用的构造类型包括调用、实例（关键字《instantiate》）、参数、发送。这是一个开放的列表，不同的程序设计语言中有其他的使用依赖关系。

表示法

依赖关系用两个模型元素之间的虚线箭头表示。箭尾处的模型元素（客户）依赖于箭头处的模型元素（服务者）。箭头上可带有表示依赖关系种类的关键字，还可以有名字（图 13-89）。

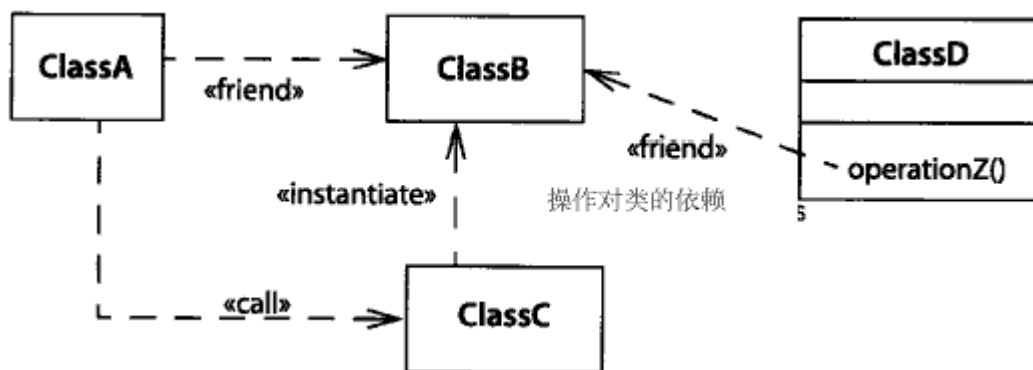


图 13-89 类之间的一些依赖关系

有几种其他的关系也使用有关键字的虚线箭头表示，但它们不是依赖关系。这些元素有流（成为和复制）、组合（扩展和包含）、约束和注释。如果注释或者约束是元素之一，可以省略箭头，因为约束或者注释总是在箭尾处。

标准元素

成为(become)、绑定(bind)、调用(call)、复制(copy)、创建(create)、派生(derive)、扩展(extend)、包含(include)、导入(import)、友元(friend)、~的实例(instanceOf)、实例化(instantiate)、强类型(powertype)、发送(send)、跟踪(trace)、使用(use)。

103. 配置

(deployment)

描述现实世界环境运行系统的配置的开发步骤。在这一步骤中，必须决定配置参数、实现、资源配置、分布性和并行性。这一步骤的结果体现于扩展图和结构文件中。

见开发过程(development process)、建模步骤(stages of modeling)

104. 部署图

(deployment diagram)

表示运行时过程节点结构、构件实例及其对象结构的视图。构件代表代码单元在运行时的表现。不作为运行时内容的构件不出现在部署图中，而是在构件图中表示。部署图表现实例；构件图表现构件类型的定义。

见构件(component)、接口(interface)、节点(node)。

语义

部署图含有用通信链相连的节点实例。节点实例包括运行时的实例，如构件实例和对象。构件实例和对象还可以包含对象。模型可以表示实例及其接口之间的依赖关系，还可以表现节点或者其他容器之间实体的移动。

部署图有描述符形式和实例形式。实例形式（前文已经介绍过）表现了作为系统结构的一部分的具体节点上的具体构件实例的位置。这是部署图的常见形式。描述符形式说明哪种构件可以存在于哪种节点上，哪些节点可以被连结，类似于类图。

表示法

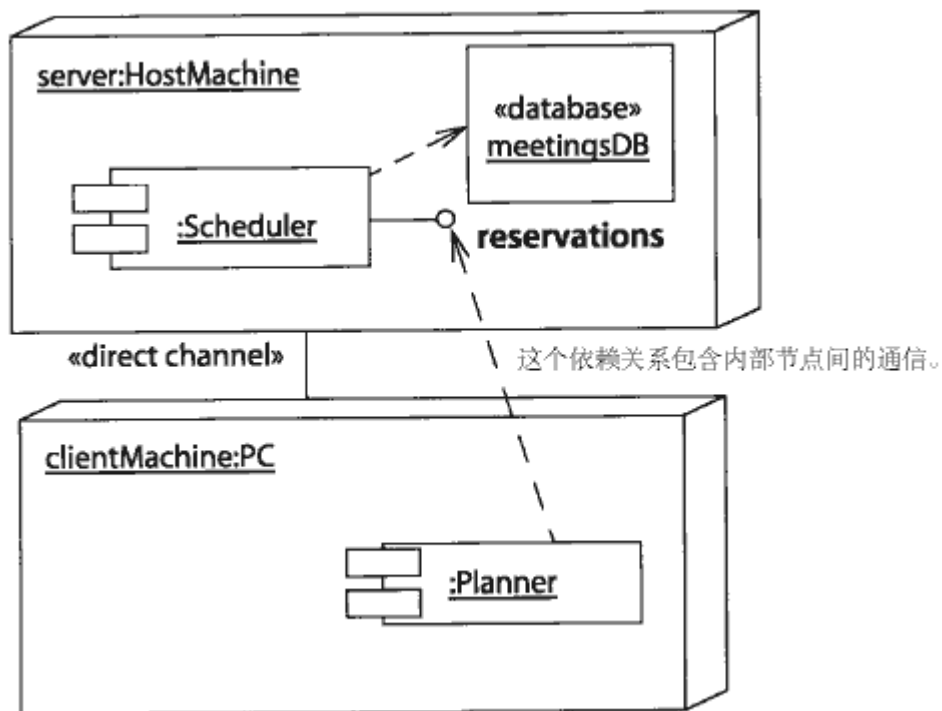


图 13-90 客户-服务器系统的部署图

部署图是节点符号与表示通讯的路径构成的网状图。(图 13-90)。节点符号可以带有构件实例,说明构件存在或运行于该节点上。构件符号可以带有对象,说明对象是构件的一部分。构件之间用虚线箭头相连(可能穿过接口),说明一个构件使用了另一个构件的服务。必要时可以用构造类型说明依赖关系。

部署图类似于对象图,通常用于表示系统中的各个节点的实例。很少用部署图定义节点的种类和节点之间的关系。

构件在节点之间的移动和对象在构件之间的移动可以用带有关键字《become》的虚线箭头表示。在这种情况下,构件或对象只在一部分时间内处于相应节点或者构件上。图 13-133 的部署图中的对象在节点之间移动。

见成为(become)

105. 配置视图

(deployment view)

表示分布式系统中的节点,在各个节点上的构件以及节点上的构件中的对象的视图。

见配置(deployment)、部署图(deployment diagram)。

106. 派生

(derivation)

两个元素间的一种关系,可从一个元素计算出另一个元素。派生可建模成一个带有关键字 derive 的抽象依赖的构造型。

见导出元素(derived element)。

107. 导出元素

(derived element)

可以由其他元素计算得出的元素,它不增加语义信息,只是为系统设计的方便而存在。

见约束(constraint)、依赖(dependency)。

语义

模型中的导出元素在逻辑上讲是多余的,因为它可以由一个或者几个其他元素计算得出。计算导出元素的公式可以作为约束给出。

模型中使用导出元素有几种原因。从分析层次上看,导出元素不是必须的。但是它可以作为一种宏来定义或者命名一个有用的概念。必须记住,导出元素没有为模型增加语义信息。

在设计层次的模型中,导出元素代表一种选择——模型中使用导出元素避免了重复计算的开销。例如计算的中间结果或者对一系列值的引用。使用导出元素,隐含的要求导出元素所依赖的元素变化后,导出元素随之刷新。

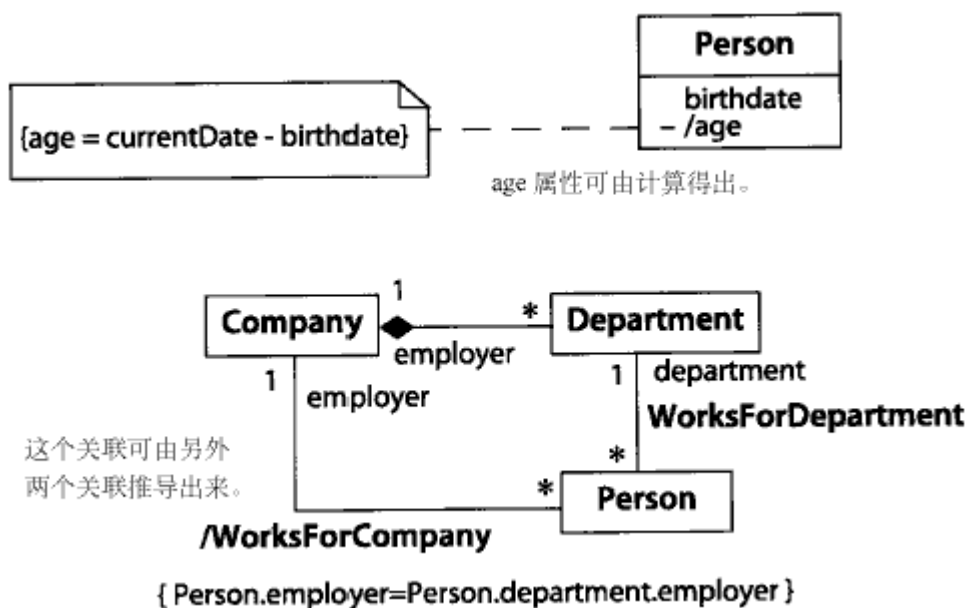


图 13-91 派生属性和派生关联

表示法

在元素名字之前加上斜线 (/) 表示导出元素。例如属性，角色名或者关联名（图 13-91）。

计算导出元素的具体方法可以用带有构造类型《derive》的依赖关系说明。通常，将依赖关系的箭头从元素的约束箭头中去掉，并在导出元素的边上加一条约束字符。

讨论

派生关联可能是最常见的导出元素。它提供了一种可以由两个或者两个以上的基础关联计算出来的虚拟关联。派生的关联为 **WorksForCompany**，可以由 **WorksForDepartment** 和 **employer** 组合计算得出。在实例中使用 **WorksForCompany** 可以避免重复进行计算，但是这一关联不提供任何额外信息。

关联泛化（图 13-30）略有不同。它提供了针对同一个关联的两个不同层次的细节内容。通常不会同时实现两个层次，而是只实现子关联。有时也会实现父关联，并将子关联作为约束。

108. 后代

(descendant)

是指一个子或者含有一个子关系链的元素，是特定关系的传递闭包。反义词：祖先。

109. 描述符

(descriptor)

用来描述一系列实例的共有属性的模型元素。属性包括结构、关系、行为、约束、目的等等。对比：实例。

语义

描述符是描述一系列实例的模型元素。模型中的大多数元素都是描述符。这个词几乎包含了模型的所有内容——类、关联、状态、用例、合作等。有时“类型（type）”表示相

同的含义。但是通常“类型”的适用范围比较窄，仅仅指类似于类的元素。描述符包括所有其解说作用的元素。它有内涵和外延。内涵是结构描述和常规规则；外延是描述符所解说的实例。外延在运行时不一定是物理上可以访问的。模型中的一对重要关系就是描述符—实例。

表示法

表示描述符和实例之间的关系，使用相同的集合符号表示二者，同时在实例的名字下方画一条线。描述符有名字；实例既有自身的名字又有描述符名字，二者用冒号隔开，名字带有下列线。

110. 设计

(design)

系统的一个阶段，它从逻辑层次说明系统将如何实现。在设计中，从战略和战术上确定如何满足功能需求和质量要求。者一步的成果体现为设计层模型，特别是静态视图，状态机图和交互视图。对比：分析、设计、实现、扩展。

见建模步骤(stages of modeling)、开发过程(development process)。

111. 设计时间

(design time)

是指在软件开发过程的设计活动中出现的（情况）。对比：分析时间。

见建模时间(modeling time)、建模步骤(stages of modeling)

112. 销毁

(destroy)

消灭一个对象并收回其资源。它通常是一个明确的活动，也可以是其他活动，约束或废物回收的结果。

见销毁（destruction）

113. 销毁

(destruction)

消灭一个对象并收回其资源。消除一个组成对象将导致消除其组成部分。消除一个对象，不会消除与它由一般关联或者聚集关系的对象，但是包含该对象的链接将被消除。

见组成(composition)、终态(final state)、实例化(instantiation)。

表示法

在过程实现中的销毁的表示法，见合作图和顺序图（图 13-162）。在顺序图中，在对象的生命线上画大×表示对象被销毁（图 13-92）。它的位置是在导致对象被销毁的信息上，或者在对象自我终结的地方。销毁对象的信息可以带有构造类型《destroy》。在合作图中，用对象上的约束{destroyed}表示对象在交互中被销毁。如果对象在交互中生成并被销毁，可以使用约束{transient}。

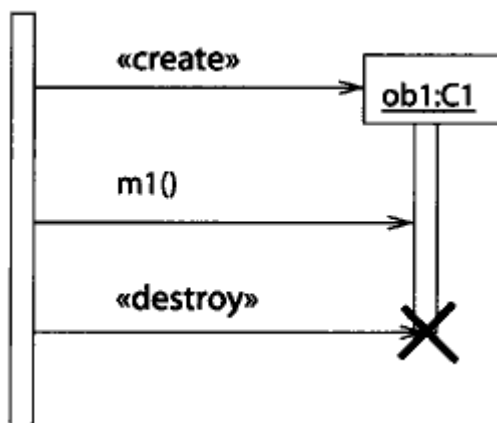


图 13-92 创建和销毁

114. 开发过程

(development process)

为了以一种受控制、可重用的方式生产软件而进行的一系列并行的有序工作，以及相关指导。软件开发过程的目的是为了保证完成的系统所需的功能和系统可靠性。

见建模步骤(stages of modeling)

讨论

UML 是一种建模语言，而不是过程。它的目的是描述模型，而该模型可以用不同的开发过程实现。为了标准化，描述开发工作的结果比解释开发过程更为重要。因为有很多很好的建模方法，而且模型的最终使用者也不必了解它的构造过程。因此 UML 支持多种过程。

关于交互的详细信息、用例触发、技术过程，见 [Jacobson-99]。

建模步骤与开发阶段的关系

建模步骤适于迭代的开发过程，包括初始、细化、构造和转换四个阶段。在一个应用程序的开发中，这些过程顺序进行，但每个步骤包含一次或者多次迭代。在一次迭代中，每个模型元素按照从分析到配置的步骤行进。每个元素有相应的步速。虽然开发阶段和建模步骤不是同步的，但是二者之间有关联。在早期的开发阶段和每个阶段的早期迭代中，更强调早期建模步骤。

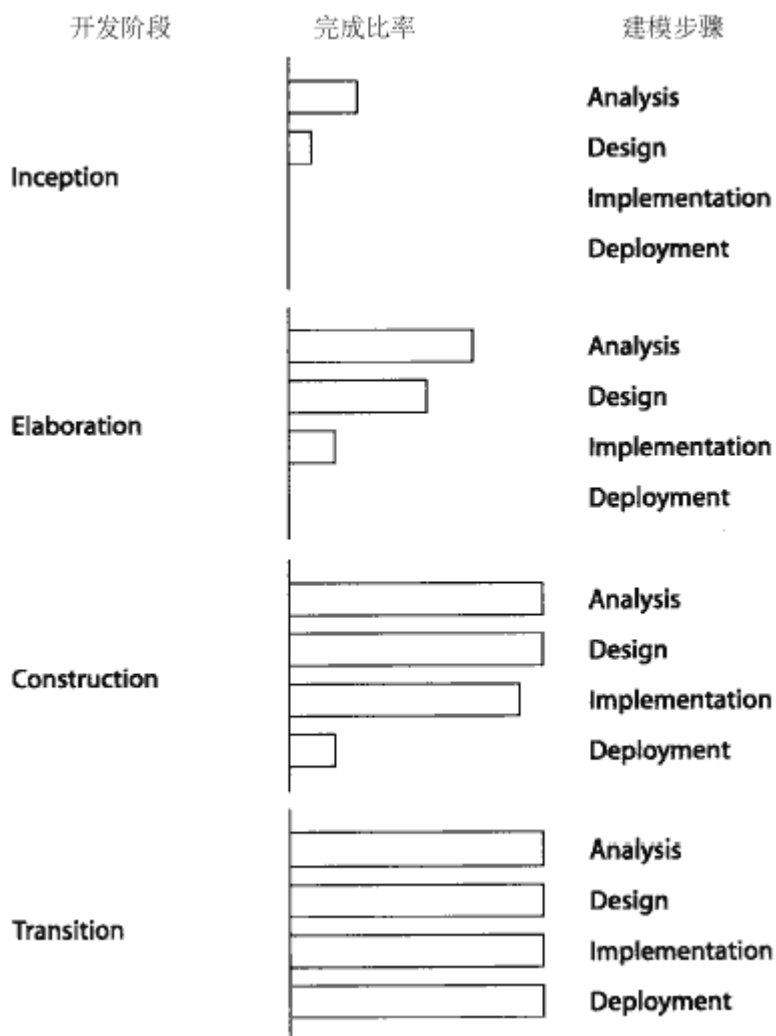


图 13-93 开发阶段后的进展

图 13-93 表示了在后继步骤和迭代过程中的着重程度的对比。在初期，主要着重于分析；在加工中建立面向设计和实现的元素过程模型；在构造和转变中完成所有元素。

115.

(diagram)

模型元素集的图形表示。通常为弧（关联）和顶点（其他模型元素）相互连接构成的。UML 支持类图、对象图、用例图、顺序图、合作图、状态图、活动图、构件图和扩展图。

见背景信息 (background information)、字体使用 (font usage)、超级链接 (hyperlink)、关键字 (keyword)、标签 (label)、包 (package)、路径 (path)、表示元素 (presentation element)、特征表 (property list)。

语义

图不是语义元素，而是表示有语义的模型元素。元素的意义不受表示法的影响。图包含在包中。

表示法

多数 UML 的图和复杂符号是由路径连结的图形构成的。信息用拓扑结构表示，而不依赖于符号的大小、位置（有一些例外，如带有时间轴的顺序图）。有三种重要的可视关系：连结（通常是二维图形）；容器（包含二维符号的闭合图形）；可视的附件（图中“靠近”另一个图符的图符）。它们是语言的表示法中节点和连结的映射。

UML 图画在二维表面上。有些内容是二维图形的三维投影，如管道。但是它们仍然被视为二维图符。将来三维布图可能会运用在桌面电脑上，但是目前仍然没有普及。

UML 表示法中有 4 种图的结构：图表、二维图形、路径、字符串。

图标是大小，形状都固定的图形。它不能扩展也不含有内容。图标可以出现在其他图符中、作为路径的端点、或者作为独立图符。例如聚集的符号（菱形）、导航性（箭头）、终态（牛眼）、对象销毁（大 X）都是图标。

二维符号有不同的大小，可以扩展并含有其他内容（如字符串或者其他符号）。其中许多多带有大小相同或者不同的分格。结束于符号边界的路径表示与二维符号相连的路径。例如，类的符号（矩形）、状态（圆角矩形）、注释（带折角的矩形）。

路径是一列线，或者终点相连的弯曲符号。在概念上，路径是一个单一的拓扑实体，但是它可以有多个表示消息的符号。消息不能脱离路径而存在。路径的两端多有其他图形符号（不能有悬空端）。路径可以有终点——在路径末端顺序排列的，对路径起限制作用的图标。例如关联的符号（实线）、泛化的符号（带有三角形图标的实线）、依赖的符号（虚线）都是路径。

字符串以一种“未经分析”的形式表示不同的信息。UML 假定字符串的每个用例都可以通过相应的语法分析成为模型信息。例如属性、操作和转换都有各自的语法。这些语法可以被工具识别。字符串可以是分格的内容，是列表中的元素（列表中的位置传达信息时），是符号或者路径的标签，或者图中的独立元素。例如类名、转换标签、多重性的表示和约束都是字符串。

116. 直接类

(direct class)

最完整的解说一个对象的类。

见类(class)、泛化(generalization)、继承(inheritance)、复重类元(multiple classification)、多重继承(multiple inheritance)。

语义

一个对象可以是多个类的实例——如果它是某个类的实例，它就同时是该类的祖先的实例。直接类是对对象最完整最详细的解说。对象是直接类的直接实例，是直接类的祖先的间接实例。对象不能使其直接类的后代的实例（根据定义）。

如果系统允许多重类元，就不存在完整的描述对象的直接类。对象可以是多个类的联合直接实例。只要这些类的子类不描述同一个对象，对象就是所有包含其描述的类的直接实例。对象的直接列之间不能有祖先关系。

如果类的实例中生成了对象，该对象就是此类的直接实例。

117. 直接实例

(direct instance)

直接实例是一个由给定的类进行最详细描述实例（如对象）。表述为“对象 0 是类

C 的直接实例”。这里 C 是 O 的直接类。

见直接类(direct class)。

118. 判别式

(discriminator)

从处于泛化关系中的一组子中选出一个子的伪属性。所有的子表示了使双亲特化的一个给定性质，对应于其他使双亲特化的隐含性质。它代表了一个特化的维度。

见 泛化(generalization)、强类型(powertype)、伪属性(pseudoattribute)。

语义

有时，模型元素可以基于不同的性质来特化。每个性质表示了一个特化的独立正交维度。例如交通工具可以按照动力进行特化（汽油发动机、火箭引擎、风力、畜力、人力），也可以按照适用范围进行特化（陆地、水中、空中、外太空）。说明者是一个说明维度的名字。一个对象可以从多个维度特化，但是它们必须表现为具体实例。

泛化关系可以有一个判别式，它是一个表示用于划分某个双亲的孩子的维度的字符串。用同一个判别式名对一个双亲进行特化而得到的所有特化关系构成了一个组，每个组是一个独立的特化维度。判别式名的完全集表示了特化双亲的维度完全集。实例必须同时是来至于每个特化组的子类的实例。例如，交通工具必须既有动力又有管辖地。

每个判别式表示了双亲的一个抽象性质，该性质通过具有与双亲有特化关系的孩子来特化。有多个判别式的双亲有多个维度，所有的维度都必须特为具体元素。因此处于一个判别式组中的孩子是抽象的。它们中的每一个只是双亲的部分描述，着重于某个性质而忽视其他。例如着重于动力的交通工具的子类忽略管辖范围。具体元素要求同时对所有的维进行特化。可通过对来至于每个维的孩子的具体元素的多重继承实现，或通过对来至每个维的孩子的实例的多重类元实现。在组成所有判别式之前，描述仍是抽象的。

例如实际的交通工具必须同时有动力和管辖范围。以风为动力的水上交通工具是帆船；畜力的空中交通工具没有名字，但是这种实例存在于童话中。

缺省判别式标识表示“空”判别式，“空”判别式仍被认为是合法的（“默认”判别式）。这一约定使得常见的无判别式的情况也可以同样处理。如果所有的泛化路径都没有判别式，则所有的子都处于同一判别式；换言之，所有特化都属于一个判别式，这与没有判别式的情况产生相同的语义。

结构

每个特化（泛化）弧都带有判别式字符串，它可以为空串。

判别式是其父的伪属性，它在其父的属性和关联角色中必须是唯一的。伪属性的域是子类集。在不同的孩子和双亲中允许多次出现同一个判别式名，表示这些孩子属于同一个部分。

表示法

判别式可表示为泛化箭头上的文本标签（图 13-94）。如果带有同一判别式的两个泛化弧共用一个箭头，则判别式可以标在箭头上。

举例

图 13-94 表示了在一个维度上对 Employee 的一次特化：雇员的状态 status 和 locality。每个维度都有由子类表示的值的范围。但产生的可实例化子类应该在两个维度上都满

足。例如，Liaison 类 Supervisor 和 Expatriate。

在多重继承的子类中两个维度结合之前，单一维度的后代是抽象的。

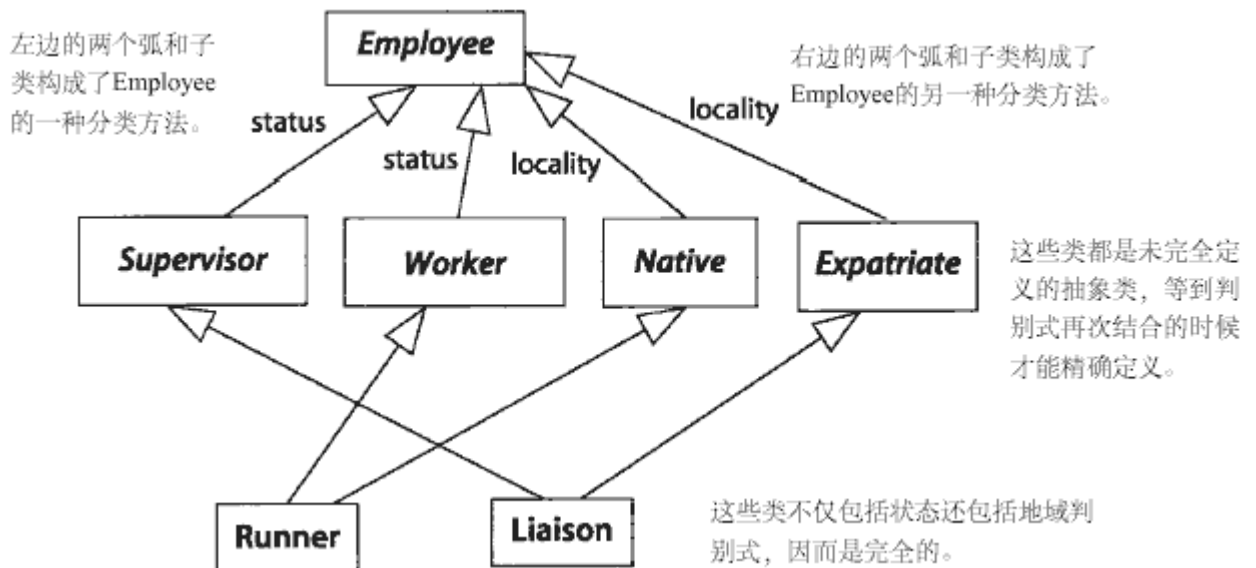


图 13-94 判别式

119. 互斥子状态

(disjoint substate)

一个不能和同一组成状态中的其他子状态同时存在的子状态。对比：并发子状态。

见 复杂转换(complex transition)、复合状态(composite state)

120. 分布单元

(distribution unit)

定位于一个操作系统进程或者处理器中成组存在的一些对象或构件，可以表现为运行时的组成或者聚集。它是配置视图中的一个设计概念。

121. 动态类元

(dynamic classification)

一种泛化的语义变量，其中的对象可以变换类型或者角色。

对比：静态类元。

见多重类元(multiple classification)

语义

在许多程序设计语言中，对象实例化以后不能改变生成它的类。这种静态类元限制简化了编译器的实现，但是在逻辑上却不是必要的。例如，在静态类元下作为圆的实现的对象只能是圆，而不能在 x 轴上拉伸。在动态类元下，它可以在一个轴上拉伸成为椭圆。

UML 模型中可以使用两种类元。尽管区别对于执行是很重要的，不同的选择对模型的影响很小。同一个类必须以两种方式定义，但其支持的操作在两种情况下可以不同。

动态并发性(dynamic concurrency)

一种代表多个并发执行的活动状态。

见活动图(activity graph)。

122. 动态视图

(dynamic view)

处理模型元素在不同时刻的说明与实现，与静态视图中的静态结构有区别。动态视图是一个组成术语，它包括了用例视图、状态机图、活动视图以及交互视图。

123. 细化

(elaboration)

软件开发过程中的第二步，开始系统设计，开发并测试体系结构。在此期间，完成分析视图以及设计视图的体系结构部分。如果构造了可执行原型，则也完成部分实现视图。

见开发过程(development process)

124. 元素

(element)

组成模型的原子。本书所说的是可以用于 UML 模型的元素——即表达语义信息的模型元素以及用图形表示模型元素的表达元素。

见图(diagram)、模型元素(model element)

语义

元素的意义相当广泛，没有什么具体的语义。

所有元素可以带有下列特征：

125. 标签值

(tagged value)

任何元素可以有 0 个或者多个标签值。标签是说明数值意义的名字。UML 中的标签不是固定的，它可以携带任何对建模者或工具有意义的信息。

标准元素

documentation

126. 入口动作

(entry action)

进入一个状态时执行的动作。

见出口活动(exit action)、运行至完成(run to completion)、状态机(state machine)、转换(transition)。

语义

一个状态可以选择带有入口动作。无论怎样进入该状态，在外部状态的活动或者转换之后，内部状态的活动进行之前，都会执行入口动作。入口动作不能以任何方式越过。无论是独立状态还是嵌套状态活动时，都要先执行入口动作。

执行顺序。如果一个带有活动的转换连结的两个状态分别有入口动作和出口动作，执行顺序为：执行源状态及其外部状态（不包括源状态和目标状态公用的外部状态）的

出口活动，随后执行转换上的活动。最后从目标状态的外部状态开始（外层优先）——执行入口活动，直到执行完目标状态的入口活动为止。图 13-117 的转换带有这样的活动。

表示法

入口活动按照内部转换的语法编码，带有虚拟事件名字 entry（entry 是保留字，不能用作实际事件的名字）。

entry/动作序列

每个状态有一个入口活动，该活动可以是一个序列，这样就不会失去一般性。

讨论

入口和出口活动在语义上不是必须的（入口活动可以从属于所有进入状态），但它们实现了状态的封装，从而使外部使用与内部结构分开。它们允许定义初始化和终态活动，而不必担心会被略过。对于异常尤其有用，因为它定义的活动即使出现异常时也会被执行。

入口活动有助于完成进入一个状态时必须完成的初始化工作。可以对带有积累信息的变量的状态进行初始化。例如支持用小键盘输入账号或者电话号码的用户界面，在进入之前要清除上次的号码。入口活动还用来给状态分派临时存储空间。

通常，出口活动与入口活动一起使用。入口活动分配资源，出口活动释放它们。即使出现外部转换，资源也会被释放。这是处理例外和用户错误的好办法。用户级的错误将触发高级转换，并跳过嵌套状态，但嵌套状态在失去控制之前还可以释放空间。

127. 枚举

(enumeration)

枚举是一种数据结构，它的实例构成了有名字的字面值。通常，同时声明枚举名和其字面值的名字。

见类元(classifier)、数据类型(data type)

语义

枚举是用户定义的数据类型，它包括名字和枚举字面名字的有序序列。每个字面名字是枚举范围内的一个值——是本数据类型的一个预定义的实例。例如 RGB Color={red, green, blue}。布尔数据类型是预定义的枚举类型，其字面值为 true 和 false。

表示法

枚举表示为一个矩形，上方的分格中，在枚举名字上标有关键字《enum》（图 13-95）。第二个分格中是枚举字面值的列表。第三个分格（如果表示）是此类型上的操作。它们必须是可查询的，因此不必再确切的声明了。

128. 事件

(event)

占用一定时间和空间的出现情况的说明。

见状态机(state machine)、转换(transition)、触发(trigger)

语义

«enumeration» Boolean	枚举名
false true	枚举值，按序
and(with:Boolean):Boolean or(with:Boolean):Boolean not():Boolean	枚举操作 一元操作，返回另一个枚举值

图 13-95 枚举的声明

在状态机中，一个事件的出现可以触发状态的转换。事件由参数表（可以为空）从事件的产生者向接收者传递信息。事件发生的时间是每个事件的隐含参数。其他参数在事件中定义。

事件的出现（实例）带有与各个事件参数对应的参量（实际值）。这些参量的值可以被事件触发的转换所带的动作引用。

有 4 种事件：

调用事件(call event)

接收到一个请求，从而激活某个操作。希望的结果是事件的接收者触发一个转换，从而执行相应操作。事件的参数是指针、操作的参数和返回指针。转换完成后，调用者收回控制权。

交换事件(change event)

满足事件某个表达式中的布尔条件，没有参数。这种事件隐含了对于控制条件的连续测试。当条件从假变为真时，事件将发生。事件中，条件被满足的时间常常与其他事件的发生有关，所以通常不需要定时询问。

信号事件(signal event)

收到一个信号，它是对象之间进行通讯用的特定的有名字的实体。信号有明确的参数列表。它由一个对象明确的送给另一个或者一些对象。广播可以视为送给所有对象的信号。但是在实践中，二者的效果可能不同。发送者在发信号时明确了信号的变元，发给对象的信号可能触发它们的零个或者一个转换。信号是对象之间异步通信的手段。进行同步通信，需要使用两个异步信号，每个通信方向上一个。信号可以泛化，从父信号生成的子信号继承父信号的参数，还可以增加自己的参数。子信号满足其祖先要求的触发。

时间事件(time event)

满足一个时间表达式，进入某状态后经过一定的时间；或者到达某个绝对时间后发生事件。注意，无论是时间段还是绝对时间，都可以用现实的时钟或者虚拟的内部时钟（不同的对象有不同的内部时钟）来定义。

表示法

见不同对象的表示法。

标准元素

创建(create)，销毁(destroy)

129. 异常

(exception)

基本执行机制中由失败行为引起的信号。

见复合状态(composite state)、信号(signal)。

语义

异常通常由对应于执行中失败的实现机制隐式产生。它可以被视为发送给主动对象或者过程活动的信号，导致异常执行。对象的状态机可以对异常采取相应的行动。这包括忽略当前进程、跳转到执行中的某处、执行某个操作而不变换状态、或者忽略事件。向高层状态转换的功能使异常处理灵活和强劲。

因为异常是信号，所以它带有参数表。参数值由发现错误的执行机构（如操作系统）设定。处理异常的操作可以读到这些参数。大多数语言中，处理异常的操作可以控制它或将它转发。

表示法

用构造类型《exception》来区别声明和异常。状态机中的事件名字不用标以构造型。

130. 出口活动

(exit action)

退出一个状态时执行的活动。

见入口活动(entry action)、运行至完成(run to completion)、状态机(state machine)、转换(transition)

语义

状态可以选择带有出口活动。无论以什么方式退出该状态，在内部状态或者转换所附属的活动完成后，外部状态的活动开始前，都要执行出口活动。出口活动不能以任何方式跳过。在状态失去控制前一定要被执行。

入口和出口活动在语义上不是必须的（入口活动可以从属于所有进入状态），但它们实现了状态的封装，从而使外部使用与内部结构分开。它们允许定义初始化和终态活动，而不必担心会被略过。对于异常尤其有用，因为它定义的活动既是再出现异常时也会被执行。

表示法

出口活动按照内部转换的语法编码，带有虚拟事件名字 exit（exit 是保留字，不能用作实际事件的名字）。

exit/活动序列

每个状态只有一个出口活动，该活动可以是一个序列，这样就不会失去一般性。

讨论

出口活动可以在推出状态时完成必要的清理活动。它的最大作用是释放状态执行过程中分配的临时存储区和其他资源。

通常，出口活动与入口活动一起使用。入口活动分配资源，出口活动释放它们。

即使异常发生，资源仍被释放。

131. 示出

(export)

在包的语境中，通过调整元素的可视性而使得它可以在它的命名空间之外被访问。与访问和导入不同，它们是使外部元素可以在包内被访问。

见访问(access)、导入(import)、可视性(visibility)

语义

包通过调整元素的可视性水平，允许其他包看到该元素，从而实现示出（对于要导入该元素的包是公共的，保护它自身的子）。

讨论

一个元素要看到另一个同一等级的元素必须满足两个条件。包含该元素的包应该将它设定为公共可见的。此外，引用目标元素的包必须能访问或者导入包含目标元素的包。两者都是必须的。

132. 表达式

(expression)

可以用给定语言翻译的编码语句。许多表达式在翻译后产生某个值，其他执行特定动作。例如表达式“(7+5*3)”计算出一个整数。

语义

表达式定义了一个语句，它可以被一些实例、值、或者语境中的操作所使用。表达式不修改它所进行计算的环境。表达式包含字符串和计算所用语言的名字。

表达式包含翻译所用语言的名字和表达式的字符串（按照设计语言的语法编码）。假定该语言可以被翻译。提供翻译器是建模工具的任务。所用语言可以是约束-说明型语言，如 OCL；可以是程序设计语言，如 C++，Smalltalk；或者是人类语言。当然，自然语言书写的表达式不能被工具自动计算，而必须有人来处理。

表达式的不同子类产生不同类型的值，有布尔表达式、对象集表达式、时间表达式、过程表达式。

UML 模型中的表达式可以作为活动、约束、监护条件等等。

表示法

表达式是用指定语言表述的字符串。表达式的语法由工具或者语法分析器识别。认为分析器可以在运行时识别这些字符串并得到相应的值；或者识别语义结构从而了解表达式的意思。例如布尔表达式可以计算出 true 或 false 值。建模工具应该知道所使用的语言，图中一般不会标明。表达式本身通常已经表明了自身的意义。

举例

```
self.cost<authorization.maxCost  
forall(k in tagret) {k.update()}
```


133. 扩展

(extend)

是指扩展用例与基用例之间的关系。特别是如何将扩展用例定义的行为插入基用例定义的行为序列。扩展用例以模块化的方法递增地修改基用例。

见 扩展点(extension point)、包含(include)、用例(use case)、用例泛化(use case generation)

语义

扩展关系联系着基用例和扩展用例。在此关系中，扩展用例不必为独立的可实例化的类元，它只是包含一个或几个片断，用来解说修改基用例所需的行为。扩展关系有一系列扩展点名字，个数与扩展用例中的片断数相等。每个扩展点必须在基用例中定义，当用例实例执行到扩展点所指的基用例的位置，且满足所有扩展用例的控制条件时，实例就转入与扩展用例的片断相对应的行为序列中；扩展片断执行完毕后，控制从转换点返回原始用例。

一个基用例可以有多个扩展用例，用例实例的生命期中可以经过多次扩展。如果多个扩展用例从基用例的同一个扩展点处展开，则它们的行为顺序是不可知的。一对扩展和基用例之间可以有多个扩展关系，只要扩展是从基用例的不同位置插入的就可以了。扩展可以嵌套。

扩展关系中的扩展用例可以访问并修改基用例中定义的属性。但是，基用例看不到扩展用例，不能访问它的属性和操作。基用例定义了可添加扩展的模型框架，但是基用例看不到扩展用例。扩展改动了基用例的行为。请注意它与用例泛化的区别。在扩展中，扩展用例在基用例的一个实例中增加新的行为。在泛化中，子用例的实例增加父用例中没有的新行为，父用例不受子用例的影响。

一个扩展用例可以扩展多个基用例，一个基用例可以被多个扩展用例扩展。这并不表示这些基用例之间有特殊关系。

在扩展、包含或者泛化关系中，扩展用例可以作为自身的基用例。

结构（扩展用例）

扩展用例包括一系列插入片断，每个片断是一个行为序列。

结构（基用例）

基用例定义了一些扩展点，每个点是基用例中一个或者一系列可以插入行为的位置。

结构（扩展关系）

扩展关系有一系列扩展名字，它们必须在基用例中出现。名字的数目必须与扩展用例中的片断数目相一致。

扩展关系可以有控制条件，基类属性表达式，或者事件的发生，如收到信号。当用例实例执行到达一个扩展点时，控制条件决定是否执行扩展。如果没有控制条件，则认为它为 true。如果满足用例的控制条件，将执行扩展。如果引用了基用例中的多个位置，则可能在其中任何一个上进行扩展。

如果控制条件一直为 true，扩展可以多次执行。扩展用例的每个片断执行相同的次数。如果必须限制执行次数，可以使用相应的控制条件。

执行语义

当执行基用例的实例达到扩展关系引用的位置时，将计算扩展关系的控制条件。如果条件为 true 或者为空，则执行扩展。在许多情况下，条件包括某事件的发生或扩展

用例片断所需的值出现—例如发出开始扩展的信号。条件可能依赖于用例实例的状态，包括基用例的属性值。如果事件没有发生或者条件为假，则不开始用例的扩展片断。扩展片断执行完毕后，用例实例返回基用例，从刚才离开处继续向下执行。

如果满足控制条件，可以立即执行其他插入的扩展用例。如果扩展点引用基用例的多个位置，其中任何一个的控制条件都可能被满足。在序列中的任何位置，条件都可以为真。

如果一个扩展用例中有多个插入序列，只要控制条件在第一个扩展点被满足，所有扩展片断都将执行。不再为后续片断重新判断扩展条件。后续片断在用例实例到达相应位置时插入。在两个扩展点之间，用例实例返回执行基用例。一旦开始，就必须完成所有片断。

注意：通常用例是不确定的状态机（语法上），而不是可执行的过程。因为控制条件可能需要外部事件的出现。将用例实现为类的合作，需要转换到明确的控制结构中。正如语法的实现需要转换为一种更有效但更难理解的可执行形式。

注意：基和扩展相关的，一个扩展可以是更进一步扩展的基础。这并没有任何困难，上述规则仍然使用—插入是嵌套的。例如，假设用例 B 在执行扩展点 X 处扩展了用例 A；用例 C 又在 Y 点扩展了用例 B。（图 13-96）。A 的实例执行到扩展点 X 后，开始执行用例 B。该实例到达 Y 点后，开始执行用例 C。C 执行完成后，返回用例 B，扩展 B 执行完后，再执行返回用例 A。这与嵌套的过程调用或者其他嵌套结构相同。

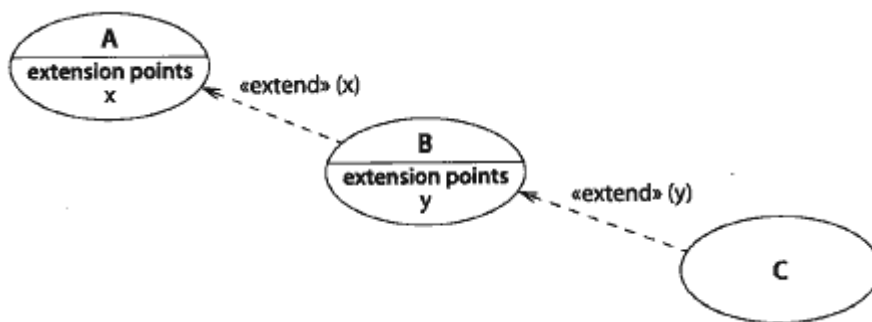


图 13-96 嵌套扩展

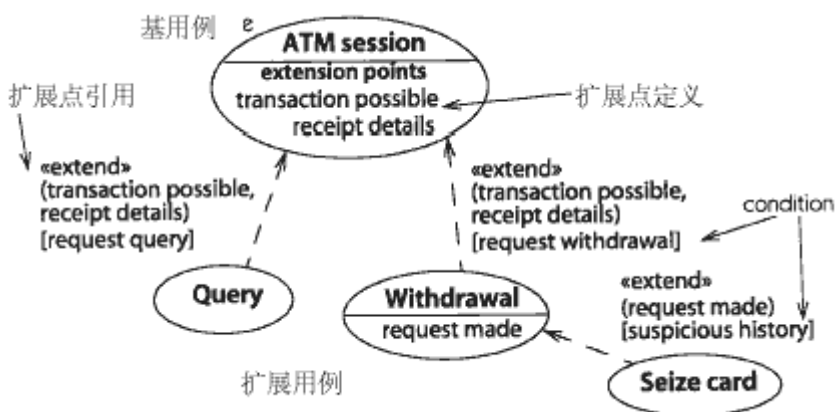


图 13-97 嵌套关系

表示法

从扩展用例向基用例引一虚线箭头，指向基的箭头为树枝形，并带有关键字《extend》。在关键字之后，可以在括号中列出扩展点名字。

图 13-97 是有扩展关系的用例，图 13-98 是用例的行为序列。

讨论

扩展、包含、泛化关系都是向原有用例中增加行为。它们有许多共同点，但实际上区分它们很方便。表 13-1 对于 3 种视点进行了比较。

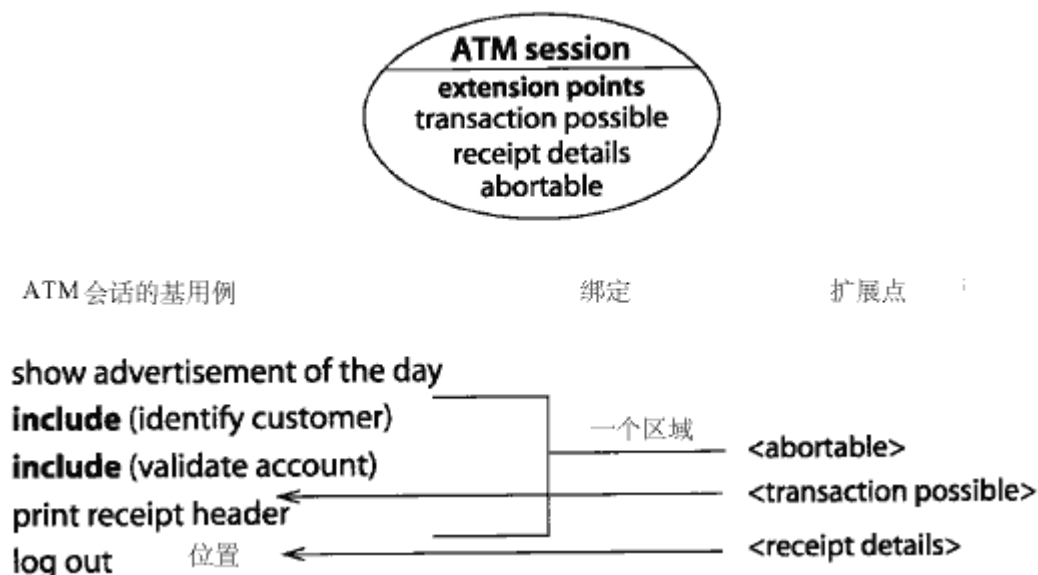


图 13-98 用例的行为序列

表 13-1 用例关系的比较

特 性	扩 展	包 含	泛 化
基行为	基用例	基用例	父用例
附加行为	扩展用例	包含用例	子用例
引用方向	扩展用例引用基用例	基用例引用包含用例	子用例引用父用例
基行为是否被附加行为修改	扩展用例隐式地修改基用例的行为。除非基用例没有扩展，否则扩展用例一旦存在，基用例的实例将会执行扩展用例	包含用例显式地修改基用例的效果。基用例可以有或者没有包含用例，但是基用例的实例执行包含用例	父用例的执行效果不受子用例的影响。要得到附加行为的效果，子用例，而不是父用例，必须实例化
附加行为可否实例化	扩展用例无需是可实例化的，可以是框架	包含用例无需是可实例化的，可以是框架	子用例无需是可执行的，可以是抽象的
附加行为可否访问基的属性	扩展用例可以访问并修改基用例的状态	包含用例可以访问基用例的状态。基用例必须为包含用例提供相应的属性	子用例可以访问并修改基用例的状态（通过常规继承机制）
基行为可否看到增加行为	基用例不能看到扩展用例，在没有扩展用例时必须是结构完整的	基用例可以看到包含用例，可以依赖于它的结果，但是不能访问它的属性	父用例不能看到子用例，在没有子用例时必须是结构完整的
重复	取决于条件	只重复一次	子控制自己的执行

134. 扩展点

(extension point)

引用用例行为序列中一个或一些位置的命名标记，在这些位置可以插入附加行为。扩展点的声明开启了用例扩展的可能性。插入片断是扩展用例的行为序列（与基用例有扩展关联的用例）。扩展关系包括扩展点名列表，它们说明扩展关系的用例片断从何处插入其行为。

见扩展(extend)、用例(use case)。

语义

扩展点有名字，而且引用了用例行为序列中的一个或者几个位置。扩展点可以引用用例的两个行为步骤之间的一个位置。另外，它可以引用一组离散位置。还可以引用行为序列中的一个区域（不超过序列两步之间的所有位置集）。

位置是用例的状态机中的一个状态，或者其他说明方式中的相应成分——在语句列表中的两条语句之间或在交互的两条消息之间。

扩展关系包含可选控制条件和扩展点列表，列表中扩展点的数目与扩展片断数目相等。用例实例执行到基用例的扩展点时，如果条件满足就执行相应的插入片断。

不用改变扩展点的身份标识就可以变换它的位置。使用命名扩展点，可以将扩展行为序列的说明和基用例的内部细节分开。基用例的修改或重排不会影响扩展。而且扩展点在用例中的移动也不影响关系和扩展用例。对于各类模块，这种独立性需要仔细选择扩展点，而且这种独立性不能在所有情况下都得到保证。

表示法

用例的扩展点可以列在名为 extension points 的分格内。

扩展点必须也涉及用例行为序列中的一个或者几个位置。也就是说，扩展点名可用作行为序列中状态、语句、区域的标签。但是这并不意味着它存在于行为序列原文中。扩展点是名称，它允许将位置与实现插入的选择分开。编辑工具可以将扩展放到行为序列的覆盖层，而不用修改原文；或者使用映射到语句上扩展点名字的独立列表（使用语句标号，内部标签或者直接图示）。无论如何，最终效果就是将扩展点定位在行为序列中的一步和多步之间。在图 13-99 的伪代码例中，单括号中的扩展点名引用了行为序列中的一个位置。根据说明序列的语言不同，可以用多种语法为扩展点定位。本例不是唯一的方法。

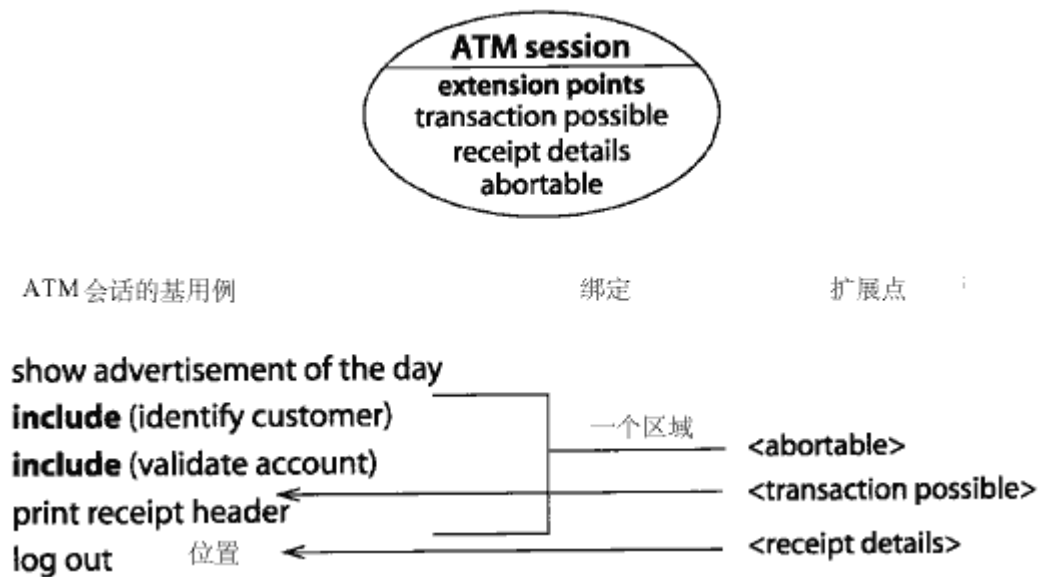


图 13-99 扩展点声明

135. 外延

(extent)

由一个描述符描述的一组实例。有时也称为扩展。

反义词：内涵 (intent)。

语义

一个描述符（类或者关联）有解说内容（内涵）和一些被解说的实例（外延）。内涵说明过程外延的实例的属性。外延不一定有物理表示，运行时也不一定能得到。系统不能认为它可以得到类的实例对象。

136. 特征

(feature)

在类元（如接口、类或数据类型）中，作为表的一部分封装起来的特性，如操作和属性。

137. 终态

(final state)

组成状态中的一个特殊状态，当它处于活动时，说明组成状态已经执行完成。组成状态进入终态后，将激活离开组成状态的转换，如果满足条件，转换将发生。

见活动(activity)、完成转换(completion transition)、销毁(destruction)

语义

为了实现封装，最好将组成状态的外部效果和内部结构尽可能分开。从外部看，组成状态是不透明的实体，隐藏了内部结构。以外部视图看，转换的起始点和终点都是状态自身。从内部看，转换链接着状态中的子状态。初态和终态是支持状态封装的技术结构。

终态是一个特殊状态，它表明组成状态的活动已经完成，离开组成状态的转换可以开始了。终态不是伪状态。终态可能在一段时间内保持为活动的，这与初态不同。等待组成状态中的其他并行子状态完成时，控制仍保留在终态。

不允许有从终态出发的事件触发转换（否则这就是一般状态）。源于组成状态内的任意多个转换可以进入终态，但不能有源于外部的转换。进入终态的转换是一般转换，可以有触发事件、监护条件和活动。

如果对象到达顶级终态，状态机将终止，对象将销毁。

表示法

终态用牛眼形图标表示——一小实心圆外套一个圆环。该符号表示在组成状态内（图 13-100）。一个组成状态只能有一个（直接）终态。嵌套状态中，可以有多个终态。为了方便表示，状态中的终态符号可以重复出现，表示相同的终态。

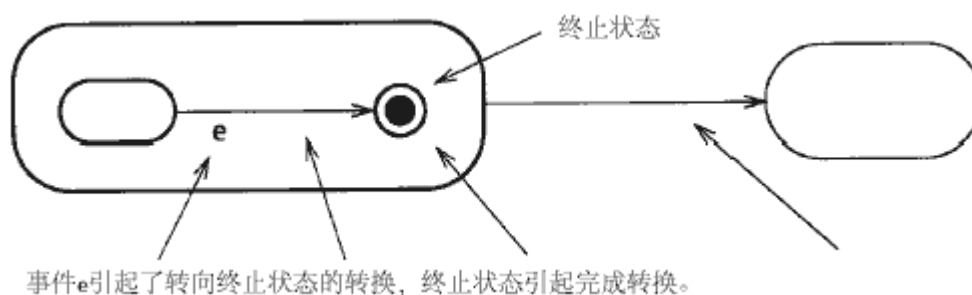


图 13-100 终态

138. 激发

(fire)

激发一个转换。

见运行至完成 (run to completion)、触发(trigger)。

语义

当转换要求的事件发生时，如果满足监护条件，转换将执行其活动，活动状态改变。

对象接收到事件后，如果状态机处于运行至完成这一过程，则保存该事件。步骤完成后由状态机处理这一事件。如果当前对象所处的状态含有转换，则相应转换被触发。如果是多个源状态的复杂转换，则转换进行前所有源状态必须是活动的。源状态活动完成后，可以执行完成转换。如果源状态为组成状态，所有直接子状态完成或者达到终态后可以执行完成转换。

处理事件后，计算监护条件（如果有的话）。如果条件的布尔表达式为真，转换将激发。激发转换上的活动，转换的目标状态成为活动的（内部转换不改变状态）。在状态变化中，执行对象的原始状态和转换的目标状态最短路径上的任何出口活动和入口活动。注意，原始状态可能是转换源状态的嵌套子状态。

如果转换不满足监护条件，则不会激发。可能激发其他监护条件满足的转换。如果有多个转换可以激发，其中只有一个能真正激发。嵌套状态内的转换比外部转换优先。否则转换的选择是不定的，这符合现实世界中的常见情况。

实际上，实现可以确定转换激发的顺序。这并不改变语义。合理设置监护条件以保

证彼此互斥，可以达到相同的效果。更简单的方法是采用“如果没有进行其他转换，则使用本转换”。

延迟事件 (Deferred events)

如果某个事件或其祖先在某个状态中被定为延迟的，则它将不触发转换，直到对象进入一个不要求当前事件延迟的状态位置。对象进入新的状态后，原来延迟而现在不延迟的事件成为“pending (有待解决的)”，并以不确定的顺序出现。如果第一个待解决事件没有触发转换，则它将被忽略，下一个待解决事件出现。如果事件发生引起了状态的转换，则根据新状态的延迟情况，重新确定尚处于待解决的延迟事件，建立新的待解决事件集。

实现可以更严格地规定延迟事件的处理顺序，或者用某种操作来限制顺序。

139. 流

(flow)

在不同连续时间点上同一个对象两个版本之间的关系。

见成为(become)、复制(copy)。

语义

流关系联系了同一对象在不同连续时间点的两个版本。它可以连结实例级交互中一个对象的两个值，或者描述符级交互中同一对象的两个类元角色。它代表对象从一个状态到另一个状态的转换，可以代表值、控制状态、位置改变。

流依赖关系的构造类型有成为(become)和复制(copy)，用户可以增加其他构造类型。

表示法

流关系用带有构造类型的虚线箭头表示，构造类型不能省略。

标准元素

成为、复制

140. 控制焦点

(focus of control)

顺序图中的一个符号，表示对象直接或者间接（通过子程序）执行一个活动的一段时间。

见激活(activation)。

141. 字体使用

(font usage)

用不同字体或者其他图形标志来区分正文。

见图形标志(graphic marker)。

讨论

斜体字表示抽象类、属性、操作。其他字体用于强调或者区别表示语法中的不同部分。建议对于类元名字、关系名字用黑体字；对于内容，属性、操作、角色名等用正常字体。分格的名字用特殊字体，选择权在于编辑工具。工具可以选择字体来强调元素、

区分保留字、表示元素的特定属性。也可以允许用户选择字体。对于颜色有类似的考虑，有色盲的人可以不用颜色区分。上述所有内容对于本书所述表示法的扩展。

142. 分叉

(fork)

复杂转换中，一个源状态可以转入多个目标状态，使活动状态的数目增加。

反义词：结合。

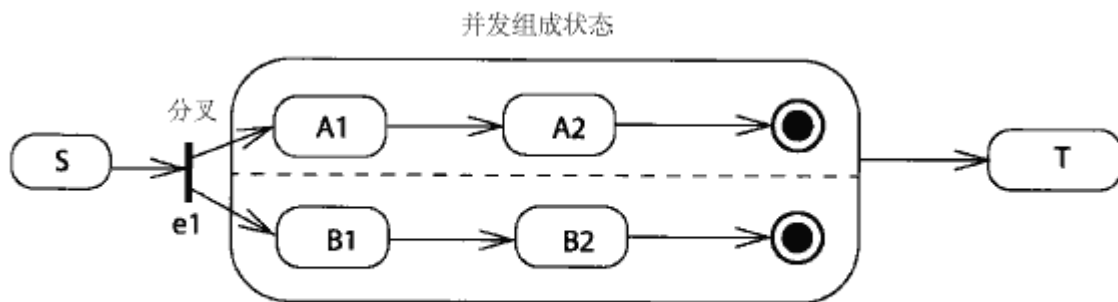
见复杂转换(complex transition)、复合状态(composite state)、结合(join)。

语义

分叉是指有一个源状态和多个目标状态的转换。如果在源状态活动时出现触发事件，所有目标状态将成为活动的。目标状态必须是并行组成状态中的不同区域。

表示法

分叉表示为有一个转入箭头和多个转出箭头的粗线，它可以带有转换标签（监护条件、触发事件和活动）。图 13-101 是进入并行组成状态的明显分叉。



当e1发生时A1和B1被激活。

图 13-101 分叉

143. 形式参数

(formal argument)

见参数(parameter)

144. 框架

(framework)

为某个域中的应用程序提供可扩展模板的泛化结构。

见包(package)。

145. 友元

一种使用依赖关系，允许用户访问服务提供者。

见访问(access)、导入(import)、可视性(visibility)

语义

友元依赖关系用于保证一个操作或者一个类对使用类的内容的许可, 虽然从另外角度来看许可不够充分。它通常是规则中的异常, 这种功能要小心使用。

表示法

从得到许可的类或者操作向提供内容的类引一条虚线表示友元依赖关系; 构造类型关键字《friend》标在箭头上。

146. 完整描述符

(full descriptor)

一个直接实例的完整隐含描述。一个完整描述符通过继承其所有祖先组装而成。见直接类、继承、多类元。

语义

实际上, 对于类或者其他元素的声明只是其实例的部分描述, 称为类片断 (class segment)。通常类的对象含有比它的直接类所描述的更多的结构。对实例所有的属性、操作和关联的描述称为完整描述符, 它通常不由模型或程序表示。继承规则的目的就是提供一种自动将类片断组成为完整描述符的方法。理论上有不同的实现方式, 称为元对象协定 (metaobject protocol)。UML 为继承定义的一系列规则, 涵盖了大多数程序设计语言, 也可用于建立概念模型。注意, 可能存在其他可能性, 如 CLOS 语言等。

147. 功能视图

(functional view)

这种视图将系统分解为功能或者提供功能的操作。通常认为功能视图不是面向对象的, 可能导致不易维护的结构。传统开发方法中, 数据流图是功能视图的核心。UML 不直接支持这种视图, 但是活动图中有一些功能特性。

148. 可泛化元素

(generalizable element)

可以参与泛化关系的模型元素。

见 泛化 (generalization)、继承 (inheritance)

语义

可泛化元素可以有父和子。被类元成带有元素的变量可以带有该元素后代的实例。

可泛化元素包括类、用例、其他类元、关联、状态和合作, 它们继承其祖先的特征。每种可泛化元素的哪个部分是继承来的, 要看元素的种类。例如类继承属性、方法、操作、关联中的地位 and 约束; 关联继承参与类 (本身可被特化) 和关联端的特性; 用例继承属性、操作、与参与者的关联、与其他用例的扩展和包含关系、行为序列。状态继承转换。

见泛化 (generalization)、关联泛化 (association generalization)、用例泛化 (use case generalization)。

结构

可泛化元素的属性声明它可以在泛化关系中的何处出现。

抽象 说明可泛化元素是描述直接实例的, 还是抽象元素的。True 表示元素是抽象

的（不能有直接实例）；false 表示它是实体（可以由直接实例）。抽象元素的实体后代才能使用。带有无方法操作的类是抽象的。

叶 说明可泛化元素是否可以特化。True 表示元素不能有后代（叶）；false 表示可以有后代（无论当前是否有后代）。作为叶的抽象类只能起组织全局属性和操作的作用。

根 说明元素是否必须为无祖先的根。True 表示元素必须为根；false 表示不必为根，可以有祖先（无论当前是否有祖先）。

注意：声明叶或者根不影响语义，但这种声明可以给设计者提示。如果能避免对全局变量的分析或者对多态操作的全局保护，就可以有更高的编译效率。

标准元素

叶

149. 泛化

(generalization)

一个较广泛化的元素和一个较特殊的元素之间的类元关系。特殊化的元素完整的包含了广泛化的元素，并含有更多信息。特殊化的元素的实例可以用于任何使用广泛化元素的地方。

见泛化关联(association generalization)、继承(inheritance)、可替换规则(substitutability principle)、用例泛化(case generalization)。

语义

泛化是两个同类的可泛化元素之间的直接关系。其中一个元素被称为父，另一个为子。对类而言，父称为超类(superclass)，子成为子类。父所说明的直接实例带有所有子的共同特点，子所说明的实例是上述实例的子集，不仅有父的特征，还有独有的特征。

泛化是一种反对称关系。按照一个方向转变成为父，另一个方向引向子。在父方向上经过一个或几个泛化关系的元素称为祖先；在子方向上经过一个或几个泛化关系的元素称为子。不允许出现泛化环，一个类不能既是自己的祖先又是自己的后代。

在最简单的情况下，类（或者其他可泛化元素）有单一的父。在复杂情况下，子有多个父。子继承了父的所有结构、行为和约束，称为多重继承（或者多重泛化）。父元素对子元素有可视性。

关联、类元、状态、事件和合作都可以泛化。

关于关联的泛化的应用，见关联泛化。

关于用例的泛化的应用，见用例泛化。

节点和构件类似于类，它们的泛化与类类似。

约束

约束可以应用于一系列泛化关系，以及有同一个父的子。可以规定下列属性：

互斥 一个祖先不能有两个子（多重继承时），实例不能同时成为两个子的间接实例（多重类元语义）

重叠 一个祖先可以有二个或者更多的子，实例可以属于二个或者更多的子。

完整 列出了所有可能的子，不能再增加。

不完整 没有列出所有可能的子，有些已知子没有声明，还可以增加新的子。

表示法

类元之间的泛化关系表示为子元素（如子类）到父元素之间的实线路径，路径指向更广泛的元素的一端带有空心的三角形（图 13-102）。指向父的线可以是组成或者树（图 13-102）。指向父的线可以是组成或者树（图 13-102）。

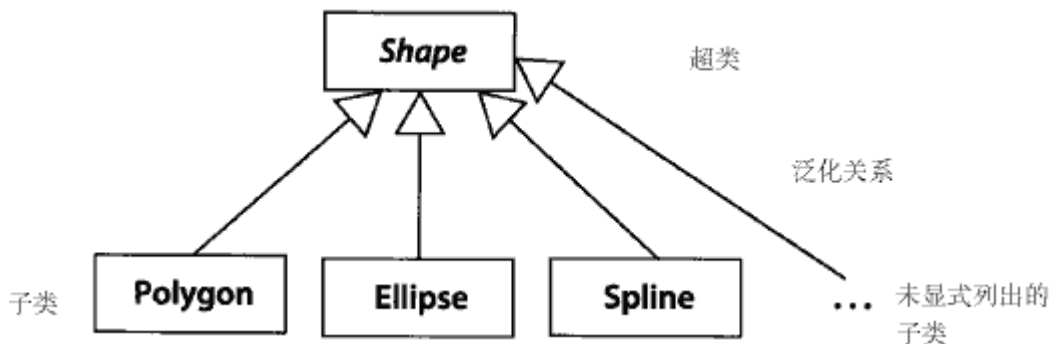


图 13-102 泛化关系

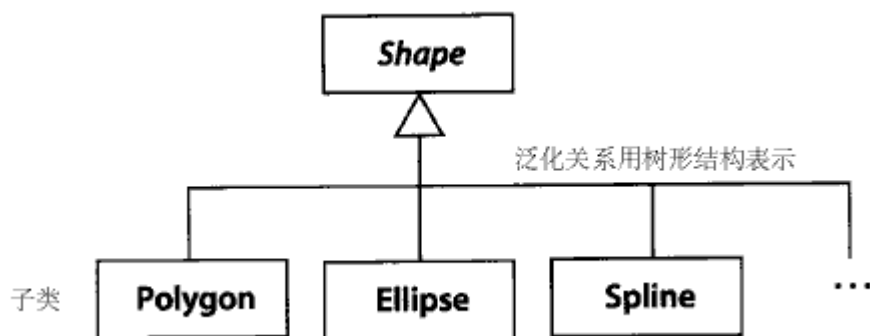


图 13-103 树形泛化关系

泛化还可以应用于关联，但是太多的线条可能使图很乱。为了标明泛化箭头，可以将关联表示为关联类。

如果图中没有标出模型中存在的类，应该在相应位置上用省略号（...）代替。（这不表示将来要加入新的类，而是说明当前已经有类存在。这种方发表示忽略的信息，而不是语义元素）。一个类的子类表示为省略号说明当前至少有一个子类没有在视图中标处。省略号可以有描述符。这种表示法是由编辑工具自动维护的，不用手工输入。

表示选项

到一个超类的一组泛化路径可以被表示为有一段公用路经（包括三角形）的树，树枝指向子类。这只是一种表示法，不代表 n 维关系。在当前模型中，每对超类—子类之间有一个泛化关系。弧分开来画没有语义上的区别。

如果在几个子类公用的泛化三角形上带有文本标签，则标签适用于所有路径。换言之，是所有子类共享的属性。

举例

图 13-104 是泛化关系上声明的约束。图中表示了“树形”泛化（路径为平行线，有公用的箭头）；同时表示了“二元形”泛化（每一对父—子关系有独立的箭头）。

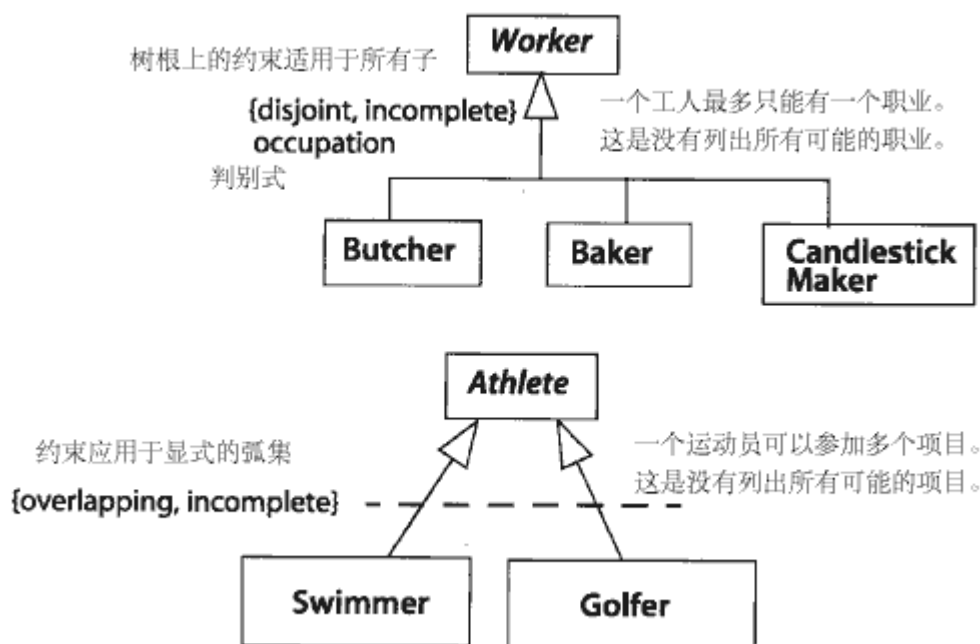


图 13-104 泛化约束

定义泛化关系中的元素时不用了解这一元素，但是子元素必须知道父元素的结构。通常，父元素就是为了供子元素扩展而设计的，因此设计时应了解预期的子元素。泛化关系的优点之一就在于经常可以出现设计父元素时没有想到的子元素，这带来了更强的功能。

实现关系与泛化关系类似，不过仅仅继承了行为说明。如果说明的元素没有属性、关联，而只有抽象操作，则泛化和实现是相同的。实现关系不生成用户，因此操作必须在用户中，或者从其他元素处继承来。

标准元素

完整，互斥，实现，不完整，重叠

150. 图形标记

(graphic marker)

一种标记元素，如几何图形、纹理、填充模式、字体、颜色等。

见字体使用(font usage)

表示法

表示符号是由不同的图形标记构成的。一个图形标记本身没有语义作用，但是表示法的目的就是尽可能多地组成使用图形标记。

有些图形标记用于构造预定义的 UML 符号，而其他不用于标准表示。颜色没有被赋予含义，因为有些打印机不支持彩色，有些人不能分辨色彩。这些未定义的图形标记可以按照建模者或者工具的需求供编辑工具使用。

UML 表示法只允许有限的图形扩展。图标或图形标记（如纹理、颜色）可以与构造类型联系起来。UML 没有定义图形说明的格式，但是有很多位图和格式可供图形编辑器使用（虽然其可移植性很难满足）。

图标说明及其替代表示的一般形式易于理解，我们也允许工具开发者溶入自己的想象——注意，扩展性的过度使用可能会造成工具可移植性的减弱。

151. 监护条件

(guard condition)

进行相关转换之前必须满足的一个条件。

见分支(branch)、条件线程(conditional thread)、结合状态(junction state)、转换(transition)

语义

监护条件是一个布尔表达式，它是转换说明的一部分。收到转换的触发事件之后，系统保存该事件直到状态机已经完成任何运行至完成步骤，随后进行事件处理，计算监护条件。如果条件为真，则可以进行转换（如果有多个转换可以进行，只能进行一个）。事件处理时进行测试。如果此时条件为假，除非触发事件再次出现，否则不再重新计算监护条件。

监护条件必须是一个询问——它不能修改系统的值或者状态的值，又不能有副作用。完成转换也可以有监护条件，此时，它选择一个分支执行。

表示法

监护条件是转换字符串的一部分，它是用方括号括住的布尔表达式

[布尔表达式]

表达式中用到的名字必须是转换内部可见的，可以是触发事件的参数或者当前对象的属性。

152. 书名号

(guillemets)

（《》）在法语，意大利语和西班牙语中表示引用。在 UML 表示表示法中表示关键字和构造类型。许多字体中都有，必要时可以用两个尖括号代替。（<< >>）。

见字体使用。

153. 历史状态

(history state)

一种伪状态，说明当前的内部组成状态记得它存在之后曾经有的活动子状态。

见组成状态、伪状态、状态机、转换

语义

历史状态允许顺序组成状态记住从组成状态发出的转换之前组成状态的最后一个活动子状态。转向历史状态的一个转换将使前一个活动子状态再次成为活动的，并执行相应的入口活动和出口活动。历史状态可以有来自外部状态或者初始状态的转换。可以有一个没有标签的向外转换，该转换表示原先保存的历史状态。当没有保存的状态时，转向历史状态就会转向它。历史状态不能有来自组成状态内部的其他转换。

历史状态可以记忆浅历史和深历史。浅历史状态保存并激活与历史状态在同一个嵌套层次上的状态。如果一个转换从嵌套子状态直接退出组成状态，将激活组成状态中顶级的终止子状态。深历史状态记忆组成状态中更深的嵌套层次的状态。要记忆深状态，转换必须直接从深状态中转出。如果一个转换是从深状态转换到一个浅状态，并由此转

出组成状态，将被记忆的将是浅状态的转换。到一个新历史状态的转换恢复任何层次上曾激活的状态。在这个过程中，如果入口活动出现在包含所记住状态的 inner 状态上，则执行该入口活动。组成状态可能同时有深浅两种历史状态，进入的转换必须连到二者之一。

如果组成状态进入终态，则它将丢弃所有保存的历史状态，好像从没进入过此状态一样。

表示法

浅历史状态用带有 H 的小圆圈表示，如图 13-105 所示。深历史状态是带有 H* 的圆圈。

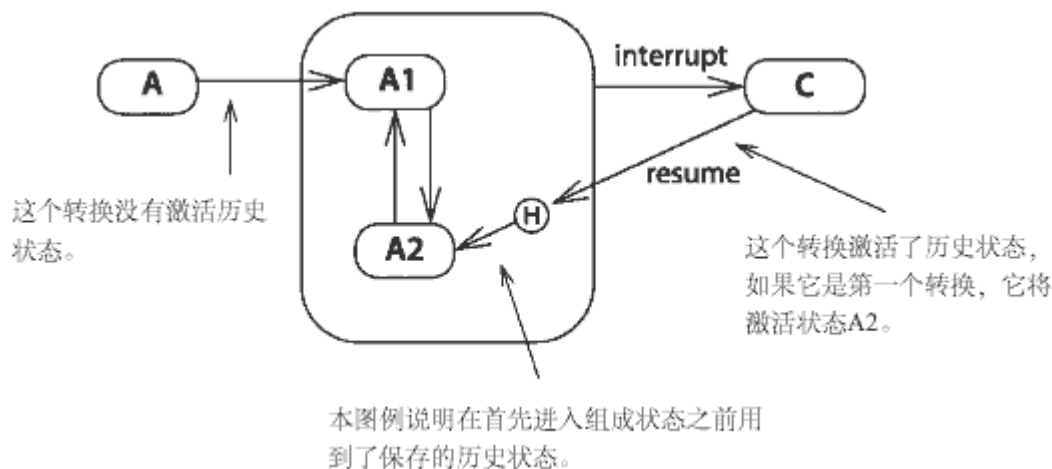


图 13-105 历史状态

154. 超级链接

(hyperlink)

两个表示元素之间可以通过某些命令穿越的不可见连接。

见图(diagram)。

表示法

纸面上的表示法不包含隐藏信息。但是计算机屏幕上的表示法可以带有附加的不可见的超级链接，它们在静态图中不出现，但是在动态图上可以被激活，从而访问其他信息。这些信息或者在图形视图中或者在文字表中。这种动态链接如同可视信息一样，是动态表示法的一部分。本文没有限制它们的使用，只是我们没把它们当成工具的必要功能。本文试图为 UML 定义一种静态表示法，但是有些有用信息难以在这些视图中表示。另一方面，我们对动态工具的了解不够，又不想对创新的动态表示法只字不提。最终，成熟的动态表示法将成为标准，但是目前为时尚早。

155. 标识

(identity)

一个对象的继承属性，用于将它区别于其他对象。

见数据值(data value)、对象(object)。

语义

对象彼此是不同的。一个对象的标识符是它的概念句柄，是一个供其他对象引用或确定的继承特征。概念上，对象不需要用主键(key)或其他机制来标定自身，这种机制不应该存在于模型中。在实现中，标识符由地址或者主键实现，但它们是基本实现结构的一部分，不用显示地列为大多数模型的属性。

156. 非良性结构

(ill formed)

模型的结构设计不正确，其中有一个或多个预定义的规则或约束被违反。对比：结构良好。

见冲突(conflict)、限制(constraint)。

语义

违反良好结构规则和约束的模型是不能使用的，因为其语义是矛盾的。使用这种模型将产生无意义的结果。建模工具有责任找出非良性结构并加以隐藏，防止出现更大的问题。因为有时会使用 UML 内置语义之外的扩展结构，所以并不总能保证自动识别。此外，自动检查不能保证操作的一致性。因此，在实践中应该结合自动识别与人工识别。

完成的模型必须是结构良好的，但是模型建造的某个中间步骤生成的模型版本可能是非良性结构的，因为那只是未完成的框架。将一个可用的模型修改为新的模型的过程中，也可能生成非良性结构的模型。这类似于编写程序——供编译的程序必须是可用的，但是文本编辑区的中间版本可以是不能用的。因此，支持工具必须可以编辑和保存非良性结构的模型。

157. 实现

(implementation)

1. 定义某事物是如何构造、计算的。例如，类是类型的实现；方法是操作的实现。对比：说明。实现和说明之间是实现关系。

见关系(realization)

2. 用可执行的媒介（如程序设计语言、数据库、数字化硬件）描述系统功能的一个步骤。对实现而言，必须产生下层的决策以使设计适合具体的实现媒介，并与环境相适应（每种语言有各自的限制）。如果设计得好，实现的决策将是局域性的，任何决策不会影响系统的全局。这一步由实现层模型捕捉，特别是静态图和代码。对比：分析、设计、实现和配置。

见开发过程(development process)、建模步骤(stages of modeling)。

158. 实现类

(implementation class)

物理实现的类的构造类型，包括属性、与其他类的关联和操作的方法。一个实现类将用于具有静态单类元的传统面向对象语言。这样，系统中的一个对象必须有且只有一个实现类作为它的直接类。与类型不同，类的构造类型允许多个类元。在某些语言中（如 JAVA），对象可以有一个实现类和多个类型，实现类要与类型一致。

见类型(type)，其中对比了类型和实现类。

159. 实现继承

(implementation inheritance)

继承父元素实现—继承结构（如属性和操作）与代码（如方法）。相反接口继承包括了对接口说明的继承（操作），但是不继承方法和数据（属性和关联）。

UML 中泛化的意义包括接口和实现的继承。如果仅仅继承实现（私有继承），可以在泛化关系上使用关键字《implementation》。如果只要继承接口，可以使用到接口的实现关系。

见泛化 (generalization)、继承 (inheritance)、接口继承 (interface inheritance)、私有继承 (private inheritance)。

160. 实现视图

(implementation view)

模型的一种视图，包含系统中构件的静态声明、依赖关系和可能由构件实现的类。见构件图 (component diagram)。

161. 导入

(import)

许可依赖关系的一种构造类型，其中提供者包中的元素名字被加入用户包的命名空间。

见访问 (access)、包 (package)、可视性 (visibility)。

语义

提供者包的命名空间中的名字被加入用户包的命名空间，访问指定的可视性规则不变。如果导入的名字和原有命名空间的名字冲突，说明出现模型为非良性结构。

见访问 (access)，以及访问和导入的可视性规则。

表示法

用虚线箭头从得到访问权限的包指向提供者所在的包，箭头上带有构造类型《import》。

162. 不活动

(inactive)

不活动的状态，不能由任何对象处理。

163. 初始

(inception)

软件开发过程的第一步，这期间设计计算系统的原始方案，开发某些分析视图和少量其他视图。

见开发过程 (development process)。

164. 包含

(include)

基用例与包含用例之间的关系。说明如何将包含用例中定义的行为插入基用例定义的行为中。基用例可以看到包含用例，并依赖于包含用例的执行结果。但是二者不能访问对方的属性。

见扩展(extend)、用例(use case)、用例泛化(use case generalization)

语义

包含关系联系了基用例和包含用例。关系中的包含用例不是能够独立实现的类元，而是显式说明插入执行基用例的用例实例中的附加行为序列。一个基用例可以有多个包含关系。同一个包含用例可以被包含于多个基用例中，这些基用例之间不必有任何关系。只要每个插入在基用例的不同位置，同一对基用例和包含用例之间可以有多个包含关系。

包含用例可以访问基用例的属性或者操作。包含用例提供了可被多个基用例重用的特有行为。基用例可以看到为它设置属性值的包含用例，但不能访问包含用例的属性，因为当前基用例重新得到控制后，包含用例已经结束了。

注意：（所有种）附加内容可以嵌套。一个包含可以是各种进一步包含、扩展或泛化关系的基。

结构

包含关系有下列属性：

位置 基用例的行为序列体中的位置，在此位置处可以插入包含。当执行基用例实例达到该位置时，用例实例执行包含用例，随后继续执行基用例。包含是基用例行为序列中的显式语句，因此，位置是隐含的。这与扩展关系不同。

包含只执行一次，通过引用包含的基用例行为序列中的循环可以达到多次包含的效果。

表示法

虚线箭头从基用例指向包含用例。箭头上带有关键字《include》（图 13-106）。位置可以作为属性标在箭头边上，但通常作为基用例的文本部分引用，在图中不表示。图 13-107 是基用例行为序列。

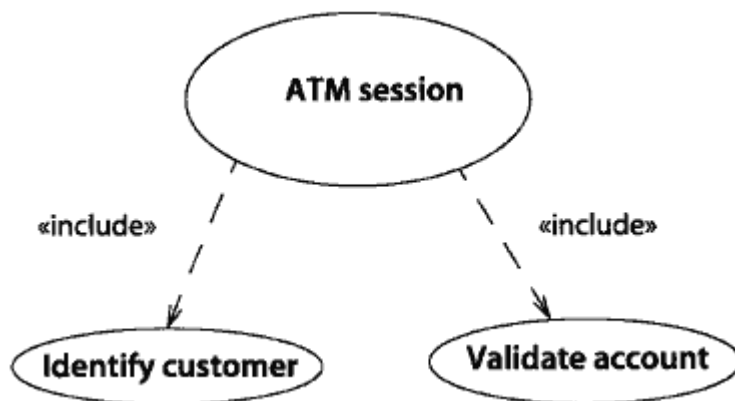


图 13-106 包含关系

ATM 会话基用例

show advertisement of the day	行为步骤
include identify customer	包含
include validate account	包含
print receipt header	行为步骤
log out	行为步骤

包含用例 Identify Customer:

get customer name	包含用例
include verify identity	
if verification failed then abort the session	
obtain account numbers for the customer	

包含用例 Validate Account:

establish connection with account database	包含用例
obtain account status and limits	

图 13-107 用例的行为序列

165. 增量式开发

(incremental development)

系统模型和其他产物的开发形成一系列的版本，每个版本完成一定程度上的功能和细化，每个版本都比上一个增加了细节内容。这种方法的优点在于每个新的版本对上一个版本进行少量改动，不易出错。这种方式与迭代开发概念密切相关。

见开发过程(development process)。

166. 间接继承

(indirect instance)

一个实体，该实体是一个元素（如类）的实例，同时又是该元素子的实例。就是说它是一个实例，但又不是直接实例。

167. 继承

(inheritance)

通过这种机制使得一个更具体的元素遵从从一个更广泛的元素定义的结构和行为。

见完整描述符(full descriptor)、泛化(generalization)。

语义

继承使得可泛化元素的完整描述符能自动通过组装泛化层次的声明段构造出来。泛化继承是一棵模型元素（如类）的声明构成的树（实际上是偏序树）。但每个声明都不是针对完整可用的元素的，每个声明只说明该元素比它的祖先增加的内容，继承就是将这些递增的声明组成为说明实例的完整说明的（隐含）过程，这些完整说明描述实际的实例。

可以认为每个可泛化元素都有两个描述符：一个片段描述符和一个完整描述符。片

段描述符是模型中元素所声明的递增特征表——例如类声明的属性和操作。元素和其父的片段描述符是不同的，模型中不会明确地出现完整描述符。它是元素实例的完整描述——例如类的对象的所有属性和操作。完整描述符是元素和其父的片段描述符的联合体。

继承就是对元素的递增定义，其他细节如查找算法等等只是特定语言的实现机构，而不是核心定义的一部分。虽然这种解释看来有点奇怪，但它不需要多数其他定义中的实现过程，同时又与这些定义兼容。

冲突

如果继承的片段集合中多次出现同一特征，就可能会出现冲突。继承集中的属性只能声明一遍。如果多次声明就会导致冲突，说明模型为非良性结构。（这一限制不是基于逻辑推理，而是为了防止出现必须用路径名区分属性时可能产生的异义）

操作可以被多次声明，只要声明相同（方法可以不同），或者子声明强化了某个继承声明（如将子声明为队列或增加它的并行状态数）。子声明的方法取代（重载）祖先的方法声明，不会有冲突。如果从没有祖先关系的两个元素中继承到了不同的方法，则会出现冲突，说明模型为非良性结构。

讨论

泛化是元素之间的类元关系，它解释了一个元素是什么；继承是连接共享递增声明，从而形成元素的完整声明的机构，这两者是不同的，但有着密切的关系。在泛化关系上应用继承机构，可以实现说明的分解和共享，以及多态行为。这是 UML 和多数面向对象语言使用的方式，但是某种程序设计语言还可能采用其他方法。

168. 初始状态

(initial state)

转换的目标状态是组成状态的边界时，用来指明其默认起始位置的伪状态。

见复合状态(composite state)、创建(creation)、入口动作(entry action)、初始化(initialization)、结合状态(junction state)

语义

为了实现封装，应该尽可能地将组成状态的外部视图与内部细节分开。从外部看，组成状态是隐藏了内部结构的不透明实体，从外部视图看，转换的起止点都是状态自身。从内部视图看，它们连到状态内的子状态。

初始状态是一个伪状态，它代表了进入转换与组成状态边界的结合点。它不是真实的状态，不能保留控制权，它只是说明控制应该转向哪里的语法表达式。初始状态必须要有一个出去的无触发转换（没有事件触发器的转换，因此遇到初始状态可自动有效）。完成转换连接到组成状态中的一个真实状态上。完成转换上可以有动作，该动作在状态的入口动作（如果有）之后遇到状态时执行。除了入口活动（在所有入口处执行，否则缺省）之外，它还允许动作与缺省入口关联。这个活动可以访问隐含的当前事件——即由最终使得转换转向初始状态的转换中的第一片段触发的事件。

初始状态不能有带触发事件的向外转换，进入转换与进入其组成状态的转换是一样的，也应该避免，应该将这种转换与组成状态相连。

通常初始状态上的转换是无监护条件的，因而必须是来自初始状态的唯一转换。多个向外的转换将带有监护条件，这些条件必须涵盖所有的可能性（或者把某个条件设为“其他”）。关键是控制权必须马上离开初始状态。它不是真实的状态，必须激活某个转

换。

类的顶级状态中的初始状态，代表了类的新的实例的创建。当执行它的向外转换时，隐含的当前事件是创建对象的事件，它具有由构造操作传来的变元值。这些值可供向外转换上的活动使用。

对象创建

一个类的大多数组成状态的初始状态都很类似，它可能带着标有关键字《create》的触发事件，以及带参数的有名字的触发事件。可以有多个此类转换具有不同触发事件。当生成类的对象实例时，触发与其创建操作相应的转换，该转换从调用创建操作处得到变元值。

表示法

组成状态中的初始状态表示为小的实心圆，其上可以有向外转换箭头。一个组成状态中只能有一个初始状态（直接）。但是嵌套的组成状态中可以有多个组成状态。

举例

图 13-108 中，我们从状态 X 开始，出现事件 e 之后，激活转换并执行活动 a，转换指向状态 Y，执行入口活动 b 之后，初始状态成为活动状态。随后立即进行外向转换，执行活动 c 并进入状态 Z。

如果系统处于状态 X 时发生事件 f，则激活另一个转换执行活动 d，转换直接到达状态 Z，这一过程中不包括初始状态，因为控制权转交给 Y，所以要执行活动 b，但不执行活动 c。

图 13-109 中的初始状态带有分支。假设系统开始于 X 状态，当事件 e 出现时，执行活动 a，系统则进入状态 Y 并完成入口活动 b，控制权转给初始状态，测试当前对象的 size 属性；如果值为 0，控制转入状态 Z；如果值不为 0，控制转入状态 W。

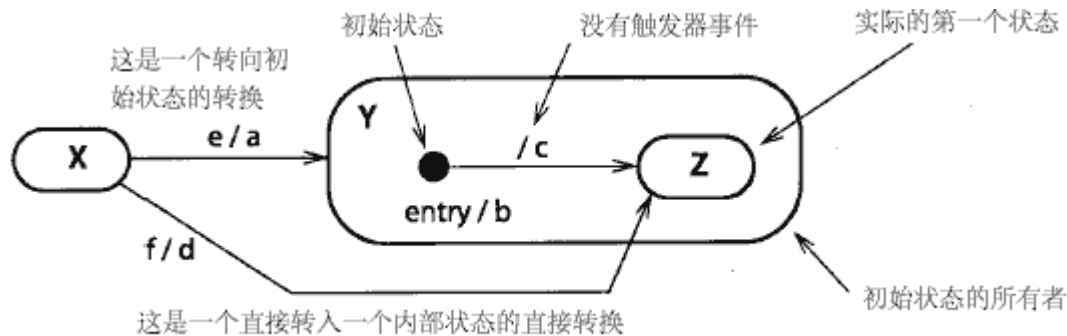


图 13-108 初始状态

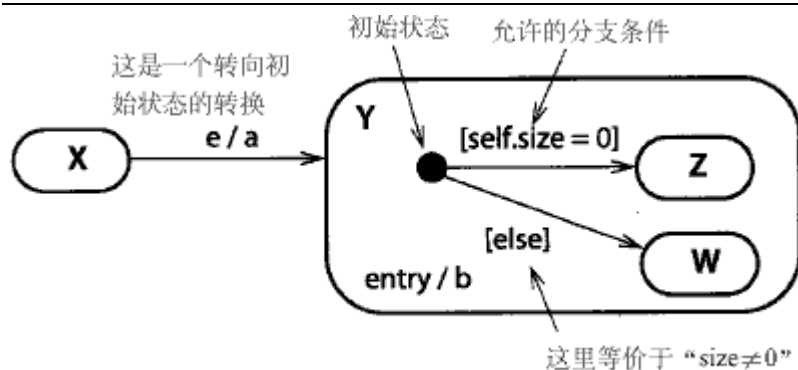


图 13-109 带有分支的初始状态

169. 初始值

(initial value)

说明对象初始化之后某一属性值的表达式

见默认值(default value)、初始化(initialization)。

语义

初始值是属性所带的一个表达式。表达式是一个文本字符串，可以用某种语言进行翻译。当对带有此属性的对象进行初始化，用给定的语言和系统当前值计算该表达式。计算结果用于对新对象中的这一属性进行初始化。

初始值是可选的，如果没有，则属性声明没有指出新生对象所带的值（模型的其他某个部分将提供这一值）

注意，明确的对象初始化过程（例如构造）可以忽略初始值表达式或者覆盖属性值。

类范围属性的初始值只在执行开始时使用一次，UML 没有规定不同类范围属性初始化的相对顺序。

170. 初始化

(initialization)

为新生成的对象赋值——即其属性、所属关系的连接和控制状态。

语义

概念上，新对象的创建是一步完成的，但将其理解为两步会更容易理解：创建和初始化。首先给出空壳对象，它有适当的结构和属性位置，并赋予了标识符，标识符可以用不同的方法实现，例如包含对象的存储块地址，或内部计数器。总之，标识符在系统中是唯一的，可以作为查找和访问对象的句柄。到此为止，对象仍然不是合法的——它违反其值和关系上的约束。下一步是初始化，计算给出的初始值表达式，将结果加入相应的属性位置。创建方法可以显式计算属性值，从而重载默认的初始表达式，结果值必须满足类的约束。创建方法还可以生成包含新对象的链接，它们必须满足与类有关的关联多重性的要求。初始化完成后，对象成为合法的，并应符合其类的所有约束。初始化完成后，属性或其可变性属性为 frozen 或 add only 的关联不能再变化，直到对象被销毁为止。这个初始化的操作是原子的，不能被打断，也不能中途离开。

171. 实例

(instance)

带标识符和值的独立实体。描述符说明具有相似特性的实例集的形式和行为。实例的标识符和值符合描述符的说明，模型中出现的实例主要是符合描述符模型的实例

见 描述符(descriptor)、标识(identity)、链接(link)、对象(object)。

语义

实例带有标识符。换言之，在系统运行的不同时刻，即使实例的值改变了，该实例可由不同时间点的同一实例来标识。任何时候，实例的值可以是数据值或执行其他实例的指针。数据值是退化形式，其标识符与其值相同，从另一个角度看也可以认为它没有标识符。

除了标识符和值以外，每个实例带有描述符，它用来约束实例可能取的值。描述符是说明实例用的模型元素，UML 中大多数模型元素有这样的双重特征，多数元素的主要内容就是各种描述符。此模型的目的就是用系统的实例和实例的值来说明系统可能的不同取值。

每种描述符描述一种实例。对象是类的实例；链接是关联的实例。用例说明可能的用例实例；参数说明可能的变元值，如此类推。某些实例没有家族名，除非正式设置，往往被忽略，但这并不排除它们的存在。如一个转该描述一条执行轨迹中状态的可能出现，若系统中每个实例都是模型中的某个描述字的实例，并且实例集满足模型中所有显式和隐式约束，则系统值合法。

模型说明系统可能的取值以及执行过程中从一个值变到另一个值时系统的行为。系统的值是系统内所有实例以及它们各自值的集合。

模型中的行为元素说明系统及其中的实例如何从一个值转变到另一个值。实例标识符的概念对这种说明十分重要。每个行为步骤以其先前值说明了少数几个实例值的变化。系统中其余的实例值不变。例如，对象上的局部操作，可以用对象每个属性新值的表达式来表示，同时系统其余部分不变。非局部性的函数可以被分解为几个对象上的局部函数。

注意，执行系统中的实例不是模型元素，通常，它们甚至不算是模型的组成部分。模型中的实例作为典型结构和行为的解释或例子出现，是系统取值或运行历史轨迹的简短捕捉，这对于人的理解是很有用的，但是它们通常不定义任何东西，只是指示许多可能的取值。

直接实例 每个对象都是某个类的直接实例，也是这个类的祖先的间接的实例。对于其他可泛化元素的实例也是一样，如果一个类说明某个对象且此类的后代不再说明这一对象，该对象就是此类的直接实例。多重类元中，一个实例可以是多个类元的直接实例，这些类元之间没有互为祖先关系。某些执行语义下，由一个类元指明实现类，其他指明角色或类型。完整描述符描述了实例的所有属性、操作、关联和其他特征，它们可以从直接类元处得到，也可以从祖先处继承得到。多重类元时，完整描述符是每个直接类元的属性的结合。

创建 见实例创建方式描述的实例化。

表示法

虽然描述符与实例是不同的，但是它们有许多共同的特点，包括相同的格式（因为

描述符必须说明实例的格式)。因此，为描述符—实例对选择表示法时应尽可能直接地体现二者的对应关系。实现的方法不多，每种各有优缺点。UML 中，将二者用同样的几何符号表示，并给实例元素的名字字符串加下划线。

虽然图 13-110 表示的是对象，但下划线表示法一样适用于其他实例，如用例实例、构件实例和节点实例。

因为模型中的实例是作为例子出现的，通常仅包括与具体例子有关的细节。例如，不必列出完整的属性表；如果关注的是其他东西（例如对象间的信息流），甚至可以忽略整个属性表。

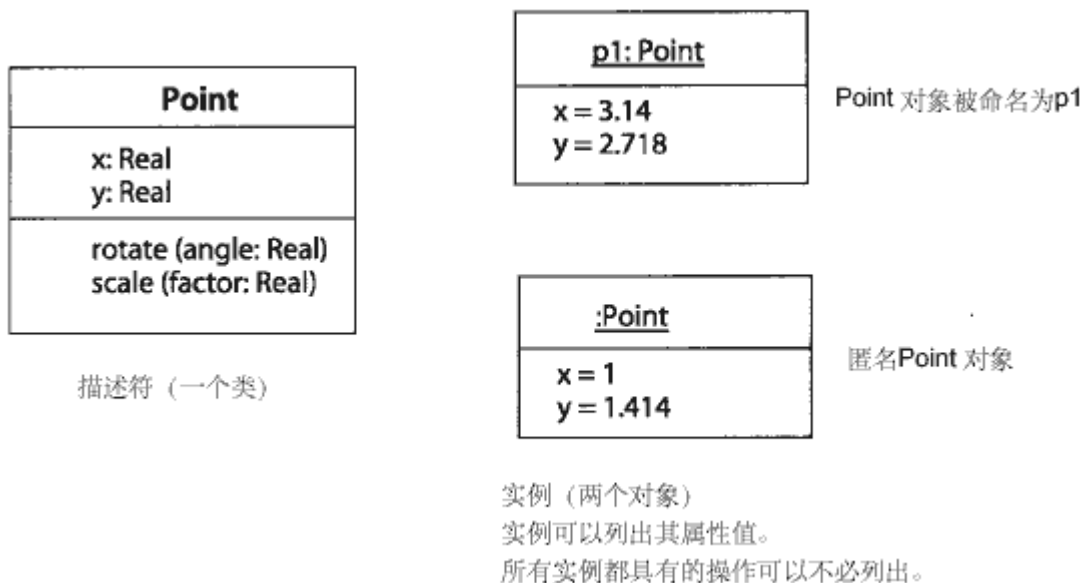


图 110 描述符与实例

172. 某描述符的实例

(instance of)

实例及其描述符之间的关系。

见实例(instance)。

173. 可实例化

(instantiable)

可以有实例，同义词：具体(concrete)。

见抽象(abstract)、直接实例(direct instances)、可泛化元素(generalizable element)。

语义

可泛化元素可以被声明为抽象的或是可实例化的。如果它们是可实例化的，就可以创建直接实例。

174. 进行实例化

(instantiate)

创建描述符的实例。

见实例化(instantiation)。

175. 实例化

(instantiation)

新模型元素实例的创建。

见初始化(initialization)。

语义

实例是在运行时由原始创建活动或创建操作创建的。首先为新的实例生成标识符，接着按其描述符的说明生成数据结构，最后由描述符和创建操作者对它进行属性值的初始化。

实例化使用依赖关系表示了创建实例的类或包含此操作的类与实例化对象所属类之间的关系。

对象 当对象被实例化（创建）时，被赋予标识符和存储区，对象被初始化。对象的初始化定义了其属性值、关联和控制状态。

通常，一个具体类有一个或多个类范围的构造操作，其目的是创建该类的新对象，所有构造操作潜在地创建了一个新的未加工的实例，该实例随后由构造操作初始化。未加工的实例生成之后，即拥有其描述符所规定的格式，但其值未经初始化。因此，实例初始化之前不能被系统所使用。

链接 类似地，链接由创建活动或操作创建。它通常是相应类所带的实例范围操作，而不是关联元素自身的构造操作（虽然某些情况下这也是一种可能的实现技术）。同样有一个创建对象之间新链接的潜在的操作，如果一组对象间已存在同类关联，则操作无效（因为关联的内容是一个不能有迭代值的集合）。对普通关联无须进一步操作，但是关联类的链接还须对其属性进行初始化。

用例实例 用例实例化意味着创建用例实例，而且用例实例开始执行。用例实例可能先暂时执行有扩展关系或包括关系的其他用例，而后再返回原始用例。当执行到相应用例末端后，用例实例将结束。

其他实例 其他描述符的实例也可以通过类似的两个步骤生成：首先创建未加工的实例，建立标识符并分配数据结构；按着对新实例的值初始化，使之满足相应约束。例如，活动是调用操作的直接结果。

创建实体的确切机构是运行时环境的任务。

表示法

实例化依赖关系表示为虚线箭头，从执行实例化的类或操作指向被实例化的类；箭头上标明构造类型《instantiate》

讨论

有时用实例化来表示将模板绑定，从而生成绑定元素。但是绑定关系更适合于这种情况。

176. 内涵

(intent)

描述符结构和行为特点的正式描述。对比：外延。

见描述符(descriptor)。

语义

描述符（如类和关系）既有描述（内涵），又有其描述的实例集合（外延）。内涵的目的在于

用可以执行的方式对实例的结构和行为进行说明。

177. 交互

(interaction)

说明对象或其他实例是如何传递消息的，交互在合作的语境中定义。

见交互图(interaction diagram)。

语义

合作中的对象或其他实例为了完成某一任务(如执行一个操作)而通过信息交换来进行通信。信息可以包括信号、调用。为完成一个特定目的而进行的信息交换的模式称为交互。

结构

交互是一组对象之间为完成某一任务(如完成一个操作)而进行的一系列信息交换的行为说明。为了说明交互，必须先说明合作——即定义交互的对象及其关系。而后说明可能的交互序列。可以用带有条件(分支或条件信号)的单描述符或者多描述(每个描述符说明可能的执行路径中的一条)，合作行为的完整描述可以用状态机实现，其状态就是操作或其他过程的执行状态。

表示法

交互用顺序图或合作图表示，两种图都能表示合作的执行。顺序图明确地表示了合作的行为，包括信息的时间顺序以及方法激活的显式表示。但顺序图只表示参与的对象而不表示它们与其他对象的关系和属性。因此，它不能全面表示合作的语境视图。合作图表示交互的完整语境，包括对象及其关系，因此对设计更为适用。

178. 交互图

(interaction diagram)

应用于多种视图的着重于对象交互的表现方式。包括合作图和顺序图，二者与活动图密切相关。

见合作(collaboration)、交互(interaction)。

表示法

交互图中表示对象之间交互的方式。交互图在同一个信息基础上发展为不同的形式，各自有不同的侧重点。它们是：顺序图、合作图和活动图。

顺序图表示按时间排序的交互，着重表现参与交互对象的生命线和它们交换的信息。顺序图不表示对象之间的链接。根据目的不同，顺序图有不同的形式。

顺序图有一般形式(说明所有可能的序列)，还有实例形式(说明与一般形式一致的一个执行序列)。在没有分支与循环的情况下，两种形式是同构的，描述符是其实例的原型。

合作图表示执行操作的对象间的交互。它类似于对象图，表示了实现高层操作所需的对象和它们之间的链接。

信息的时间顺序用信息流箭头上的序号表示。同步和异步信号都可以用相应的语法表示。顺序图中用箭头的几何顺序代表时间顺序，因此不用序号。有时在顺序图中使用序号是为了方便，或为了允许切换到合作图。

顺序图和合作图用不同的方式表示了类似的信息。顺序图表示信息的确切次序，更适合于实时说明和复杂的情形。合作图表示对象之间的关系；更适合于理解对象的全部作用和过程设计。

讨论

活动图表示执行高层操作中的过程步骤。它不是交互图，表示的是过程步骤之间的控制流而

不是对象之间的控制流。侧重点在于过程中的步骤。它不表示到目标类的操作的任务。活动图构造了表示执行中状态的状态机。活动图中的许多特殊图标与 UML 基本结构等效，只是受限于附加的限制，提供良种表示可便于使用。

179. 交互视图

(interaction view)

表示对象之间为完成某任务而进行信息交换的视图，其中包括合作和交互，用合作图和交互图表现。

180. 接口

(interface)

说明元素特有行为的命名操作集。

见类元(classifier)、实现(realization)。

语义

接口是类、构件或没有内部结构说明的其他实体（包括包等汇总单元）的外部可见的操作的描述符。每个接口仅描述实际类的行为的有限部分。一个类可以支持多个接口，效果上或互斥，或覆盖。接口没有实现，缺少属性、状态和关联；它只有接收的信号和操作，接口可以有泛化关系，子接口有其祖先的全部操作和所接收的信号。接口可有泛化关系。子接口包括其父所有操作和信号，但可以有附加操作。接口与没有属性、方法只有抽象操作的抽象类等价。接口中的所有操作都是公共可见的（否则，不可能引用它们，因为接口没有所谓的“内部”来引用它们）。

下列扩展定义说明

- . 接口是用于说明类或构件的某种服务的操作集合。
- . 接口用于为一组操作命名，并说明其信号和效用，接口着眼于服务的效果，而不是结构。接口不为其中的操作提供实现，接口的操作列表中还可以包括类可以处理的信号。
- . 接口用于说明服务者为其他模型元素提供的服务。接口为一组操作命名，这组操共同实现系统或部分系统的部分行为。
- . 接口定义了类或构件提供的服务，它定义的服务由类或构件实现。因此接口跨过了系统的逻辑和物理的界限。一个或几个类（可能是某个构件子系统的部分）可以提供接口的逻辑实现。一个或几个构件可以提供符合同一接口的物理包。
- . 如果类实现一个接口，则它必须声明或继承接口的所有操作，它也可以有另外的操作（见实现）。如果一个类实现多个接口，它必须包含所有接口的操作。多个接口中可以有相同的操作。如果标志相符合，就一定是同一操作，否则会发生冲突，说明系统为非良性结构（实现可以采用语言特定规则来匹配标志。例如 C++中忽略参数名和返回类型）。接口不声明类的属性或关系；它是类的实现的一部分。
- . 接口是可泛化元素，子接口继承祖先的全部操作并可以有新的操作。实现被视为行为继承；类继承其他类元的操作，而不是结构。一个类可以实现另一个类。起说明作用的类就象是接口，只有操作部分影响关系。
- . 接口参与关联。接口不能作为关联的出发点，但可以是关联的目标；只要该关联只对接口有导航性。

表示法

接口是一种类元，可以用带关键字《interface》的矩形表示。接口支持的操作列在操作分格中。操作分格中还可以有信号（带构造类型《signal》）。信号也可列在独立分格中。属性

分格可以省略，因为它总是为空的。

接口还可以表现为小圆圈，接口名字在圆圈下方。圆圈符号用实线与支持接口的类或其他元素相连，它还可以连向高层的单元，例如包含类的包。这说明类支持接口类型的全部操作（可能更多）。圆圈表示法不表示接口支持的操作，用完整矩形表示法表示操作列表。虚线将接口和使用其操作的类连起来，箭头指向圆圈。虚线箭头表示类使用接口中声明的操作，但用户类并不需要接口中所有的操作。服务通常用效果测试来说明，如果提供者提供一系列接口中的操作，则满足客户的需求。

实现关系用带实心三角形箭头的虚线表示（虚线泛化关系标志），箭头从类指向它支持的接口。这与表示通过实现类来实现类型的方法相同。事实上，这种符号可用于任意两个类元之间，表示客户（箭尾）支持提供者（箭头）定义的所有操作，但不必支持服务者的数据结构（属性和关联）

举例

图 13-111 是处理有价证券财政的商业构件的简化视图。FinancialPlanner 是记录个人花费与投资的个人财政应用程序。它要有刷新有价证券价格的能力。MutualFundAnalyzer 仔细检查公共基金，需要刷新当前有价证券价格的能力。刷新价格的能力用接口 Updateprice 表示。有两个构件实现该接口，用将它们连到接口符号的实线表示。构件 ManualPriceEntry 允许用户人工输入选定有价证券的价格。QuoteQuery 通过调制解调器或网从报价服务器上得到有价证券的价格。

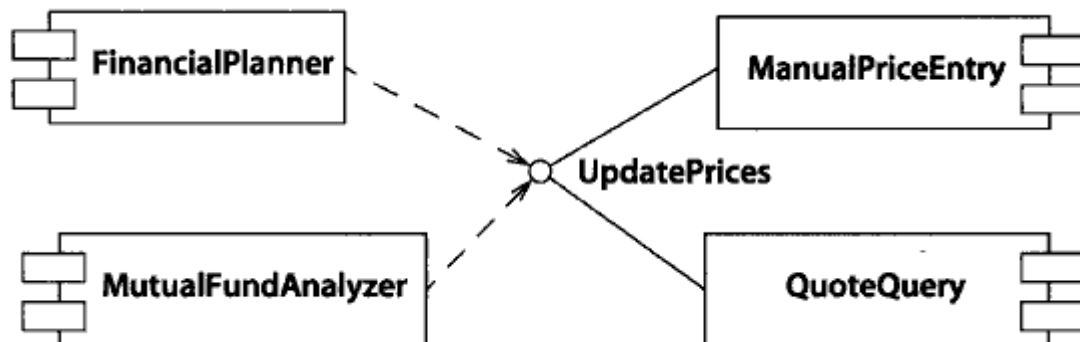


图 13-111 接口的提供者和客户

图 13-112 表示作为类的关键字的接口的完整形式。该接口有两个操作——询问有价证券的价格并获得值，提交有价证券价格表并接受改动的价格表，在此例中，QuoteQuery 用实线箭头与接口相连，这与上一图中关系相同，只是更确切而已。

图中还有一个新的接口 PeriodicUpdatePrices，它是原始接口的子。它继承了两个原始操作并增加了一个操作，用请求定期自动刷新价格。该接口由构件 QuoteServer 实现。它也实现了 QuoteQuery 中的两个操作，但方法不同。它不共享 QuoteQuery 的实现（本例中），因此不继承它的现实。

图 13-112 表示了接口继承和完全继承的区别。后者包含前者，但子接口可以用与父接口不同的方法实现，QuoteServer 支持 QuoteQuery 实现的接口（即 UpdatePrices），但不能继承 QuoteQuery 的实现（通常，同时继承实现和接口更为便利，所以两种结构常常是等同的）接口可以包括它能处理的信号列表（图 13-113）。

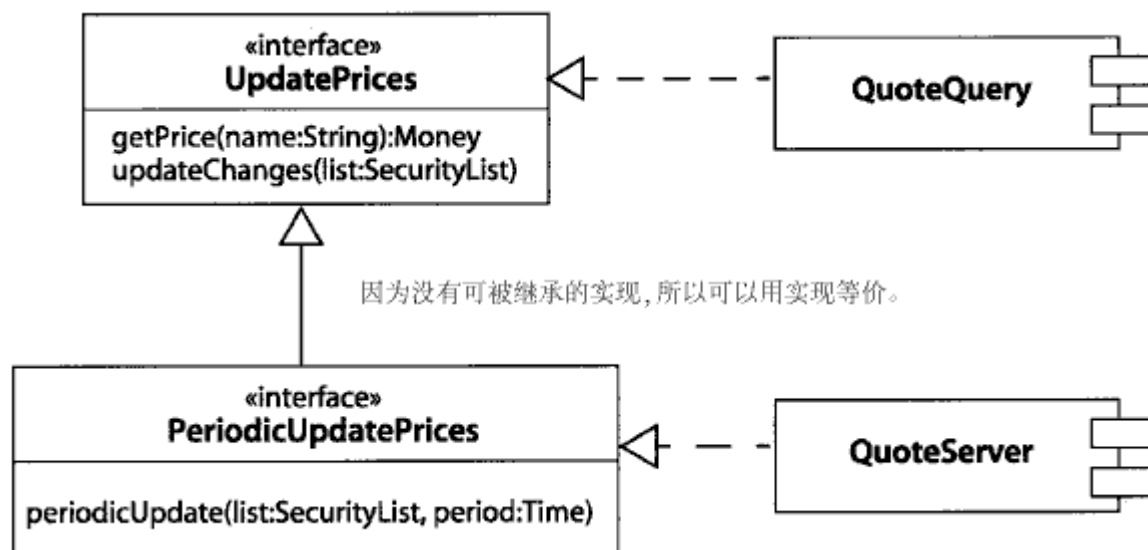


图 13-112 完整接口表示

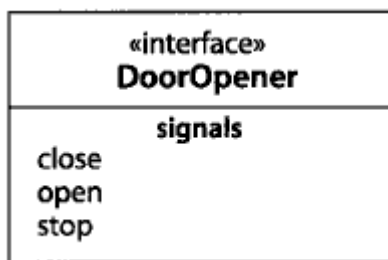


图 13-113 带有信号的接口

接口用于定义类、构件的行为，而不限制其实现。这样，允许将接口继承与实现继承分开，如 JAVA 语言的声明。

181. 接口继承

(interface inheritance)

继承父的接口而非其实现或数据结构。支持接口而不继承实现的设想通过用实现关系来建立模型实现。

注意，在 UML 中，泛化关系隐含了接口和实现继承。只有用私有继承才能保证只继承实例而不继承接口。

见实现继承 (implementation inheritance)、继承 (inheritance)、私有继承 (private inheritance)、实现 (realization)。

182. 接口说明

(interface specifier)

对关联类要求的行为的说明，这种行为用于满足关联的内容。它包括指向说明所需行为的接口、类、或者其他类元的指针。

见关联角色 (association role)，角色名 (rolename)，类型 (type)。

语义

通常，关联类的功能不仅支持一个关联。例如，类可能参与其他关联，其行为是所有关联所要求的行为之和。应该更明确的说明一个类中支持一个关联的功能。接口说明符是关联端上

的一个类元，用于说明支持此关联所用的功能，而不考虑目标类中供其他关联使用的功能。接口说明符不是必须的，多数情况下，一个类只参与一个关联，没有多余功能。如果省略接口说明符，关联拥有对关联类全部功能的访问权。

说明符可以是类元集合，每个类元都说明目标类必须支持的操作。目标类必须满足所有要求，有可能比说明符要求的还高。

表示法

接口说明符语法

角色名：iname 表。

iname 是代替角色名的接口或其他类元的名字。如果有多个说明符类元，它们的名字用逗号隔开。

举例：

图 13-114 中，Server 层将请求存入一个 Array 类中，为此，它仅需要 Queue 类的功能，不随机访问信息。实际的 Array 类满足接口说明符 Queue（包括一个队列功能的一个数组）的需求，Monitor 用一个 Array 来表示请求的状态，使用 Array 的全部功能。

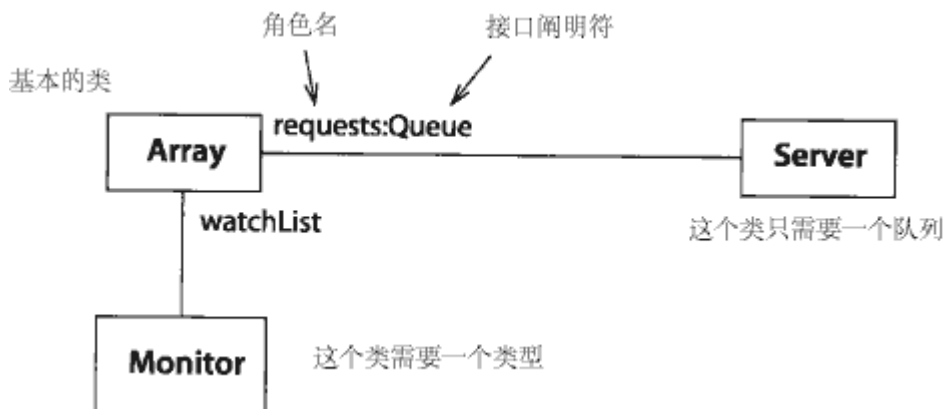


图 13-114 接口说明

讨论

使用角色名和接口说明等于创建一个合作，其中仅包含一个关联角色和两个类元角色，其结构由原始关联的角色名和角色类元定义，因此合作使用关联和类。原始类必须符合接口说明（可以是接口和类型）

183. 内部转换

(internal transition)

状态所带的有活动的转换，但它不会引起状态改变。

见状态机 (state machine)。

语义

内部转换允许事件引起活动同时不改变状态，它有初始状态而无目标状态，一旦被激活，转换上的活动将被执行，但状态不会改变。因此，不执行入口或出口活动。从这方面来看，它与自转换不同，自转换会导致退出嵌套状态，并引发出口或入口动作。

表示法

内部转换用文字条目列在状态的内部转换分格中，条目与外部转换的文本标签语义相同。因为没有目标状态，不需要使用箭头。

事件名字 / 活动表达式

entry、exit、do 和 include 是保留字，不能作为事件名，它们用来声明入口活动、出口活

动、活动执行或子机构的执行。这些特殊活动使用内部转换语法是为了更明显。它们不是内部转换，这些保留字也不是事件名。

图 13-11 展示表示法。

讨论

内部转换可被视为一种“中断”，它引发一个活动但不改变当前状态，因此不激活出口或入口动作。最好办法是通过将一个内部转换连到一个组成状态来建模一个活动，该活动必须在一些状态中出现，但不得改变状态的活动状态—例如表示帮助信息或事件出现次数计数器。不宜于建模夭折或异常，它们应该用转入新状态的转换来建模，因为它们的出现与当前状态不符。

184. 不变量

(invariant)

一个必须永远为真的约束（或者至少在所有活动完成时为真）。

语义

不变量是一个必须在无活动操作的任何时刻为真的布尔表达式。它是一种声明而不是可执行的语句，根据表达式形式的不同，它可以或不可以被事先确定。

见前驱条件(precondition)、后继条件(postcondition)

结构

不变作为约束，带有构造类型《invariant》。

表示法

后继条件可以表示为带《invariant》关键字的注释。注释附在类元、属性或其他元素上。

185. 迭代表达式

(iteration expression)

产生迭代用例集的表达式。每个迭代用例指定迭代中一个活动的执行。迭代用例可以包含对迭代变量的赋值。每个迭代用例只执行活动一次。

见消息(message)

语义

迭代表达式代表条件的或迭代的执行。根据包括的条件，表示 0 个或多个消息。选择有：

*[迭代子句] 一个迭代

[条件子句] 一个分支

一个迭代代表一个消息序列，迭代子句表示迭代变量和测试细节，但可以省略（在未确定迭代条件的情况下）。迭代子句用伪代码或实际的程序设计语言表达。UML 没有说明其格式。

可以是

*[I:=1……n]

条件所代表的消息的执行与否依赖于条件子句是否为真。条件子句用伪代码或程序设计语言表达。UML 没有说明其格式，可以是

[x > y]

注意，分支与不带星号的迭代表示法相同，可以将它视为只出现一次的迭代。

迭代表示法假设迭代中的消息顺序执行，它们也可能并行执行，其表示法为星号加双竖线。

例如：

*[I:=1……n] || q[i].calculateScore()

注意在嵌套控制结构中，迭代表达式在序号内部层次中不迭代，每层在其语境中定义自己的迭代。

186. 迭代开发

(iterative development)

包括一系列步骤的系统开发，或称为迭代。每个迭代都比前一个更接近所希望的系统。每一步的结果必须是可执行的系统，以供执行、测试和调试。迭代开发符合于递进式开发。在迭代递进式开发中，每个迭代为上一个增加了新的能力。能力增加的顺序要考虑到迭代平衡和尽早发现重大风险。

见开发过程(development process)。

187. 结合

(join)

状态机活动图或顺序图中的一个位置，在此处有两个或以上并列线程或状态归结为一个线程或状态；一个结合或非分支。反义词：分支

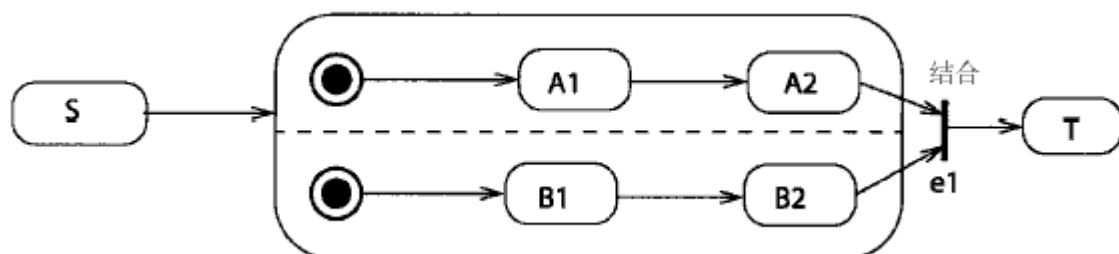
见复杂转换(complex transition)、复合状态(composite state)。

语义

结合是有多个源状态和一个目标状态的转换。一旦所有源状态处于活动且发生触发事件，就执行转换，目标状态为活动的，源状态必须在并行组成状态的不同区域中。

表示法

结合表示为有多个转入箭头和一个转出箭头的粗线。它可带有转换标签（监护条件，触发事件和活动），图 13-116 是并行组成状态中的来自多个状态的一个显式结合。



讨论

见合并(merge)。

188. 结合状态

(junction state)

状态机中作为一个综合转换一部分的伪状态。它在转换执行中不打断运行至完成步骤。

见分支(branch)、合并(merge)。

语义

状态机中的转换可以从源状态跨过几个组成状态的边界到达目标状态。执行这种转换时会激活一个或多个出口/入口活动。某些情况下，有必要将转换上一个或多个活动与嵌套状态的出口/入口活动交汇。对只有一个单一活动的简单转换而言，这是不可能的。

使多个触发有单一输出或允许一个触发有多个带监护条件的输出将会十分便利。

结合状态作为一种伪状态，使得从多个转换段中建立一个综合转换成为可能。结合状态可以

有一个或多个转入段和一个或多个转出段。它不能有内部活动、子机构，或者有触发事件的向外转换。它是构建转换用的伪状态，因而不能处于“活动”的状态。

结合状态可以构建源自多个片断的转换。结合状态链中只有第一个段可以有触发事件，但每个段都可以有监护条件。其后段必须无触发。有效的监护条件是所有单个监护条件的结合体。除非所有条件被满足，否则转换不会开始。换言之，状态机不会处于结合状态。

如果多个转换进入一个结合状态，它们各自可以有不同的触发，也可无触发。通过结合状态集的每条路径代表了一个不同的转换。

向外的转换也可以有监护条件。如果有多个向外转换，每个必须有独自的监护条件，这就是分支。

向外转换可以附带活动（结合状态可以有一个内部活动，但它等价于将一个活动连到向外转换）。一旦所有监护条件满足，活动将被执行。转换不能部分激发而停在结合状态，必须到达某个常规状态。

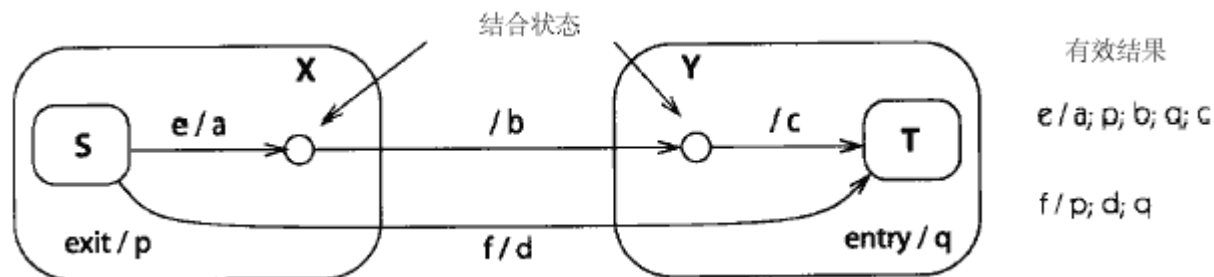
当转入的转换激活后，向外的转换会立即被激活，随即执行附带的活动。转入和向外的转换是一个原子步骤（运行到结束步骤）的部分——它不能被任何活动或事件中断。

表示法

状态机中用小圆圈表示结合状态。它没有名字，可以带有向内和向外的转换箭头。

举例：

图 13-117 是状态 S 到 T 的两个完整转换——由事件 f 触发的单段转换和事件 e 触发的多片断转换。图中还表示了入口/出口活动。



注意，转换线上的活动标签的位置没有意义。如果活动 d 画在状态 x 中，它将在 x 退出 y 进入之前执行。因此，d 应画在转换上的最外面的位置。

图 13-179 和图 13-184 表示了其他例子。

见控制图标等状态图和活动图中可能出现的符号

189. 关键字

(keyword)

关键字是为没有独立语法的模型元素类元用的文字。

见图形标志 (graphic marker)、构造类型 (stereotype)

表示法

关键字用于没有单独表示法的内置模型元素和用户定义的构造类型。通常将关键字写在书名号内。

《关键字》

如果带关键字的符号有一定大小，则将关键字打在符号边界内。

某些预定义关键字在本文中说明，并用保留字的方式表示。其他可供用户作为构造类型使用。不能使用与预定义关键字相同的构造类型。

讨论

容易区别的符号是有限的，因此 UML 表示法用文本关键字来区别同一主题下的不同变体，包括基类的元模型子类、元模型基类构造类型，以及表元素组。对用户而言，元模型子类和构造类型间的元模型区别并不重要，但它对工具制造者和实现元模型建立者而言是重要的。

190. 标签

(label)

在图中使用字符串的一种方法，仅仅是表示法。

见图(diagram)。

表示法

标签是图中在逻辑上附属于另一个符号的图形字符串。通常将字符串标在符号边上或封闭区域内来表示这种附属关系。对某些符号而言，标签位置是确定的（如在线下）。而对多数符号而言，标签必须靠近线或目标。编程工具可以维持标签和图形符号之间的内部联系，这样即使标签和图形符号分开表示，二者在逻辑上也是相连的。在最终视图中必须都表示清楚，以保证符号和标签连接关系不会产生混淆。虽然图中并不一定能完全清楚的表示附属关系，但这种关系在图的结构层次上是清晰无异议的。工具可以用其他方法表示标签与符号之间的附属关系（如着色线或匹配元素闪烁）。

191. 语言类型

(language type)

用编程语言的语法定义的匿名数据类型。

见数据类型(data type)。

语义

类型是一种作为由编程语言翻译成数据类型的表达式。它可以为属性、变量、参数的类型。它没有名字，不能用于声明新的数据类型。

例如，c++数据类型“Person*(*) (Contract*, int)”可被定义为 C++语言类型。

语言类型的目的是编程语言中的实现。更多的逻辑关系应该用关联实现。

192. 层

(layer)

将模型中同一抽象层次的包分组的一种结构模式，每个层在某个实现层次上代表一个虚拟世界。

193. 叶

(leaf)

在泛化层次结构中，没有子的可泛化元素，它必须是供使用的具体（整体实现的）实体。

见抽象(abstract)、具体(concrete)。

语义

叶属性声明一个元素必须为叶。如果声明了叶的子，说明模型为非良性结构。其目的是保证类不被修改。例如，类中行为必须完整的，这样才有实际意义。叶声明还允许将系统不同部分的编译分开，它保证方法代码不被重载，以及方便方法代码的嵌入。叶属性为假的元素可能实际上是叶，但它可以在将来修改模型时生成子。视为叶或者被限定为叶不是基本语义属性。

194. 生命线

(lifeline)

顺序图中的虚线，用来表示对象在一段时间内存在，此线与时间轴平行。

见顺序图(sequence diagram)。

语义

生命线表现了对象存在的时段。对象在拥有控制线程时激活——即作为线程的根时。被动的对象在控制线程通过时暂时存在——被外部调用时。后者称为活动，它的存在时间包括过程调用下层过程的时间。

表示法

对象或类元在顺序图中表示为垂直虚线，称为生命线。生命线表示对象在特定时间段内存在。生命线间的箭头代表对象之间的消息，指向生命线箭头表示对象接收信息，由一个操作完成，箭尾表示对象发送信息，由一个操作激活。生命线之间箭头排列的几何顺序，代表了消息的时间顺序。

如果对象在顺序图表示的时间段内创建或消亡，其生命线就在相应时间点开始或终止。否则，生命线贯穿图的始终。对象符号画在生命线上。如果对象在图中被创建，则对象符号画在创建它的消息上，否则，对象符号画在任何消息箭头上。如果对象在图中被销毁，用大 X 表示销毁，X 或者标在导致销毁的消息的箭头上，或被销毁对象的最终返回消息（自毁）上。转换开始时存在的对象画在图的顶部（第一个箭头上）。转换结束后仍存在的对象，生命线画过最后一个箭头。

生命线可分为两条或是更多，以表示条件控制。每条轨迹对应消息流的一个分支。生命线也可在某一点结合，见图 13-162。这种表示法易引起混淆，应小心使用。

对象永久或暂时活动的时期用一条实线表示生命线。第二条双线表示迭代。详见激活。因为主动对象总是活动的，有时省略双线。

生命线被状态符号中断表示状态转换，这与合作图中的成为转换相应。指向状态的箭头表示引起状态变化的消息。见图 13-163

195. 连接

(link)

对象引用元组，是关联或关联角色的实例。

语义

连接是两个或多个对象之间的独立连接，它是对象引用元组（有序表），是关联的实例。对象必须是关联中相应位置处类的直接或间接实例。一个关联不能有来自同一关联的迭代连接，即两个相同的对象引用元组。

作为关联类实例的连接除了对象引用元组外还可以有属性值表。不允许具有相同元组对象引用的迭代连接，无论其上的属性是否不同。连接的标识符来自对象引用元组，它必须是唯一的。

连接可以用于导航。换言之，连接一端的对象可以得到另一端的对象，也就可以发送消息（称通过联系发送消息）。如果连接对目标方向有导航性，这一过程就是有效的。如果连接是不可导航的，访问可能有效或无效，但消息发送通常是无效的，相反方向的导航性另外定义。合作中，关联角色是语境有关的暂时的类元之间的关系，关系角色的实例也是连接，其寿命受限于与合作的长短。

表示法

连接表示为对象间的路径——一个或多个相连的线或弧。在可变关联中，路径是两端指向同一对象的回路。表示实例的名字有下划线。连接没有实例名，它的标识符来自相关的对象，因为实例没有多重性，连接也没有多重性。多重性是说明可以存在的实例数目的标识符。连接角色上可以表示其他关联修饰（聚集、组成、导航）。

连接上可以表示限定词，限定词的值可以表示在盒中，

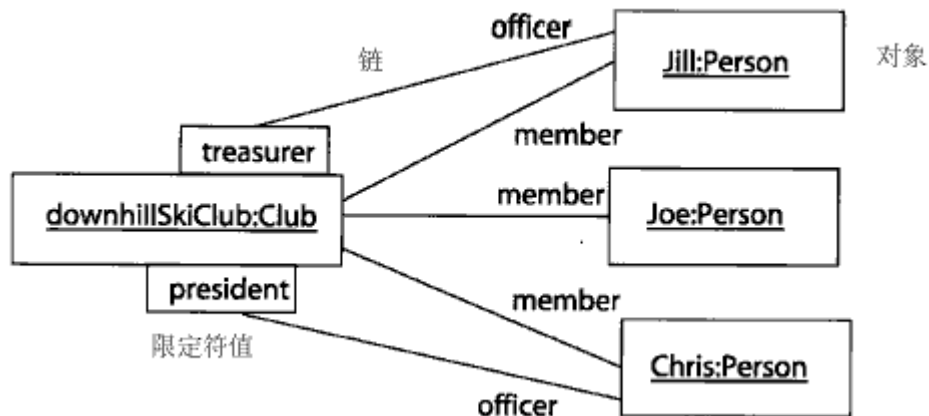


图 13-118 有常规连接和限定词连接。

连接还可以表示关联的属性，如导航方向、聚集、组成、实现构造类型和可视性。

N 一维连接 n 维连接用菱形表示，引出到每个参与对象的路径，其他表示与上文相同。

讨论

对象图如何表示依赖关系？通常，依赖代表类之间的关系并在类图中表示，而不在对象图中表示。过程变元、局部变量和操作调用应作为实际的数据类型出现而不仅仅是依赖关系。因此，它们可以表示为连接调用者要得到目标对象过程的指针——这就是连接。有些连接是合作中关联角色的实例，如变元和局部变量。记住：依赖与类相关，而不是与各个对象相关。

196. 连接端

(link end)

关联端的实例。

197. 列表

(list)

由另一个模型元素拥有且嵌套其中的长度可变的有序模型元素序列。

见类元(classifier)、状态(state)。

语义

类元有许多子列表，包括属性，操作和方法。状态有内部转换列表。其他元素有其他元素列表。每种列表独自说明。通常用这种技术说明嵌入表的属性。除了属性和操作列表外，可用其他列表说明预定义或用户定义的值，如责任、角色或修改历史。UML 没有定义这些可选列表，由用户定义的列表操作依赖于工具。

嵌入列表和其中的元素要么属于包含类，要么属于其他包含元素。多个包含元素不能共享所有权。其他类可以访问列表中的元素——例如通过继承或关联，但只有直接包含元素有所有权和修改权。这些列表元素连同包含元素一同存储、复制和销毁。

列表元素的顺序由建模者决定。这种顺序会很有用——例如，可作为生成编程语言声明序列的代码生成器。如果建模者不关心顺序，可能因为模型处于分析阶段或因为语言与顺序无关，

这种顺序虽仍在存在但可以忽略。

表示法

嵌入列表在独立的分格中表现为字符串列表，每个元素对应一行字符串。每个字符串是特征的编码表示，如属性、操作、内部转换等等。编码种类由每种元素说明。

排序 字符串的顺序和列表中的元素的顺序一致，但内部存储顺序可能并非如此，字符串存储可能依赖于某种内部属性，如名字、可视性或构造类型。注意：每项仍维持它在基本模型中的顺序。排序信息仅仅在视图中忽略。

省略号 省略号（…）作为列表末尾的元素表示模型中还有符合条件的元素，但未在表中列出。在其他视图中，可能列出这些元素。

构造类型 列表元素可以有构造类型。构造类型关键字写在列表元素前面。

属性字符串 属性字符串说明元素的属性。在元素之后的大括号内，用逗号分隔列出属性和约束。

组属性 一组列表元素可以有属性或构造类型。如果单独的一行中出现构造类型、关键字、属性字符串或约束，则此行不表示一个列表元素。而是此后所有元素共同的属性，如同它们直接作用于每一行一样。默认效果持续到出现表中另一组属性为止。插入带有一个空关键字（《》）的一行可以撤销所有组属性，但将不受限于组属性的所有项置于表头，会更明了些。

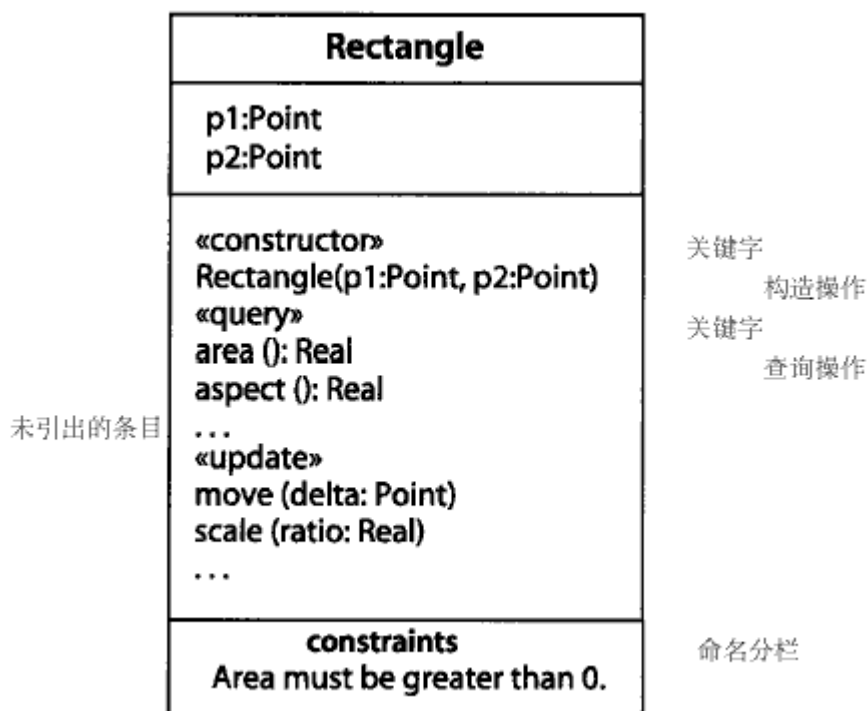


图 13-119 表示了作用于多个元素的构造类型。

注意：组属性只是一种方便的表示法，每个模型元素仍带有各自的属性值。

分格名字 分格可以有名字，用特殊字体（如小写黑体）表示，标在分格顶上。如果有省略或新增加的用户自定义的分格，这种标志就十分有用。对类而言，预定义的分格名为 **attributes** 和 **operations**。用户定义的分格可能是 **requirements**。类的名字分格必须有，因此不需要也不允许分格名字。图 13-119 和

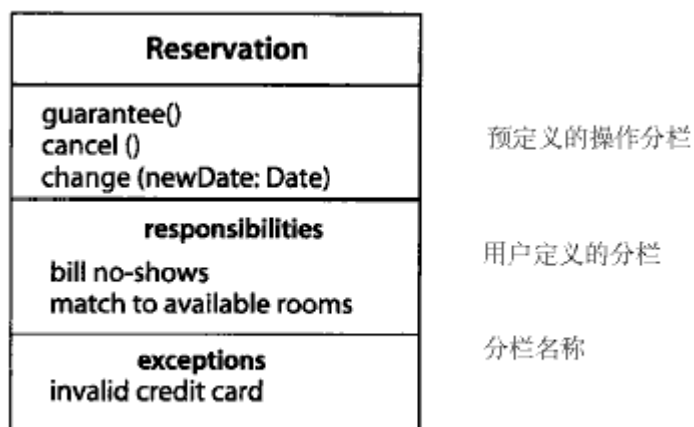


图 13-120 表示命名分格。

表示选项

排序 工具可能按存储顺序列出表元素。此时，看不到元素的继承顺序。顺序基于某些内部属性，不表明额外建模信息。典型排序包括字母顺序、构造类型顺序（构造函数、析构函数，以及一般方法），按可视性排序（公共、保护到私有），等等。

筛选 列表元素可以按照某些规则筛选。选择规则的说明是工具的责任。如果筛选列表为空，说明没有符合要求的元素，但原始表可能或不可能包含不满足规则从而不可见的其他元素，工具应负责是否说明局部和全部筛选以及如何说明。还可以用单独的图来对此说明。

如果省略一个分格，则不能确定其中的元素的存在与否。空的分格说明没有符合筛选条件的元素。

注意：属性也可以通过组成表示（图 13-71）

198. 位置

(location)

一个运行时实体在某环境中的物理放置，如分布式环境中的对象或分格。在 UML 中，位置是分散的，位置单位是节点。

见构件(component)、节点(node)。

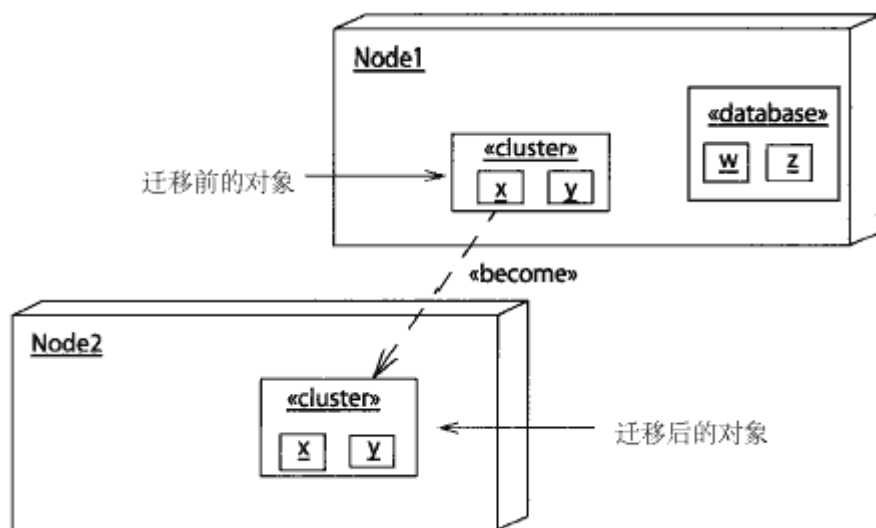
语义

位置的概念需要实体存在空间的概念。UML 没有建立三维空间，而是提供了由通讯路径连接的拓扑模型空间。节点是运行时实体可以存在的计算资源。节点之间用通讯路径相连，实体的定位就是分配节点指针。在节点上，有些实体存在于其他嵌入实体内。例如，对象存在于构件或其他对象中，这些实体的位置就是其包含实体的位置。

对象或构件实例可以移动到新的位置上。这可以通过“成为（become）”关系表示，“成为”意味着在某一时刻第一个实体被第二个实体代替，而第二个实体原来在另一个位置上。

表示法

实体（包括对象、构件实体和节点实体）的位置在另一个实体之内可以用物理嵌套表示，



如图 13-121 所示。包含关系也用组成箭头表示。或者实例可以有一个 location 标记的属性，其值为包含元素的名字。

如果对象在交互中移动，它可以表示为多个版本，版本间用 become 转换相连。见图 13-121。become 箭头可以有序列号，说明对象移动的时间。每个对象符号代表时间段对象的一个版本。消息必须与正确的对象版本相连（图 13-117）。

199. 许多

(many)

多重性 $0 \dots *$ 的缩写——0 个或无限多个。换言之，大小不限。

见多重性(multiplicity)

200. 成员

(member)

类元的已命名结构化继承组织的名字，可以是属性、操作或方法。每个类元可以有 0 个或多个各种成员。特定种类成员的列表以字符串表的形式表示在类元符号的分格中。

见列表(list)。

201. 合并

(merge)

状态机中的一个位置，两个或多个可选的控制路径在此汇合或“无分支”。反义词：分支。

见 结合状态(junction state)

语义

合并是指两个或以上控制路径汇合的情况。在状态机中，一个状态有多个转入转换。没有提供合并的特定模型构造。如果它是单一运行至完成步骤的一部分，则可以由结合状态表示。

表示法

在状态图、顺序图或活动图中。合并表示为带有多个输入箭头和一个输出箭头的菱形。不需要条件，见图 13-122。

菱形也用于分支（与合并相反），但不会混淆。因为分支有一个输入箭头和多个输出箭头，并且都有监护条件。

可以结合分支与合并，但用处不大。它可以有多个输入和多个带标签的输出。

注意：合并只是一种便利的表示法，省略它不会丢失信息。合并和分支常常成对使用。

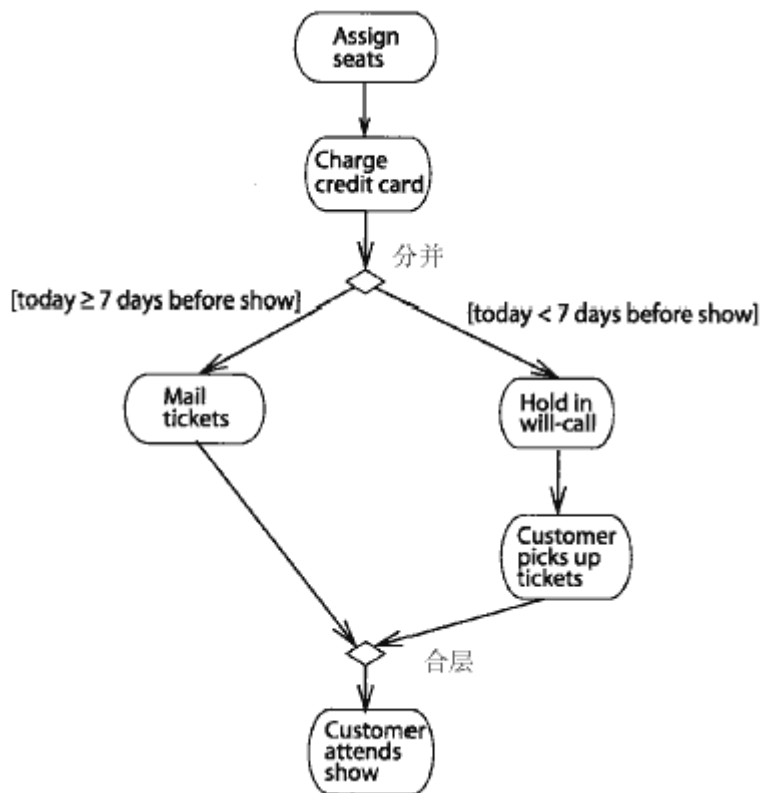


图 13-122 合并

讨论

请区分合并和结合，合并汇合了两个以上的控制路径。在任何执行中，每次只走一条，无需同步。

结合汇合了两条或以上的并行控制路径。在任何执行中，所有路径都要走过，当它们都到达结合的源状态时，结合才被激活。

202. 消息

(message)

从一个对象（或其他实例）到另一个对象传递消息，除非活动可以保证这一点。消息可以是信号或调用操作，收到消息实例被认为是收到事件的实例。

见调用(call)、合作(collaboration)、交互(interaction)、操作(operation)、发送(send)、信号(signal)。

语义

消息是从一个对象（发送者）向另一个或几个其他对象（接收者）发送信号，或由一个对象（发送者或调用者）调用另一个对象（接收者）的操作。消息的实现有不同方式，如过程调用、活动线程间的内部通讯、事件的发生等。在逻辑层次上，发送信号和调用操作是类似的，都激活发送者和接收者之间的通讯，接收者收到一个值，并由此判断应该干什么。调用可以视为一种信号，激活一个发送，显式带有一个指针变元，随后返回的信号由它带回返回值。在实现层次上，信号和调用各有不同的属性和行为，因此是不同的 UML 元素。

收到信号可能引起接收者状态机的转换。接收者有两种不同的调用处理方式可以选用（由接

收者的模型决定方式)。操作作为过程体(方法)实现,当信号到来时它将被激活。过程执行完后,调用者收回控制权,并可以收回返回值。另一种方式是主动对象,操作调用可能导致调用事件,它触发一个状态机转换。这种情况下,没有方法体,但转换可以有动作,转换也可为调用者提供一个返回值。转换完成后或调用事件未触发转换时,调用者收回控制。

消息中带有目标对象表达式的集合。消息发往集合中的所有对象。除非另行说明(有约束),消息将并行地送往所有对象。这说明执行的顺序是不定的,可以是并列的。如果必须按照一定顺序发消息,它们应该循环发送。对于调用,所有调用完成后,调用者收回控制。

发送消息的时间可以用列在消息名字上的表达式表示。

见时间标志(timing mark)。

结构

消息有发送者、接收者和活动。

在交互中,发送者是发出消息的类元角色。接收者是接收到消息的类元角色。活动为调用、信号、发送者的局部操作或原始活动,如创建或销毁。活动带有参数表、接收者列表、以及指向激活的操作或信号的指针。还可以有消息执行的条件或迭代说明。

在交互中,消息之间有前驱-后继关系和调用-被调用的关系,后者适用于过程方法。每次调用增加一个嵌套层次。在调用中,消息是有序的,可以并行。

前驱-后继(顺序)关系将线程上的消息组织为一系列。一个消息可以有多个前驱或者后继。如果两个消息之间没有顺序关系并且没有共同的前驱,它们就可以并行。如果一个消息有多个前驱,只有在所有前驱完成后,该消息才能执行。这种消息是一个同步点。

调用-被调用(激活)关系定义了嵌套的过程结构。调用过程(使用调用事件)的消息是被调用者的过程体内所有消息的激活者。其中,被调用消息也有前驱-后继关系,由此确定相对顺序(允许并行)。

如果消息为调用,在调用过程完成并返回之前,调用者将锁定。如果接收者将消息处理为调用事件,初始转换完成后就出现返回值,此后调用者收回控制,被调用过程继续执行。

顺序和激活关系只涉及同一个交互中的消息。

表示法

顺序图和合作图的表示法不同。

顺序图(Sequence diagram)

顺序图中,消息表示为从一个对象(发送者)的生命线指向另一个对象(目标)的生命线的实线箭头。与外部消息相比,如果箭头和生命线垂直,说明消息发送是即刻的,至少是很快的。如果箭头倾斜,则说明消息的传送有一定的时间延迟,其间可以传送其他消息。对象发给自身的消息,箭头的起点和终点都是同一条生命线。消息按时间顺序从顶到底垂直排列。如果多条消息并行,它们之间的顺序不重要。消息可以有序号,但因为顺序是用相对关系表示的,通常省略序号。

传递延迟 消息箭头通常是水平的,说明传递消息的时间很短,在此期间不会“发生”其他事件。对多数计算而言,这是正确的假设。如果消息的传送需要一定时间,在此期间可以出现其他事件(来自对方的消息到达),则消息箭头可以画为向下倾斜的。

分支 从同一点发出多个箭头表示分支,每个箭头有监护条件。根据条件是否互斥,有条件型和并列型两种结构。

重复 相连的一系列消息可以被封装并标为重复的,重复标志说明这组消息可以多次出现。对过程而言,重复执行的条件列在重复的下方。如果有并行,则可能有某些消息是重复的部分,有些只执行一次。

合作图(Collaboration diagrams)

在合作图中，消息表示为带有标签的箭头，附在连接发送者和接收者的路径上。路径用于访问目标对象，箭头沿路径指向接收者。如果消息发送给对象本身，箭头指向对象自己，并标有关键字《self》。一个连接上可以有多个消息，沿相同或不同的路径传递。顺序由序号表明。

双视图(Both diagrams)

消息箭头上标有消息名字（操作或信号名）以及参数值。消息上还可以有序号，表示它们在交互中的作用。顺序图中箭头的物理位置表明了相应的顺序，可以省略序号。合作图中必须有序号。序号可以表明并行线程，这对两种图都有用。消息还可以有监护条件。

控制流类型 下列不同的箭头形状表示不同的控制流。

实心实线箭头

过程调用或其他嵌套控制。外层序列从新开始之前，应该完成所有内层序列。可以用于常规过程调用。也可用于并行活动状态。表示其中一个状态发送了信号，并在等待嵌套行为序列完成。

棍状箭头

平面控制流，每个箭头表示下一个执行顺序。对于嵌套过程，它对应于搜索叶节点的向底扫描活动。

半个棍状箭头

异步控制流。与棍状箭头不同，用于表示两个对象之间按顺序执行的异步消息。

虚线棍状箭头

从过程调用返回，返回箭头可以忽略。因为它是隐含在活动结束时的。

其他变体

可以表示其他控制种类，如“超时”、“中止”等。这些是 UML 核心之外的扩展。

消息标签 语法如下：

标签说明发送的消息、参数和返回值，以及大型交互中消息的顺序，包括调用嵌套、分支、分支、并列和同步等。

前驱 合作中，前驱列出的序列号用逗号隔开，并后跟反斜线 (/)。

序号列表/

如果列表为空，则省略该条目。

每个序号是一个无任何迭代项的顺序表达式，它必须与其他消息的序号相匹配。

这表示在列表中的所有序号代表的消息出现之后本消息才能发送(一个线程跨越所要求的消息流，监护条件仍然满足)。因此，监护条件表示线程同步。

注意：序号在某个消息之前的消息是它的默认前驱，不用特别列出。同一前缀的消息序号构成序列。数字前驱是指该序号最后一位少 1，即消息 3.1.4.5 是 3.1.4.6 的前驱。

顺序图中，可视的顺序决定序列。对象发送自身的任何消息之前出现发给自身的多个消息，表示同步。

序号表达式 序号表达式是顺序子句列表，之间用冒号(:) 隔开。每个子句代表交互中一个嵌套层次。如果所有控制并行，则无嵌套。语法如下：

标签 循环 opt

其中标签是整数或者名字

整数代表消息所在层次。例如消息 3.1.4 在活动 3.1 的消息 3.1.3 之后。

名字代表并发控制线程。例如：消息 3.1a 和 3.1b 在 3.1 中并行。所有并行控制线程在同一嵌套层次上深度相同。

循环代表条件或迭代执行。表示根据条件执行 0 个或多个消息。选择有：

*[迭代子句] 迭代

[条件子句] 分支

迭代代表了给定深度上的消息序列。[迭代子句]可以省略（未指定迭代条件）。[条件子句]用伪代码或程序设计语言实现。UML 没有说明其形式。可以为：*[i:=1..n]。

条件表示一条消息的执行取决于条件子句是否成立。条件子句用伪码或程序设计语言实现。UML 没有说明其形式，例如：[x>y]。

注意：分支与迭代的表示法一样，只是没有*号。可以视为执行一次的迭代。

表示法假设其中的消息将顺序执行，也可能并行执行，用双竖线表示（*||）。

签名 是说明名字、属性、操作返回值、消息或信号的字符串。有下列属性：

返回值列表

说明交互中消息返回值的名字，名字之间用逗号隔开。它可以作为后续消息的参数。如果消息不返回值，则省略返回值和赋值操作。

消息名字

目标对象中引发的事件名字（通常是要求执行操作的事

件）。可以用不同的方式实现，其中之一是操作调用。若实现为过程调用，它就是操作名。

操作必须在接收方的类中定义或继承。其他情况下，它可以是接收方引发的事件名字。通常用消息名字和参数表都来确定一个操作。

参数列表

括号中用逗号隔开的参数表。空表也可以使用括号。每个参数是使用伪代码或适当编程语言写出的表达式（UML 中未说明）。表达式可以使用以前消息（同一作用域）的返回值和起源于同一对象的导航表达式（即其属性、发出的链接和可达路径）。

举例

下文为控制消息标签语法

2:display(x, y) 单个消息

1. 3. 1:p:=find(specs) 带返回值的嵌套调用

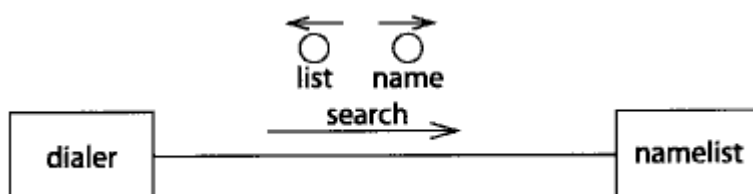
[x<0] 4:invert(x, color) 条件消息

3. 1*:update() 迭代

A3, B4/C2:copy(a, b) 与其他线程同步

表示选项

在消息边上表示数据标记，可以代替参数和返回值的文本表达



（图 13-123）。标记是标有参数或者返回值的小圆圈，其上的箭头指向消息的方向（参数）或反方向（返回

值）。标记代表了返回值和参数。文本和标记两种表示法都可以使用，但是文本方式更简练，建议使用。

消息语法由编程语言的语法说明，如 C++ 或 Smalltalk 语言。但视图中的所有表达式应使用同一种语法。

203. 元类

(metaclass)

这种类的实例是类，通常用于构造元模型。元类可以用关键字《metaclass》建模为一个类的构造类型。

见强类型 (power type)。

204. 元-元模型

(meta-metamodel)

定义了表达元模型使用的语言的模型。元-元模型与元模型之间的关系类似于元模型与模型之间的关系。这一层次通常仅仅与工具建造者、数据库建立者有关。UML 就是一种称为元对象机制 (Meta-Object-Facility, 简称 MOF) 的元-元模型定义的。

205. 元模型

(metamodel)

定义表达模型所用语言的模型，是元-元模型的实例。UML 元模型定义了 UML 模型的结构。

206. 元对象

(metaobject)

元模型语言中所有实体的统称，例如：元类、元类型、元属性、元关联。

207. 元关系

(metarelationship)

关系描述符及其实例关系的统称，包括实例关系和强类型关系。

208. 方法

操作的实现，说明生成操作结果的算法或过程。

见具体 (concrete)、操作 (operation)、关系 (realization)

语义

方法是操作的实现。如果操作不是抽象的，它就必须有方法或调用事件，或定义在具有操作的类上，或从组类继承。方法用过程表达式说明，是特定语言书写的字符串（如 C++、SmallTalk 或自然语言），用来说明算法。语言应与目的相适应。例如：自然语言适于早期分析，不适用于生成代码。

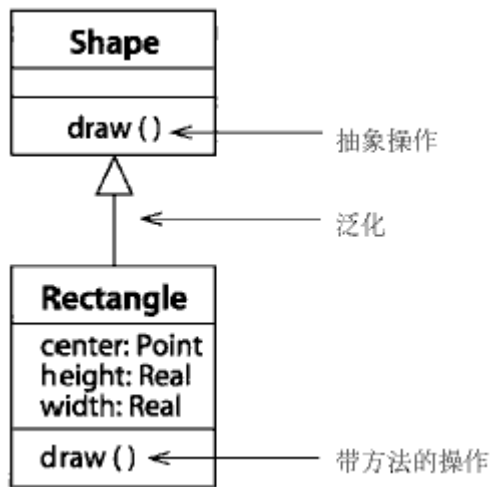
除非操作声明为抽象的，否则操作声明隐含方法的存在。泛化继承中，每次迭代声明的方法重载了同一操作中的任何继承方法。

注意，方法是可执行的过程——一种算法——而不是结果说明。例如，事前-事后说明不是方法。方法受制于算法、计算复杂性和封装的实现和地址分配问题。

在某些方面，方法的属性会比其操作更严格。操作没有定义为查询，但方法可以声明为查询。如果操作定义为查询，则方法必须是查询。同样的，方法可以强化并行属性。顺序操作可以被实现为条件控制或者并行的方法。此时，方法符合操作的声明，只是加强了其中的约束。

表示法

方法用操作声明表示，只是没有抽象特征（图 13-124）



如果操作是继承的，迭代操作的声明的一般形式（非书写体）表示法，给出具体操作。方法体的文字表示为注释，连到操作表项。图中通常不表示法体，它们对文本编辑器是隐藏的，可用命令行方式呈现。

209. 模型

(model)

系统语义的完整抽象。

见包(package)、子系统(subsystem)。

语义

模型是从一个特定视点对系统进行的或多或少的完整抽象。说它是完整的，因为它从给定视图全面地描述了系统或实体。提供独立视图的模型可以独立维护。

模型可以分解为包的层次结构。最外层的包对应于整个系统。模型的内容是从顶层包到模型元素的包含（所有）关系的闭包。

模型还可能包含一部分系统环境，表示为行为者和界面。特别可以建立环境与系统元素的对应关系。系统及其环境构成了更高层次上的系统。

不同模型中的元素彼此没有直接影响。但它们可能代表了同一概念的不同层次、细节或开发步骤。因此，它们之间的关系，如跟踪或细化，对开发过程十分重要，往往会影响重要的设计决定。

表示法

模型可以表示为包，并带有构造类型《model》。但表示法中没有什么细节来表示模型。工具可以表示模型列表，但是其间很少有关系。最有用的是将模型名字变为其顶层包的名字，或者其中所有内容的映射。

讨论

没有一种系统视图或系统本身可以称为完全的，因为系统总能与外界有某种模型中没有表示的联系。因此，封装模型是一个相对的概念，必须指定实际工作的需求。

UML 模型是一种包，它着重于某个视图。每个模型有自己的层次，可以与系统其他视图的层次相同或不同。

210. 模型元素

(model element)

从建模的系统中抽象出来的元素。与表达元素不同，表达元素（通常可视）是一个或几个与人交互的模型元素。

语义

所有有语义的元素都是模型元素，包括现实世界的概念和计算机系统概念。表现模型为目的的图形元素是表达元素，不是模型元素，因为其中不含有语义信息。

模型元素可以有名字，不同类型元素的名字的使用和限制不同，下面将分别说明。每个模型元素有与其类型的相符的命名空间。所有模型元素可以有如下属性。

标签值

任何模型元素或表达元素可以带有 0 个或多个标签-值对。标签是说明值的含义的名字。标签在 UML 中不是固定的，但可以扩展，从而表示各种建模者或编程工具有用的信息。

约束

模型元素可以有 0 个或多个约束。约束是用约束语言语言串表达的限制条件。

构造类型

模型元素可以与 0 个或多个构造类型名字相关，只要构造类型应用于基模型元素。构造类型不改变基类结构，但是可以为有该构造类型的元素增加标签

此外模型元素可以参与依赖关系。

见第 14 章标准元素 (Standard Elements)，预定义的标签表 (a list of predefined tags)、约束 (constraints)、构造类型 (stereotypes)。

211. 模型管理视图

(model management view)

模型的这一特征将自身组织为结构化的部分——包、子系统和模型。这种视图有时作为静态视图的一部分，通常与静态视图类图组成使用。

212. 建模时间

(modeling time)

出现于软件开发过程中建模活动中，包括分析和设计。使用注意：讨论对象系统时，区分建模时间与运行时间是非常重要的。

见开发过程 (development process)、建模步骤 (stages of modeling)。

213. 模块

(module)

存储和操作用的软件单元，包括源代码模块、二进制代码模块和可执行代码模块。它不与个别 UML 结构相对应，而是包含几个结构。

214. 多对象

(multiobject)

指明多个对象集合而非单对象的类元角色。

见类元角色 (classifier role)、合作 (collaboration)、消息 (message)。

语义

多对象是代表多个对象的类元角色，多个对象通常在关联的“许多”端。多对象在合作中使用，表示以一对象集而非单对象为单元的操作。例如：在对象集中查找一个对象的操作作用于整个集合而非个别对象。这种分组不影响系统基本的静态模型。

表示法

多对象用两个矩形表示，上面的矩形偏向斜下方，表示有许多矩形（图 13-125）。指向多对象的符号的消息箭头表示送往这些对象的消息。例如：查找一个对象的选择操作。

要对相关对象集中每个对象执行操作，要有两个消息：一个迭代消息生成指向个个对象的路径，另一个消息通过这些路径（暂时）发送消息。图示中可简化为，消息合并为一，包括一个迭代和对每个对象的应用。目标角色名的描述为“许多”（*），表示有多个隐含的连接。虽然可将它写为单个消息，但它在基本模型中（及在任何实际代码中），需要两层结构（操作连接迭代，使用连接消息）。

来自集合的对象表示为常规的对象符号，并用组成链与多对象相连，表示它属于集合。指向单个对象符号的箭头表示发给单个对象的消息。

典型地，发给多重对象的选择消息返回指向某一对象的指针，随后原发送者再向它发送消息。

215. 多重类元

(multiple classification)

泛化的一种语义变体，其中一个对象可以直接属于多个类。

语义

它是一种语义变体，其中对象可以是多个类的直接实例。与动态类元共同使用时，对象可以在运行时获得/失去类。它允许类代表对象承担的临时角色。

虽然多重类元符合常见的逻辑关系，但却给编程实现造成了困难，常用的语言不支持多重类元。

216. 多继承

(multiple inheritance)

泛化的一种语义变体，其中元素可以有多个父。这是 U/NL 中的默认设置，在多数情况下是必须的，建模者也可以对使用的元素进行某种设置。对比：单继承。

217. 多重性

(multiplicity)

说明允许候选值范围，如集合可以设定的大小。多重性说明可能用于关联端、组成类中的部分、消息的迭代次数和其他目的等。本质上讲，多重性是非负整数的一个子集（可能无限）。

对比：集合的基数。

见关联的多重性(multiplicity of association)、类的多重性(multiplicity of class)。

语义

多重性是对集合大小的说明。概念上，它是非负整数的子集。实际上，它是一个有限的整数集合，是最大值和最小值之间的区域。任何集合必须有限，但上界可以是有限值或者无界（无界的多重性称为“许多”）。上界必须大于 0；否则多重性就为 0。0 多重性的用处不大，因为它仅允许空集。多重性用字符串表示。

通常，多重性是一个整数范围—有最大值和最小值。但它通常又是不连续的非负整数的集合。整数集合可能是无限的—即上界可能无限（但集合中的每个特定基数是有限的）。

在实际中，这一整数集合可以声明为几个互斥，不相连的整数区域。区域是指最大值和最小

值之间的连续的整数。有些无限集合不能这样表示，如偶数集合，但这种简化表示不会丢失太多信息。设计中，通常只用有上下限的一个整数区域来描述多重性，因为多重性只用于定义可能需要的最大存储空间。

见关联的多重性和类的多重性，以进一步了解这些元素多重性的使用细节。

表示法

多重性表示为用逗号隔开的整数区域列表的文本形式，区域格式为：

最小值.. 最大值

其中最小值和最大值是整数，或者最大值为“*”，表示无上界。表达式 2.. *读做“两个或以上”。

区域的格式还可以为：

数字

数字是表示单个大小区域的整数。

包含单个星的多重性表达式

*

与 0.. *等价，表示不限制数目（“0 个或多个，无限制”）。这种常见的多重性被称为“许多”。

举例

0.. 1

1

0.. *

*

1.. *

1.. 6

1.. 3, 7, 10, 15, 19.. *

风格指南

* 建议使用递增顺序的区域。如：1.. 3, 7, 10比7, 10, 1.. 3好。

* 2个相连的区域被连成1个。例如0.. 1比0, 1好。

讨论

多重性表达式可以含有变量，但模型完成后必须替换为整数——必须是参数或常数。多重性与动态数组边界不同，在运行时不能改变。它用于说明集合中可能出现的值的范围（最坏情况），应用程序的数据结构和操作应与之相符合。它是建模时的常数，如果运行时边界可变，应选的多重性为“许多”（0.. *）。

图中可能省略多重性，但它隐含存在于模型中。完成的模型里，未说明的多重性没有意义。不知道多重性和将它声明为“许多”是一样的，因为此时的待选值可以有任意多个，这与“许多”的定义一样。

见未说明的值(unspecified value)。

218. 关联的多重性

(multiplicity of association)

关联端声明的多重性。

见多重性(multiplicity)。

语义

定义在关联端的多重性，说明该位置上可以有多少个对象。

对于二元关联，目标端的多重性限制了源端的一个对象可以与目标类的多少个对象之间有关

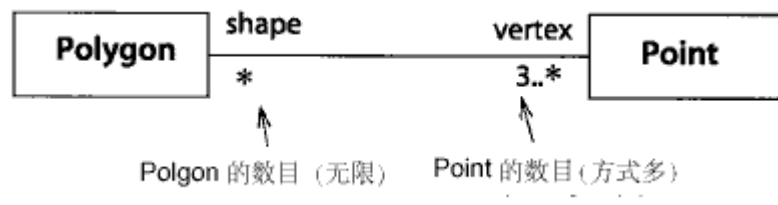
联。多重性作为一个整数区域给出（见多重性）。常见的多重性有 1、0 或 1、0 个或多个无限制、1 个或多个无限制。“0 个或多个无限制”被称为“许多”。

n 元关联中，多重性在每个 n-1 维端上定义。例如，给定类（A，B，C）之间的三元关联，C 端的多重性分别说明 C 可以有多少个对象参与 A 和 B 的关联。如果多重性为（许多，许多，1）则对每个（A，B）对，只有一个 C 值；对每个（B，C）对可以有多个 A 值，但 A、B、C 的许多值可以参与关联。

见 n 元关联中对 n 维多重性的讨论。

表示法

多重性标注在使用它的路径边上



（图 13—1 2 6）数字范围 n1..n2。

见多重性，以进一步了解语法和规范说明（可能比多数实际应用所需的内容更广泛）。

219. 属性的多重性

(multiplicity (of attribute))

每个对象可能有的属性值。

语义

属性的多重性说明有该属性的对象可以有多少个值。

常见的多重性为（1..1），即每个对象的属性有 1 个值，其他还有 0 或 1（可选或空值）、0 个或多个无限制（值的集合）、1 个或多个无限制（非空集合）。“0 个或多个，无限制”称为“许多”。

表示法

多重性标在分格中的属性名字之后的括号中，后面有冒号（图 1 3—1 2 7），如果没有标出，多重性就为 1（默认值）。

220. 类的多重性

(multiplicity (of class))

类的实例可能的数目范围——同时可以存在多少个实例。

语义

对于类，多重性说明类可以有多少个实例，默认值是无限多个，但有时确定数目也很有用。特别是在声明单个类——只有 1 个实例的类时，需要用多重性建立整个系统的内容和参数。合作中也用到类的多重性，它说明类元角色在一个合作实例中可以有多少绑实例。

表示法

类或类元的多重性是标在矩形右上角的字符串（图 1 3—1 2 8）。多重性为许多（无限）时，字符串可以省略。

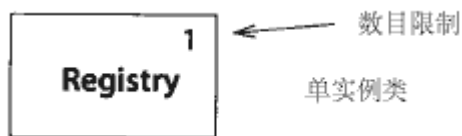


图 13-128 类的多重性

221. n元关联

(n-ary association)

3 个以上类之间的关联。对比：二元关联。

语义

每个关联的实例是来自于相应类的 n 元组值。一个类可以在关联的多个位置中出现。二元关联是一种特例，有简化的表示法和特有的属性（如导航性），这些属性对 n 元关联没有意义（至少是相当复杂）。

n 元关联可以声明多重性，但不像二元关联那么容易理解。关联端的多重性说明了当另外 $n-1$ 端的值确定时，本端值的数目。这种定义也适用于二元关联。

聚集（包括组成）只对二元关联有意义， n 元关联的角色不能有组成或聚集。

二元关联和只有两端的 n 元关联没有什么语义区别。有 2 端的关联被认为是二元关联，有两个以上端的关联被视为 n 元关联。

表示法

n 元关联表示为一个大菱形（大是相对路径端点而言），以及由菱形引出通向各个参与类的路径。关联的名字（如果有），标在菱形边上。修饰与二元关联一样标在每条路径的端点上。可以有多重性，但不能有资格限定和聚集。

可以用虚线将关联类符号与菱形符号相连，以此表示有属性、操作和/或关联的 n 元关联。

举例

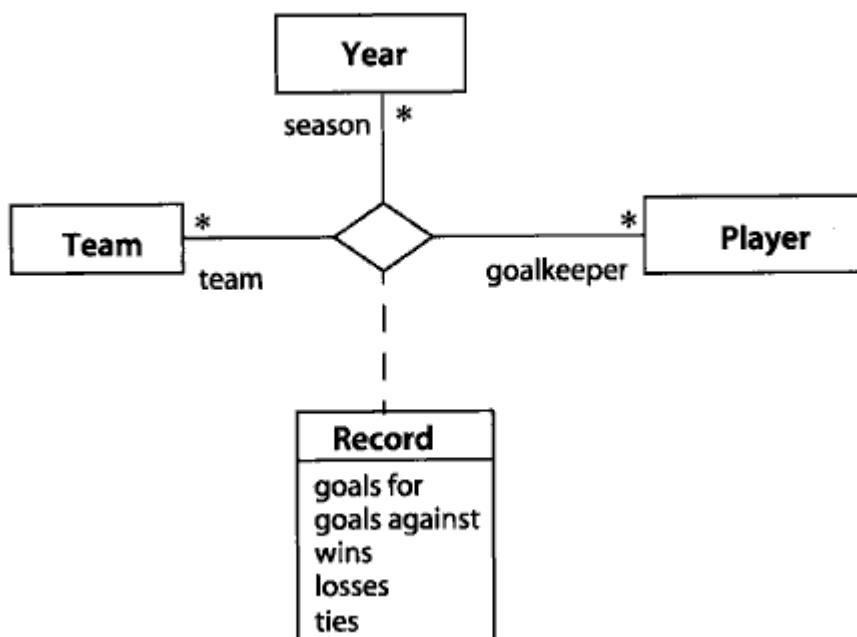


图 13-129 表示一支球队每个赛季的最高记录保持者。记录保持者在赛季期间可以转会，在其他队中留下记录。记录本上，每个连接是独立的。

风格指南

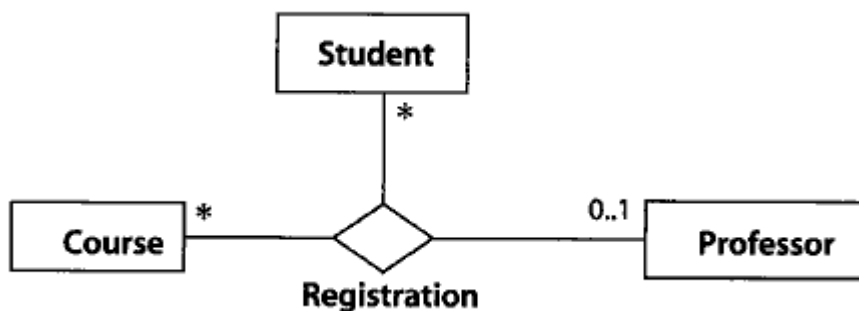
通常，线从菱形顶点或某边的中点开始画。

讨论

n 元关联中，多重性的定义是按其他 n-1 维进行的。例如，类之间的三元关联 (A, B, C)，C 端的多重性说明 C 与每个 A、B 对之间的关联中可以有多少个 C 对象。如果多重性为 (许多, 许多, 1)，则对每个可能的 (A, B) 对只有一个 C 值。对给定的一个 (B, C) 对，可以有多个 A 值。A, B, C 各自的许多值参与关联。二元关联中，定义简化为一个关联端对另一端的多重性。

只对一端定义多重性没有意义 (正如某些作者所提议)。因为对任何有意义的 n 元关联端，多重性都是许多。否则，n 元关联可以化简为一个类和一个包含其他类的关联类之间的二元关联，这样更容易实现。因为二元关联更易实现，且宜导航，最好避免 n 元关联。只有当需要所有值来确定一条连接时，n 元关联才有用。通常，n 元关联实现为一个类，类的属性中含有指向参与对象的指针。将它表示元关联是因为关联中没有迭代的连接。

考虑学生在学期之内选修某个教授的课程的例子 (图 13-130)。



学生不会多次选修一个教授的同一门课程，但是可以从同一名教授处选修几门不同的课程。一个教授可以教多门课程。图中表示了多重性。Professor 的多重性是 (0..1)，其他多重性是许多 (0..*)。

每个多重性值是相对于其他端对象对而言。对于 (课程, 学生) 对，可以有 0 个或 1 个教授。对 (学生, 教授) 对，可以有許多课程。对 (课程, 教授) 对，有許多学生。

注意：如果关联化为类，就可能有多个相同 (学生, 教授, 课程) 组成，这是不希望出现的情况。

222. 名字

用于标识模型元素的字符串。

见命名空间 (namespace)。

语义

名字是一种标识符——用某种程序设计语言预先定义的有限的字符序列。实现方法可以规定名字的格式，例如不得包含某种符号 (如标点符号)，还可以规定初始规则等等。特别是，认为名字是在不同数据集合中可以用于查找、搜索的主键。例如，罗马字体通常有大写和小写、数字、分隔符 (如下划线连字符)，而其他标点符号依赖于具体实现。

工具和程序设计语言可以规定名字的长度和使用的字符范围，这些限制比对于注释的限制更严格。

名字是在命名空间内定义的，如包或者类。命名空间中，名字在其所在的语义组内必须是唯一的，如类元、状态、属性等；不同组内的名字可以迭代 (但是也应该避免)。每个命名空间属于更大的命名空间。嵌套的名字及其外部名字以至最外层元素的名字可以用一个名字路径串表示。

表示法

名字表示为字符串。名字通常单独列为一行。规范的名字格式包括字符、数字、下划线。如果某个实现允许其他字符，则某些字符可能要编码显示以防止混淆。这是工具实现的责任。用双斜线分隔的不同层次命名空间的名字可以构成路径名。

223. 命名空间

(namespace)

模型的一部分，名字在此处定义并使用。命名空间内，每个名字有特有的意义。

语义

所有有名字的元素都在命名空间内声明，它们名字的范围也是该命名空间。顶级的命名空间是包（包含子系统）或者包含者，包含者的目的主要是将元素组织为易于人类理解并访问的组，并在开发中将模型组成为易于计算机存储、维护的组。基本的模型元素，包括类、关联、状态机、合作都是它们各自内容（如属性、关联端、状态机、合作角色）的命名空间。每个模型元素的范围在各自的介绍中说明。每种模型元素有各自的命名空间。

命名空间内定义的名字必须唯一（这正是使用名字的目的）。给出命名空间和名字，可以找到具体的模型元素（如果它有名字—有些元素是匿名的，必须通过有名字的元素与它的关联来查找）。命名空间可以嵌套，给出嵌套的命名空间名称，就可以向内查找。

包可以访问或者导入另一个包，从而访问它的命名空间。

系统自身定义了最外层的命名空间，它是所有名字的基础。它是一个包，通常还带有几层嵌套的包，直到得到最终基本元素的名字为止。

表示法

路径名（穿过几个嵌套命名空间的路径）的表现由用双分号（::）隔开的命名空间（如包或类）的名字连接而成。

UserInterface::HelpFacility::HelpScreen

224. 导航性

(navigability)

说明是否可以穿过类的表达式中的二元关联得到与类的实例相关联的一个或几个对象。此概念不适用于 n 元关联（见文本）。导航性是枚举类型，值可以是 true（可导航），false（不可导航）。

见导航效率(navigation efficiency)。

语义

导航性说明角色名可否用于表达式，以穿过有此角色名的对象的关联，到达另一个关联端的对象。如果有导航性，关联定义了该角色名的另一个关联端的类的伪属性—即角色名可以向属性一样用于类的表达式，并得到值。角色名还用于表达约束。

没有导航性说明关联另一端的类“看不到”关联，因此不能用它构成表达式。没有导航性的关联不会创建源类到目标类之间的依赖关系，但是可能有其他子句创建这样的依赖关系。

没有导航性不是说没有穿过关联的方法。如果可能从其他方向穿过关联，可以在其他类的实例中进行搜索，找出指向对象的类，从而穿越关联。这种方法仅仅在小范围内适用。

n 元关联不能定义导航性，因为这需要对类的集合—一定义导航性。这是可以实现的，但是作为一种基本属性就太复杂了。这不是说 n 元关联不能穿过，而是这样的规则过于复杂，难以用布尔值定义。

导航性通常与导航效率相关，但是 UML 规则中没有严格的要求。

表示法

导航关联表示为目标类上关联路径上的箭头。箭头说明穿越的方向（图 13-131）。导航性的修饰属性可以省略（对于图中所有的关联）。箭头可以画在 0 个、1 个或者两个关联端上。为了方便，对于双向导航的关联可以将省略箭头。理论上，这可能会与两个方向都不能导航的关联混淆，但是实际上很少有这种关联，因此出现时可以特别表明。没有必要标注“未确定”的导航性。如果没有确定导航性，也可以归入常见的状态。关于导航性的讨论只是对它作或者不作限制。



不可导航的：
产品未存储订单列表

可导航的：
每一个订单都有对应的产品列表。

可以找到某产品的订单，但必须搜索产品。

图 13-131 导航性

225. 可导航的

(navigable)

一种可以用于表达式中穿越的关联或者连结。它的可导航属性为 `true`。这种连结通常用一个或者几个箭头实现。

见导航性(navigability)、导航效率(navigation efficiency)。

226. 导航

(navigation)

在图中穿越连接，特别是对象模型中的二元链接和对象模型中的属性，从而得到对象的映射值。在后一种情况下，导航路径可以表示为属性名或者角色名的序列。

见导航性(navigability)。

227. 导航效率

(navigation efficiency)

表明是否可能有效地穿越一个对象到另一个或几个对象的二元关联。这个概念不适用于 n 元关联。导航效率与导航性相关，但不是它定义的属性。

见导航性(navigability)。

语义

可以用常规方法定义导航效率，以便符合抽象设计和各种程序设计语言的要求。如果得到关联的对象集合的花费正比于集合中对象的数目（不是集合的上界，那可能是无穷）加上某个常数相等，就认为可以有效地进行导航。计算复杂性时，花费是 $O(n)$ 。如果多重性是 1，或者 0、1，访问的花费必须为常数，可以查变量长度列表得到。一种较松导航效率定义允许的最小花费为 $\log(n)$ 。

虽然通常用嵌入到包含对象属性的块中的指针来实现多重性为 1 的可导航关联，也可以用哈

希表来达到外部实现，表中带有平均访问花费。这样，关联可以被实现为参与类之外的外部对象的查表操作。（某些实时情况下，应该规定最坏情况下的花费，而不是平均花费。不必改变基本的定义，只要换上最坏情况下的花费，但是不能再使用哈希表等算法了）。

如果给定方向上不能进行导航，并不是说完全无法穿越，而是穿越的开销将是很大的一例如要在更大的表中查找。如果某个方向上的访问不经常出现，则查表是合理的选择。导航效率是设计概念，它允许设计者了解访问的开销。通常，导航隐含导航效率。

可能（如果很少）有在两个方向上都不能高效导航的关联。这种关联可能实现为连接的集合，在进行任何方向的导航时必须对该集合进行搜索。这是可以穿越的，但是效率很低。总之，这种关联的使用范围很小。

讨论

导航效率说明得到与给定对象相关的对象集合的效率。多重性为 0..1 或者 1 时，实现显然是源对象的指针。多重性为“许多”时，通常实现为包含许多指针的包含类。包含类自身可能驻留在类的对象的数据记录上。这由它是否可以通过开销常数（指针访问的常规情况）得到来决定。包含类必须是可以高效导航的。例如，所有关联的列表不是高效的，因为对象的连接和许多无用的连接混在了一起，需要查找。按照元素类元的列表是高效的，因为避免了不必要的查找。

在限定资格的关联中，从资格限定的元素出发设置导航性表示可以通过源元素和限定值高效地得到对象或者对象集合。这和用哈希表或按限定值（这是将资格限定作为模型概念的目的）索引二叉树查找的实现是一致的。

228. 节点

(node)

节点是运行时的物理对象，代表一个计算资源。通常至少有存储空间和执行能力。运行时对象和运行时构件实例可以驻留在节点上。

见位置(location)。

语义

节点包括计算设备和（至少商业模型中的）人力资源或者机械处理资源。节点可以用描述符或实例代表。节点定义了运行时可计算实例驻留的位置，可计算实例包括对象和构件实例。物理节点有更多的特性，如能力、吞吐量、可靠性。UML 没有预定义这些属性，但它们可以在 UML 模型中用构造类型或标签值建立。

用关联连接节点表示通信路径。这些关联可以有构造类型，以区分不同的通讯和通讯的不同实现。

节点是实现视图中的继承部分，不属于分析视图。配置模型中表示节点实例而不是节点类型。虽然节点类型有重要意义，但是各个节点的类型通常是匿名的。

节点是一种类元，可以有属性。通常，节点实例在部署图中表示。节点的描述符用处很小。

表示法

节点的表示看起来象立方体的偏方向投影。

节点描述符的语法是：

节点类型

其中节点类型是类元名字。

节点实例有名字和类型名字。节点带有下划线的名字表在节点中，或者节点下方。名字字符串的语法：

名字：节点类型

其中名字是各个节点的名字（如果有）。节点类型说明它是何种类型的节点。两个元素都是可选择的。

依赖箭头（箭头指向构件的虚线箭头）用于表示节点类型支持构件类型的能力。可以使用构造类型来声明依赖关系。

构件实例和对象可以表示在节点实例符号中。这说明该元素驻留在节点实例上。还可以用聚集和组成关联路径表示包含关系。

节点之间用关联符号相连。两个节点之间的关联说明它们之间的通讯路径。关联可以有构造类型，说明通讯路径的特性（例如信道或者网络的种类）。

举例

图 13-123 表示了包含一个对象（族）的两个节点，该对象从一个节点的构件向另一个节点移动。

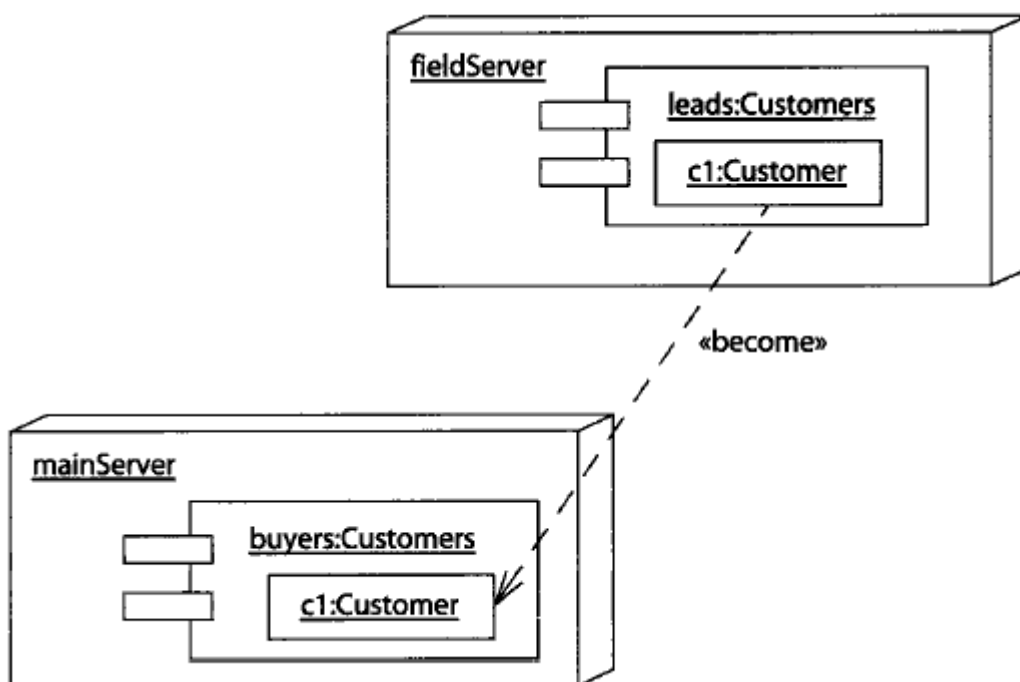


图 13-132 节点之间的移动

229. 注释

(note)

表示备注或者其他文本信息的符号，例如方法体或者约束。

表示法

注释表示为右上角向下折的矩形。其中有不能有 UML 翻译的文本，或者文本的扩展（如嵌入文件）。注释可以为不同的模型元素提供信息，如备注、约束、方法等。注释通常不会明确说明其解说的元素的类型，但是可以从格式和使用中看出来。注释可以用虚线与元素相连。如果注释解释多个元素，虚线指向每个元素。

注释可以有关键字来说明其意义，如关键字《constraint》说明这是约束。

举例

图 13-133 表示了各种注释，包括操作的约束、类的约束和备注。

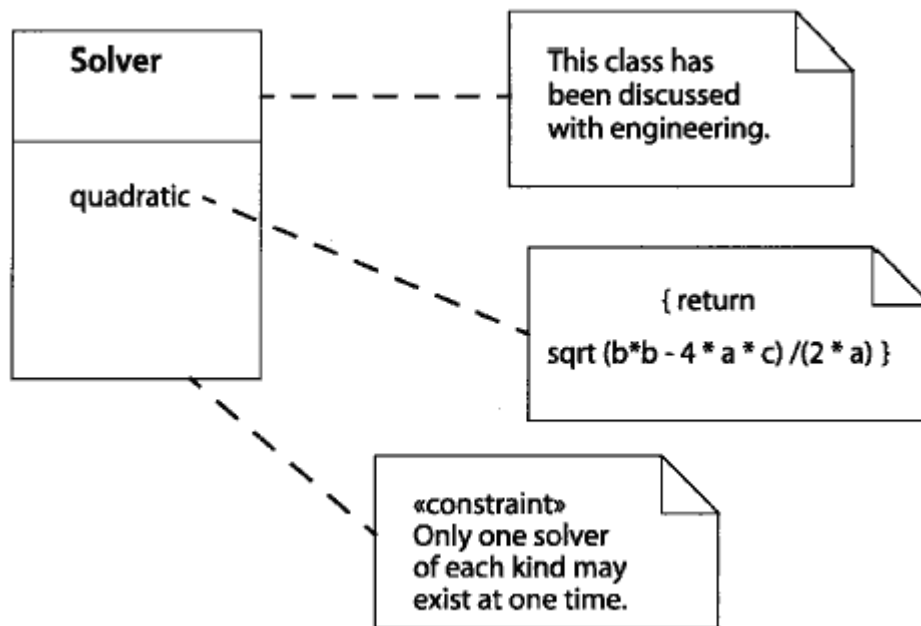


图 13-133 注释

230. 对象

(object)

封装了状态和行为的具有良好定义界面和身份的离散实体；即对象实例。

见类(class)、标识(identity)、实例(instance)。

语义

一个对象是类的实例，类描述了存在的可能对象集。一个对象可从两个相关视点来观察：作为一个实体，它在某个时刻有明确的值；作为一个身份持有者，不同时刻有不同的值。一个对象的快照有一个位置（在分布系统中），且每一个属性都有值。一个对象通过链集和其他对象相联系。

每一个对象拥有唯一的身份且可通过唯一的句柄引用，句柄可标识对象和提供对对象的访问。把对象作为一个身份是与合作实例相对应的，在合作实例中对象通过与其他对象交换消息在运行时进行联系。

在对象的完整描述中，每一个属性都有一个属性槽——即，每一个属性在它的直属类和每一个祖先类中都进行了声明。当对象的实例化和初始化完成后，每个槽都有了一个值，它是所声明属性类型的一个实例。当系统运行时，属性槽中的值可以改变，除非属性的可变性被隐藏。在操作执行的任何时刻，对象的值必须满足模型所施加的所有隐式和显式的限制。操作执行的过程中，限制可以暂时忽略。

如果执行环境允许多重类元，则一个对象可以是多个类的直接实例。在对象的直属类中和对象的任何祖先中声明的每一个属性在对象中都有一个属性槽。相同属性不可以多次出现，但如果两个直属类是同一祖先的子孙，则不论通过何种路径到达该属性，该祖先的每个属性只有一个备份被继承。

如果执行环境允许动态类元，则在执行期间对象可以改变它的直属类。如果可在过程中获得属性，则它们的值必须通过更改直属类操作指明。

如果执行环境允许多类元和动态类元，则在执行过程中可以获得和失去直属类。然而，直属

类的数目不能少于一（类必须有结构，即使它是暂时的）。

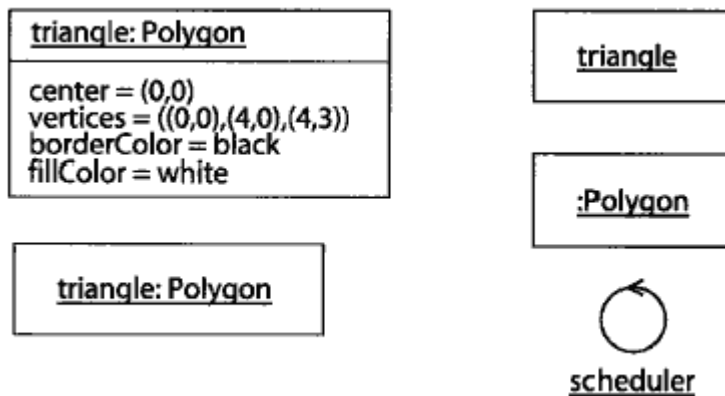
可以调用对象去执行任何直属类的完整描述中的任何操作——即，对象拥有的直属和继承操作。

对象可以作为变量和参数的值，变量和参数的类型被声明为与对象相同的类或该对象直属类的一个祖先。换句话说，类的任何子孙的实例可以是变量的值，该变量的类型被声明为该类。这是替代原则。这个原则不仅有逻辑必要性，而且它的存在可简化编程语言的完整性。

表示法

对象是类的实例。实例符号的总原则是用相同的几何符号作为描述符，但用带有下划线的实例名将它作为个体区分开来。所有的值在实例中显示，但所有实例共享的特性在描述符中标注。

对象的规范符号包含两个分格的长方形。顶部包含对象的名和类，底部包含属性名和值的列表（图 13-134）。



无需显示操作符，因为对于同一类的对象来说它们都是相同的。

顶部显示对象名和类名，都标以下划线，使用语法

对象名：类名

如果必要的话，类名可包括封装包的完全路径名。包名先于类名且用双冒号隔开。例如

displayWindow:WindowingSystem::GraphicWindows::Window

类的构造类型可以用文字描述（名字字符串上的书名号）或作为右上角的图标。对象的构造类型必须符合它的类的构造类型。

在显示多类对象的对象时，用逗号分隔类名列表。在一个合作中一些类可能起暂时作用。例如

aPerson:Professor, Skier

显示处于特定状态的对象，使用语法

对象名：类名[状态名列表]

列表必须是一个用逗号隔开可能同步出现的合法状态名列表。

显示类的变化（动态类元）时，对象必须显示两次，每个类一次。两符号通过一个“成为”关系连接起来，表明它们代表同一对象。

第二部分用列表显示对象的属性及值。每个值行的语法

属性名：类型=值

在类的属性声明中类型是多余的，可以省略。值用代表值的字符串指明。属性名不用下划线。对象的名字可以忽略。在这种情况下，类名后的冒号应该保留。这表示一个匿名类对象，通过它的关系给予身份。每个包含一个匿名对象的符号表示一个独特的对象，它通过与其他对

象之间的关系将自己区分开来。

对象类可以被省略（连冒号一起），但当可能避免混淆时应该显示。

属性值分格作为一个整体可以省略。

值没有意义的属性可以省略。

为了显示在计算过程中属性值的变化，用一个“成为”联系来表明这是同一对象的两个版本。

231. 对象图

(object diagram)

对象图显示某时刻对象和对象之间的关系。一个对象图可看成一个类图的特殊用例，实例和类可在其中显示。对象也和合作图相联系，合作图显示处于语境中的对象原型（类元角色）。见图(diagram)。

表示法

对于对象图来说无需提供单独的形式。类图中就包含了对象，所以只有对象而无类的类图就是一个“对象图”。然而，“对象图”这条短语在刻画各方面特定使用时非常有用。

讨论

对象图显示对象集及其联系，代表了系统某时刻的状态。它包含带有值的对象，而非描述符，当然，在许多情况下对象可以是原型。用合作图可显示一个可多次实例化的对象及其联系的总体模型，合作图包含对象和链的描述符（类元角色和联系角色）。如果合作图实例化，则产生了对象图。

对象图不显示系统的演化过程。为此目的，可用带消息的合作图，或用顺序图表示一次交互。

232. 对象流

(object flow)

各种控制流表示了对象间的关系、对象和产生它（作输出）或使用它（作输入）的操作或转换间的关系。

见控制流(control flow)、对象流的状态(object flow state)。

语义

对象流是一类带有对象流状态的控制流，对象作为输入或输出。

表示法

用从源实体和目的实体的破折号来表示一个对象流。一个实体或两个实体可以用对象符号表示的对象流状态。箭头上可用一个关键字来表明它是何种对象流（形成或复制）。如果箭头上没有标识，则成为联系。

见对象流状态(object flow state)、形成(become)、复制(copy)。

233. 对象流状态

(object flow state)

一个状态代表计算过程中某时刻某个类的一个对象的存在，诸如交互视图或活动图。

见控制流(control flow)、状态类(class-in-state)。

语义

无论活动图还是交互图都代表了在通过消息激发的目的对象操作中的控制流，但是消息并没有显示做为操作参量的对象流。这类信息流可用使用对象流状态的行为模型表示。

一个对象流状态代表计算过程中某时刻某个类的一个对象的存在，诸如交互图或活动图。对象可以是一个活动的输出和其他活动的输入。在活动图中，对象可以是一个转换的目的（通

常用分叉表示，另外的分支是主控路径)，以及一个活动的完成转换的源。当前一个转换激发，对象流状态变成活动的。这表示了类对象的创建。为了显示对象变为某个状态的过程，而非新对象的创建，一个对象流状态可声明为一个状态类。

一个对象流状态必须与它所表示的结果和参数的类型匹配。如果它是一个操作的输出，则必须与结果的类型匹配。如果它是一个操作的输入，则必须与参数的类型匹配。

如果对象流状态后跟着一个活动的完成转换，那么一旦对象值有效，活动便执行。无需附加的控制输入。换句话说，正确形式的数据建立是活动执行的触发器。

控制路径的前一个活动和值的对象流状态能导向一个复杂的转换，这表明一个活动的发生同时需要一个控制路径和值的出现。当所有的输入转换准备好后活动执行。多路径到达一个转换表示同步。

对象流状态通常对于人们理解输入输出关系很有用处，而不是为了让计算更简洁。用对象流状态表示的信息是已经可得的。

活动图中的活动产生事件可建模为一个对象流状态，它类属于信号。可使用〈〈信号〉〉构造类型。对象流状态是活动的输出。如果活动产生多个事件，对象流状态就是分叉的目标。

表示法

状态类的对象在活动图中显示，用一个长方形表示，包含带下划线的类名，后跟用中括号括住的状态名

类名[状态名]

例如

Order[Placed]

对象流状态的符号代表了对象做为过程中的一个状态存在，而不仅是简单的数据。对象流状态的符号（代表一个状态）可作为一转换箭头的目和多转换箭头的源。为了在活动图中把它们与普通转换区分开，它们用虚线而非实现表示。它们代表对象流。

举例

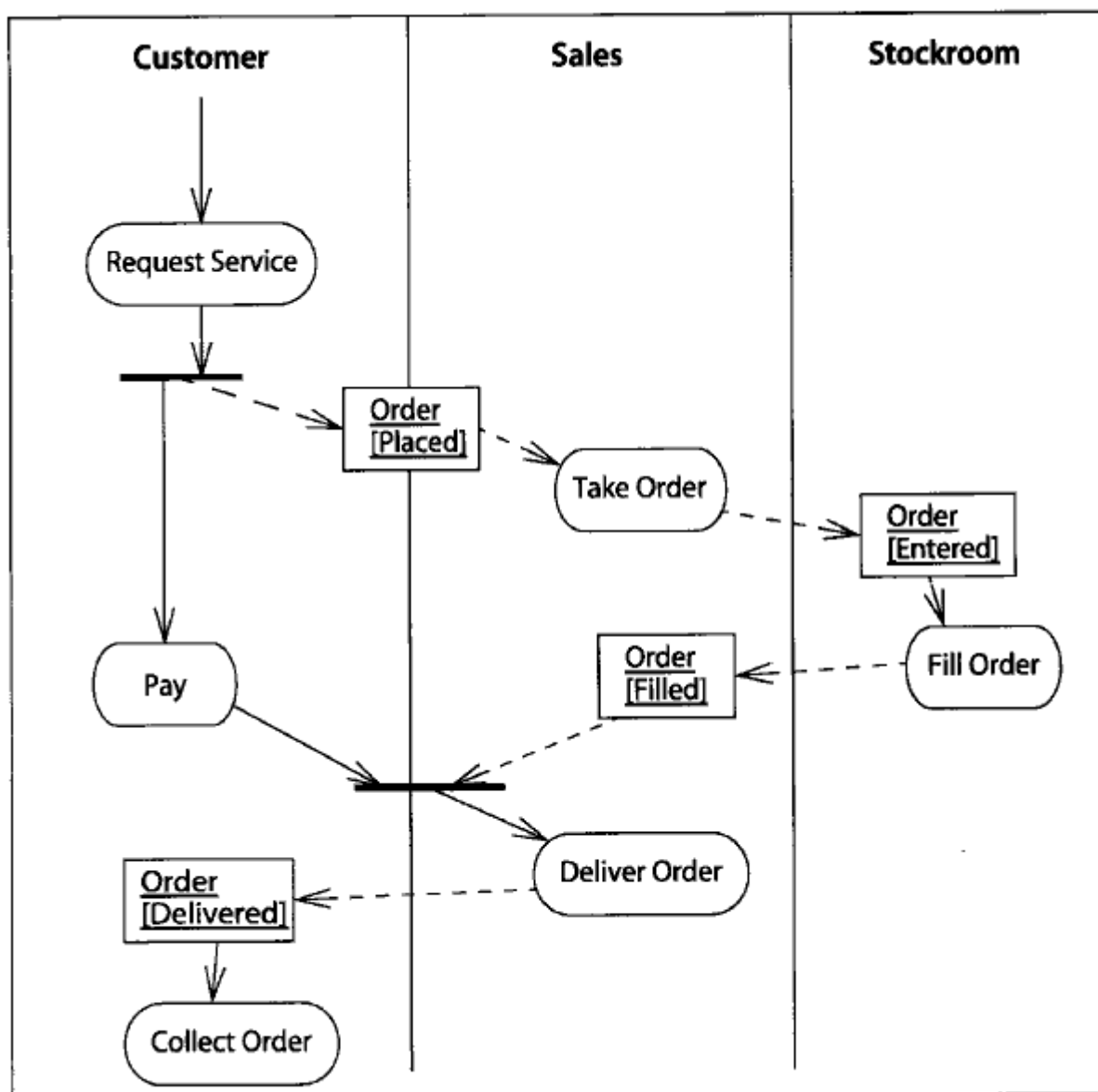


图 13-135 表示了活动图中的对象流状态。一个对象流状态由一个操作的完成创建。例如，Order[Placed]由 Request Service 的完成创建。因为这个活动后跟着另一个活动，所以对对象流状态 Order[Placed]是分叉符号的一个输出。另一方面，状态 Order[Entered]是活动 Take Order 完成后的结果，它没有其他后继活动。

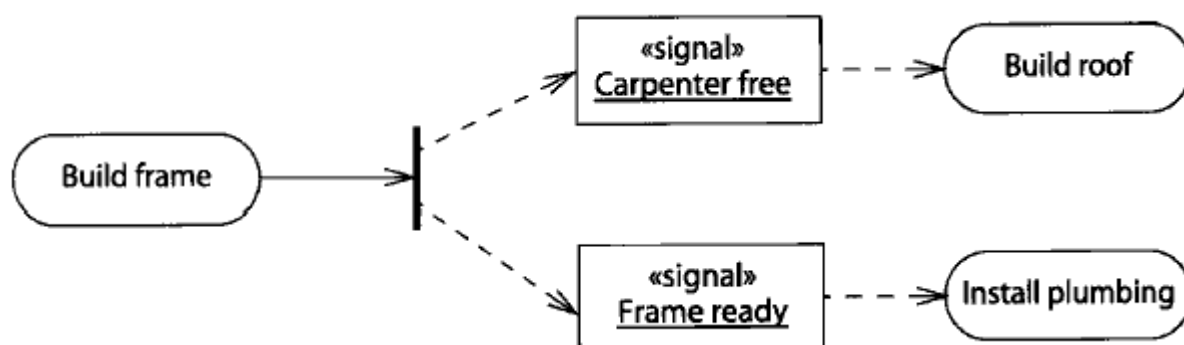


图 13-136 显示了有关建房的活动图的一个部分。当框架建好后，木匠空闲下来可去建屋顶，

房子可以装水管了。这些事件可以建模为信号对象流状态---Carpenter free 和 Frame ready。建屋顶和安装水管作为这些事件的结果。因此对象流状态作为活动的输入显示。在模型中，一个活动的完成产生一个事件，事件触发下一个活动，这些隐藏在活动的连接中。明显的事件要求可省略。因此，对象流状态信号的出现是为了提供信息，而非结构的执行。讨论

对象流状态代表一个计算的数据流视图。然而，和传统的数据流不同的是，它只存在控制流模型中的有限部分（状态机或活动图），而不是处于数据流模型。这使它处于面向对象的框架结构中。面向对象将数据结构，控制流和数据流三个视点统一到同一个模型中。

234. 对象生命线

(object lifeline)

顺序图中的线代表对象的存在期。

235. 对象集表达式

(object set expression)

求值计算时产生对象集的表达式。

语义

发送动作的目标是一个对象集表达式。当这样一个表达式在运行时求值产生一个对象集，一个被标注的信号被平行发送到对象上。一个对象集可能产生一个元素，在这种情况下发送动作是一个普通的顺序对象。它甚至不产生元素（即空集），在这种情况下没有发送动作发生。

236. OCL

对象约束语言，一种指定约束和查询的语境有关语言。OCL 不是用于编写 动作或可执行代码的。详细资料请看[Warmer-99]。

语义

对象约束语言（OCL）是一种语境有关语言，用于编写导航表达式、布尔表达式和其他查询语句。它可用于构建约束表达式，监护条件，动作，前置条件和后置条件，断言，和其他 UML 表达式。有关 OCL 完整的语法和语义描述请看

[Warmer-99]。后面选择的概要包含了有关创建导航表达式和布尔表达式最有用的 OCL 语法。完整语言包括了大量的有关汇集和基类型的预定义操作符。

表示法

下面列出一些普通导航表达式的语法。这些形式可以链在一起。最左元素必须是对象或对象集表达式。可用的表达式意味着运行在一个值集上。详细资料和语法请看 OCL 描述。

项目. 选择器

选择器是项目的一个属性名或项目链接的目标末端的角色名。结果是属性的值或相关的对象。结果是值或是值集依赖于项目的多样性和联系。

项目. 选择器(参数列表)

选择器是项目的一个操作符名。结果是作用到项目上的操作返回值。

项目. 选择器[限定值]

选择器指明了限定项目的限定关联。限定值是限定符属性的值。结果是通过限定符选择的相关对象。注意这种语法可以限定形式作为数组下标。

集合→集合特性

集合特性是内嵌的 OCL 集合函数名。结果是集合特性。如果集合特性不是预定义的 OCL 函数则不合法。下面列出了若干特性。

集合→select (布尔表达式)

布尔表达式写在集合中对象的项目中。结果是集合中满足布尔表达式的对象子集。

集合→size 集合中元素的数目。

self 表示当前对象（如果语境清晰则可省略）。

操作符 常用的数学和布尔操作符：= < > <= >= <> + - * / not

举例

```
flight.polit.training_hours>=flight.plane.minimum_hours
```

拥有足够训练时间的飞行员集

```
company.employees->select(title="boss" and self.reports->size>10)
```

做过超过 10 次报告的老板的数目

237. 操作

(operation)

操作是可以调用对象执行的转换或查询的规格说明。它有一个名字和参数列表。方法是执行操作的过程。它有运算法则和过程描述。主动类的操作通过调用事件也可执行。

见 调用(call)、调用事件(call event)、方法(method)。

语义

操作指明了目标对象状态的转换（可能是从目标对象可达的系统其余对象的状态）或返回给操作调用者值的查询。操作可以方法或调用事件的形式执行，这导致主动对象的状态机的转变。操作由调用激发，调用者挂起直到操作执行完成，此后调用者继续调用点后的控制，同时如果操作使用了对象则接收返回值。

操作在类中声明。声明被其子孙类继承。如果另外的声明有相同的“匹配”签名，则为相同操作。执行时可指定一条关于匹配签名的规则来测试冲突，它包括操作名和参数类（而不是名字或路径），但不包括返回参数。相同的操作可出现在子孙类中。在该情况下，它被认为是继承声明的迭代而忽略。目的是利用名字匹配来允许一个操作在若干类中多次声明，从而形成不同的包。作为所有其他声明的共同的祖先的操作声明被称为起源。它代表了被其他操作继承的操作统治声明。

如果两个操作声明有相同的名字和相同的参数类型的有序列表（不包括返回参数），但其他特性不同（例如，一个参数在操作中是输入参数，而在别的操作中是输出参数），那么声明冲突，模型形式错误。

方法是一个操作的执行（也可以通过调用事件执行）。如果类中声明的操作无抽象特性，则类中就有一方法定义。否则，操作可能是抽象的（无方法），或是具体的继承方法。

结构

一个操作有以下组成要素。

并发 并发的语义是调用同一个被动实例、一个枚举值。可取值是

顺序 调用者必须协调以使每一时刻只有一个对对象的调用（对象的任何顺序操作）可执行。

如果并发调用发生，则语义和系统的完整性不能保证。

监护 并发线程对一个对象（对象的任何监护操作）的多次调用可能同时发生，但同一时刻只允许一个调用发生。其他调用被阻塞直到第一个操作执行完成。确保不会由于同时发生的模块而产生死锁是建模者的责任。在同时发生的顺序操作的情况下监护操作必须正确执行

(或阻塞自己), 否则就不能声明监护语义。

并发 并发线程对一个对象(对象的并发操作)的多次调用可能同时发生。所有调用可按正确语义并发执行。并发操作设计时必须保证在同一对象的并发, 顺序, 或监护操作的情况下都能正确执行。否则, 就不能声明并发语义。

多态 操作(方法或调用事件)的实现是否可以被后代类重载。如果可以, 实现能够被后代类重载, 提供方法的一个新定义或不同的状态机转换。实现呈现不同形式——即为多态。如果不可以, 目前的实现不做任何改变的被后代继承。它只有一种形式。

查询 操作的执行是否改变系统的状态——即是否是一个查询。如果是, 操作返回值, 但无副作用。如果不是, 它可能更改系统状态, 但不能保证改变。

名称 操作的名称, 字符串。特征匹配操作调用名称和参数类型列表(不包括参数名称或返回类型)。匹配的特征在类和它的祖先中必须是唯一。如果有迭代, 则认为是操作的迭代声明, 它必须完全匹配。如果匹配, 则除了在最高层祖先的操作声明外, 其他全被忽略。如果不匹配, 则模型形式错误。

参数列表 操作参数声明列表。见 参数列表(parameter list)。

返回类型 调用的操作如果有返回值, 则为返回值类型列表。如果没有返回值, 则此特性为空值。注意许多语言不支持多返回值, 但它仍是一个有效的建模概念, 可通过许多方法实现, 诸如把一个或多个参数作为输出值。

作用域 操作是否实施在对象个体或类本身(主作用域)上。可取值为:

实例 操作可以实施在对象个体上。

类 操作可以实施在类本身上——例如, 创建类实例的操作。

说明 描述操作执行产生的效果的表达式——例如, 前置后置条件。UML 没有规定说明的格式, 可采用各种格式。

可见性 对于其他类而非定义操作的类的操作的可见性。见 可见性(visibility)。

定义操作的方法 有相同的组成元素。此外, 它还有其他的组成元素

行为 描述方法实现的可选状态机。

体 描述方法过程的表达式。可用字符串或可能的分列格式来表示。尽管信息说明可用自然语言表示, 体通常用编程语言表达。一般说来, 如果使用状态机, 就不使用体的值。

合作 合作集把方法的实现描述为角色(互操作)间的有序消息集。

调用事件的组成元素 和操作相同。操作的实现必须指定一个或多个转换, 转换可由调用事件触发。

表示法

操作用由操作的特性组成的字符串表示。缺省语法是

⟨⟨构造类型⟩⟩ opt 可见性 opt 名称(参数列表): 返回类型 opt {特性字符串} opt

构造类型, 可见性, 返回类型表达式, 特性字符串(以及它们的定界符)可省略。参数列表可为空。图 13-137 显示了一些典型操作。

名称。操作(不保括参数)名称字符串。

参数列表。用逗号隔开的参数声明列表, 由参数流向, 名称和类型组成。整个列表包含在圆括号中(包括空表)。详见 参数列表和参数。

```
+display (): Location  
+hide ()  
«constructor» +create ()  
-attachXWindow(xwin:Xwindow*)
```

图 13-137。包含多种操作的操作列表

返回类型。用逗号隔开的类元（类，数据类型和界面）名称列表字符串。操作参数列表后跟一个冒号（:），冒号后跟类型串。如果不返回任何值（如 C++ 的 void），冒号和返回类型串可省略。一些但非全部编程语言支持多返回值。

可见性。可见性用符号‘+’，‘#’，或‘-’标识，它们分别表示公有 public，保护 protected，私有 private。换种形式，可见性可用特性串中的关键字表示（例如，{visiblity=private}）。这种格式在用户定义或依赖语言的选择时使用。

方法。操作和方法用相同的语法声明。处于泛化层次最顶端的操作特征是操作声明。后继类中的同等特征是操作的迭代声明。当各个类分别发展时，这些特征对于声明方法或声明操作可能有用。如果操作声明具有抽象特性（操作名为斜体或用关键字 abstract 标注），声明就没有对应的方法。否则，声明用操作声明和实现方法表示。

利用操作名和有序的参数类型表，但不包括返回参数进行操作和方法匹配。如果剩余特性不一致（例如，输入参数与输出参数不匹配），则存在冲突，模型为非良性结构的。

如果两个相同的操作声明没有共同的祖先，然而却是从一个公共类继承来的，则模型为非良性结构的。在这种情况下，在继承了这两个操作的类中声明产生了冲突。

方法体。方法体可用缚在操作声明上的注释串表示。如果它是用某种语言（一种语义限制）写的正式的说明，说明的正文应该封装起来。否则，如果它只是行为的自然语言描述（注释），只需用正常的正文。方法声明和它的状态机或合作的联接没有明显表示，通常用编辑工具中的超级链接描绘。

说明。描述操作执行效果的表达式。这可用多种方法表达，包括正文，前置后置条件和不变量。无论用何种方法表达，应该根据操作对于系统状态可观察的效果来表述说明，而不是根据执行的运算规则。运算规则属于方法的范围。

说明用附在操作入口处的字符串表示。

查询。用按 isQuery=true 或 isQuery=false 格式的特性串显示选择项。选择 true 也可用关键字 query 表示。缺省为选择 false——即操作可改变系统状态（但并不保证改变）。

多态。用按 isPolymorphic=true（重载）或 isPolymorphic=false（不重载）格式的特性串显示选择项。缺省为选择 true——即可重载。

作用域。实例作用域操作用不带下划线的操作串指明。类作用域操作用不带下划线的名字串指明。

并发。用按 concurrency=value 格式的特性串显示选择项，value 可取 sequential, guarded 或 concurrency 其中之一。

信号。关键字<<signal>>置于操作表中的某个操作前，这表示类接收信号。参数即是信号的参数。声明可以没有返回值。对象接收信号后的反应由状态机表示。在其他应用中，这个符号能表示类对象对于可建模为信号的错误条件和异常的反应，

表达可选项

参量表和返回值类型可省略（全部而非分别）。

可见性的表示可用不同的方法，诸如使用特殊图标或用组对元素类元。

操作特征串的语法可以是某个具体语言的语法，诸如 C++ 或 Smalltalk。特殊标识的特性包含在字符串中。

风格指南

- 操作名典型的以小写字母开始。
- 操作名以正常体显示。
- 抽象操作用斜体显示。

标准元素

语义。

238. 定序

(ordering)

用于表述集合是否是有序或无序的值集特性，诸如通过关联与一个对象相联系的对象集。

见关联 (association)、关联端点 (association)、多重性 (multiplicity)。

语义

如果关联端点的多重性上界大于 1，则在一个二元联系的另一端与一个对象向连的是一个对象集。定序特性就是声明集合是有序还是无序。如无序，则集合中对象无明显顺序，构成一个普通集合。如有序，集合中的元素有明显的顺序。元素的顺序是部分的关联表达的信息——即这是除元素自身信息外的附加信息。通过顺序可获得元素。当新链添加到关联中时，它在顺序中的位置必须由添加链的操作指明。位置可以是操作的一个参量或可能是隐含的。例如，某个操作将新链添加到已知链表的末尾，但新链的位置必须用某种方式指明。

注意有序集合不同于由元素的一个或多个特性序化的集合。一个顺序是由集合中的对象的值完全决定。因此，尽管可利用它完成功能，但不添加任何信息。换句话说，序化的关联信息是元素自身信息外的附加信息。

定序特性运用到任何有多重性元素上，诸如多重性大于 1 的属性。

定序关系可通过多种方式实现，但通常把实现作为指定语言的产生特性。实现的扩展

序化的集合需要对定序规则单独说明，最好把它作为限制。

表示法

定序用花括号里的关键词表示，关键词置于它所作用的路径末端（图 13-138）。缺省关键词表示无序。关键词 {ordered} 表示它是一个有序集。为此目的，关键词 {sorted} 可用以表示一个通过内部值排序的集合。

对于多重性大于 1 的属性，定序关键词可放在属性串的后面，置于花括号内，作为特性串的一部分。

如果定序关键词忽略，集合无序。

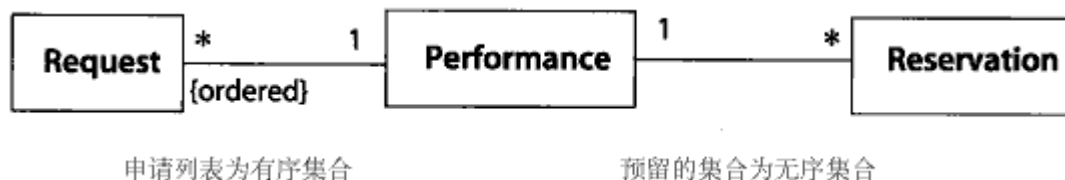


图 13-138 有序和无序集

讨论

有序集合有关于顺序的信息，信息是附加在集合中实体本身上的。因此，它不可派生，而必须在实体添加进来时指明。换句话说，任何添加实体的操作必须指明实体在实体表中的位置。

当然，将新实体插入到一个隐含位置的操作也能实现，诸如表头或表尾。然而仅因为一个集合有序，并不表示可允许实体的任何顺序。这些必须由建模者确定。一般来说，新实体在表中位置是新建操作的参数。

注意二元关系的定序必须对每一个方向单独指定。除非一个方向上的多重性大于 1，否则定序无任何意义。一个关联可能完全无序，也可一个方向有序，另一方向无序，或两个方向都有序。

假定类 A 和类 B 存在一个关联，在 B 方向上有序。通常，对象 A 的操作添加一个新链，指明 B 对象和新链在已知 B 表上的位置。A 对象的操作新建一个 B 对象，同时也新建一个 A 和 B 之间的新链。表被添加到由 A 维持的链表中。可能新建一始于 B 端的新链，但通常新链插入到 A 到 B 的表中，因为始于 B 端的表中的位置意义不大。当然，程序员可根据需要实现更复杂的情况。

两个方向都有序的关联不太常见，因为要指明两个方向上的插入点有些为难。但这也可能，特别是新链添加到每一方向上的确省位置时。

注意一有序集除实体集合信息外，不包含任何额外信息。类元在计算上节约时间，却不增加信息。它可认为是一种设计优化，无需包括在设计模型中。它可作为定序特性的一个值，但它无须为添加实体到集合的操作指定位置。通过检查需类元表中属性的方法自动决定新实体的位置。

239. 正交子状态

(orthogonal substate)

状态集中的一个复合状态可划分为子状态，所有子状态的活性是并行的。

见 复合状态(composite state)、并行子状态(concurrent substate)。

240. 所有者作用域

(owner scope)

表明特征是作用到单个对象上还是由整个类共享。

见 作用域(scope)、目标作用域(target scope)。

语义

所有者作用域表示对于每一个类的实例有一个不同的属性槽，还是整个类只有一个属性槽。对于操作，所有者作用域表示操作作用于一个实例，还是作用于类自身（例如新建操作）。有时简称为作用域。可取值为

instance 每一个类元实例有自己的单独的属性槽的拷贝。槽中的值独立于其他槽中的值。这是正常情况。

对于操作来说，操作作用在单个对象上。

class 类元自身有属性槽的一个拷贝。类元的所有实例共享此槽。如果语言允许类作为真实对象，则类的一个属性作为一个对象。

对于操作来说，操作作用到整个类上，诸如新建操作或返回整个实例集的统计数字的操作。

表示法

类级作用域的属性或操作带下划线（图 13-139）。实例级作用域的属性或操作不带下划线。

讨论

对于关联来说，链的源位置上是实例还是类元。但这条信息可由另一方向上的目标作用域指明，所以所有者作用域没有必要，因此它不用于关联。

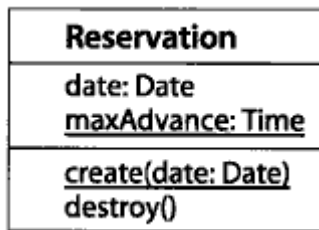


图 13-139 类级作用域的属性和操作

241. 包

(Package)

一个包（Package）元素对外的可见性可以通过在该元素的名字前面添加可见性标志来加以说明（‘+’表示公共，‘-’表示私有，‘#’表示被保护）。

可以画出包符号之间的关系以显示包中的一些元素之间的联系。特别的，包之间的依赖关系（不同于授权依赖关系，比如访问和导入）表明元素之间存在一种或多种的依赖关系。

表示可选项

工具可以通过选择性的显示某种可见性级别的元素，比如所有的公共元素，来说明可见性。

工具也可以通过图象标记，比如颜色或字体来说明可见性。

风格指导

人们希望内容庞大的包通过带有名称的图标来显示，而这些具体内容则可以通过“缩放成”一个更详实的视图来动态的访问。

图 13-140。包和包之间的联系

示例

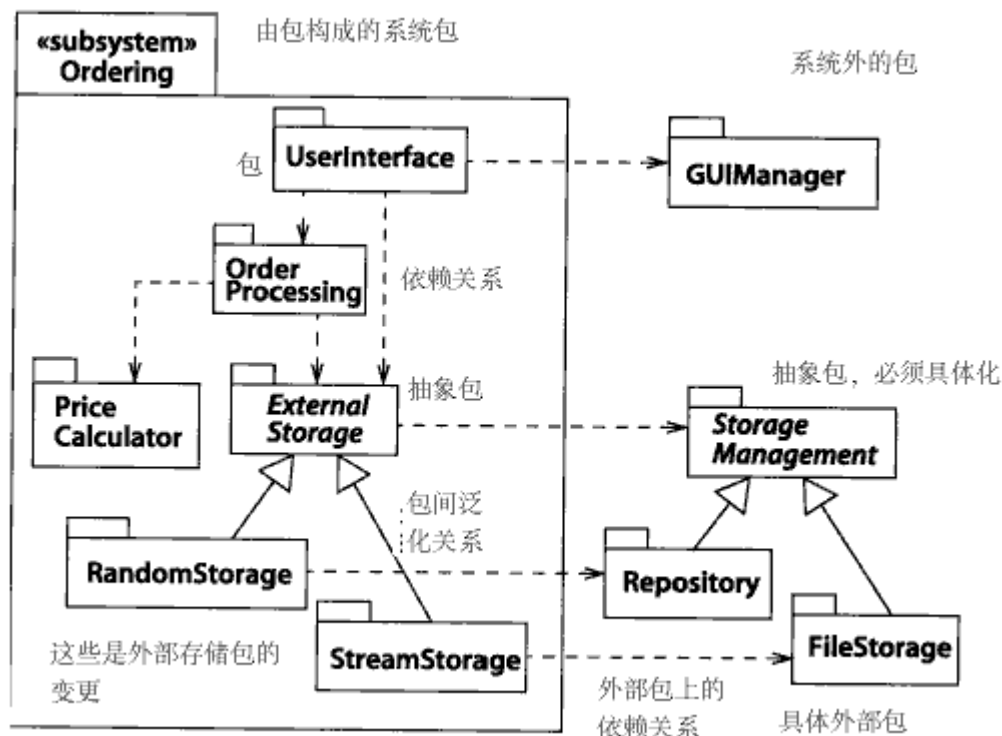


图 13-140 显示了一个订单处理子系统的包结构。这个子系统本身以一个带有原形的包来显示。它包含了几个普通的包。而包之间的依靠关系通过点划线来表示。这个图还显示了该子系统所依赖的几个外部包。这些也许是书架外的构件或图书馆元素。包之间的泛化表明了一个类包（Generic Package）的不同变化。比如，“外部存储”包可以被实现为“随机存储”或者“流存储”。

讨论

包被作为访问及配置控制机制，以便允许开发人员在互不妨碍的情况下组织大的模型并实现它们。自然地，它们将成为开发人员希望的样子。更为特殊的是，要想能够起作用，包必须遵循一定的语意规则。因为它们是作为配置控制单元，所以它们应该包含那些可能发展到一起的元素。包也必须把必须一并编译的元素分组。如果对一个元素的改变会导致其他元素的重新编译，那这些元素也应该放到相同的包内。

每个模型元素必须包含在一个且仅一个包或别的模型元素里。否则的话，模型的维护、修改和配置控制就成为不可能。拥有模型元素的包控制它的定义。它可以在别的包里被引用和使用，但是对这个包的改变会要求访问授权并对拥有该包的包进行更新。

标准元素

访问，扩展，虚包（Facade），框架，桩（Stub），系统

242. 参数

(parameter)

参数即可以被改变，传递或返回的变量的声明。一个参数可能包括一个名字，类型和方向。参数被用于操作，信息，事件和模板。一个参数的使用方法把含有参数的操作或含有这种操作的类同这个参数的类联系起来。

参看：变元（argument）、绑定（binding）

语义

当封装元素被使用时，参数就是与之联系的变元的存放地。它限定了该变元的可取值范围。它包括以下的部分。

缺省值 该参数没有变元对应时所使用的一个值表达式。在参数表接受变元时计算该表达式。

方向 参数信息流的方向，是一个枚举值。取值如下：

In 一个传值的输入参数。对这个参数的改变对调用者不起作用。

Out 一个输出参数。它没有输入值。它的最终值对调用者是可用的。

Inout 一个可以修改的输入参数。该参数的最终值对调用者是可用的。

Return 一个调用的返回值。这个值对调用者是可用的。语义上来说，它同一个输出（out）参数没有区别，但是它的结果可以在一个内嵌的表达式里使用。

前面所列的选项并不是在所有的编程语言中都直接存在，但是各项所含的概念在大多数的语言中都有意义，而且可以被映射成一个有意义的表达式。

名字 参数名称。必须在所在的参数表内保证唯一。

类型 对一个类说明符（在大多数的过程中，是一个类，数据类型或者是接口）的引用。赋给该参数的变量必须是类说明符或其后代的一个实例。

表示法

每个参数都显示为一串文字，它可以分解为该参数的不同属性。缺省的语法如下：

方向 名字：类型=缺省值

方向。方向是操作名称前面的一个关键字。如果该关键字不存在，方向就是 In。方向的可选值为 in, out, inout 和 return。返回参数通常显示在操作的别的地方，这时返回参数也不必标记为方向。

名字。名字被显示为一个符号串。

类型。类型被显示为一个符号串，该符号串是一个类，接口或者数据类型的名字。

缺省值。该值被显示为一个表达式。该表达式的术语应为特定的工具所能理解，但并不显示为规范格式。

范围。如果这个范围是类，则操作符号串带有下列线；如果范围是实例，则操作符号串不带有下划线。

参数依赖关系。参数依赖关系表示成一个箭头，箭头方向是从含有该参数的操作或含有该操作的类到该参数的类。箭头上标注“参数”。

举举例：

```
Matrix ::transform(in distance:Vector, in angle:real=0): return Matrix
```

以上所有的方向标号都可以省略。

243. 参数表

(parameter list)

对操作或模板所接受的值的说明。参数表是参数说明的一个有序序列。该序列可以为空，在这种情况下，操作不调用任何参数。

见参数 (parameter)

表示法

参数表是参数声明的一个序列，由小括弧括起并由逗号分隔。

（参数表）

即使参数表为空，小括弧还是应该显示：

（）

244. 参数化元素

(parameterized element)

参看 模板(template)

245. 父类

(parent)

在泛化的联系中更具一般性的元素。对于类来说就称为父类。一个或多个父亲关系（即传递闭包）称为祖先。相反的称为子孙。

见 泛化(generalization)

246. 参与

(participates)

参与就是模型元素和联系或具体化的联系之间的连接。例如，一个关联中的类参与，一个合作中的类标志符角色参与。

247. 被动对象

(passive object)

自己本身不具备线程控制的对象。它的操作是在主动对象内的线程的控制下执行。

语义

主动对象是拥有控制线程的对象，它们可以激发控制行为。而被动对象是具有一个值但是不能激发控制的对象。但是当被动对象在处理由它自身内已经存在的线程所接受的请求时，对被动对象的操作可能会发送消息。

表示法

被动对象显示为一个类的矩形，其中的对象名字带有下划线。被动类显示为一个类矩形，其中的类名没有下划线。这些矩形具有正常的边界（没有加粗）。而主动对象在显示时则使用加粗的边界。

248. 路径

联结各个标志的图形段之间的一个联结序列，通常被用来显示联系。

表示法

路径是图表中各个标志之间的图形化的联结。路径被用来说明各种各样的联系，比如，关联，泛化和依赖。两个联结在一起的段的结束端点是重合的。尽管有的工具只支持直线段和圆弧，段可以是直线段，圆弧或其他别的形状。（图 130141）。理论上，线可以画成任意角度，尽管有的建模人员希望把线限制成直角，而且还可能为了虚包和摆放上更为容易，强制性的把线放到一个规则的网格内。通常来说，虽然路径的路线并不重要，但是，路径应该避免穿过封闭区域，因为穿过图形区域的边界可能具有语义上的含义。（比如，同一个合作内的两个类的关联应该画在合作区域内，表明这是同一个合作实例内的对象的关联；对应的，穿过某个区域的路径表明不同合作实例的对象之间的关联）。更为精确的来讲，路径是一个拓扑结构。准确的路线并没有语义，但是与其他标号的联结和交叉有重要意义。准确的路径布局对可理解性和美观有很大影响，而且也会暗示出联系的重要性及其他的的事情。但是，这种考虑是基于人而非基于计算机。人们希望工具能使路径的路由和重路由变的容易。

在大多数的图表中，线之间的交叉没有重要意义。为了避免交叉线的二义性，可以在交叉点

上画一个小的半圆或者缺口（图 13-142）。更为普遍的做法是，建模人员只是把一个交叉当作两条独立的线，避免同两个直角在它们的拐点处接触的情况发生混淆。

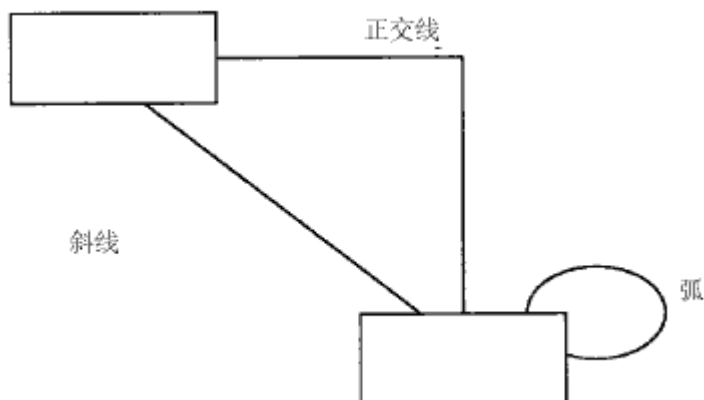


图 13-141。路径

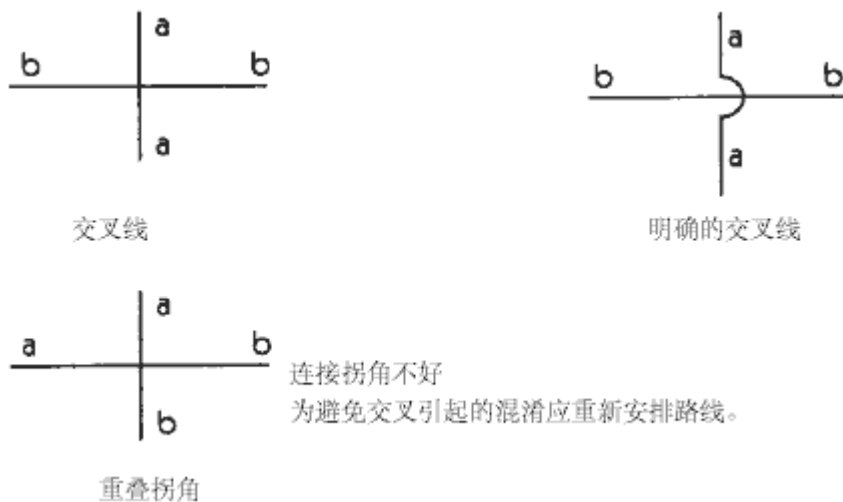


图 13-142。路径交叉

在一些联系中（比如 聚集和泛化），相同类型的几条路径可能联结到同一个标号上。如果不同模型元素的属性搭配，则这些联结到该标号的线段可以合并成一条线段，这样从该标号引出的路径就分支成为不同的路径而形成树。这完全是图形表示上的选择。概念上，单个路径都是有区别的。当不同段的建模信息不完全相同时，这种表示法可能就不会被使用。

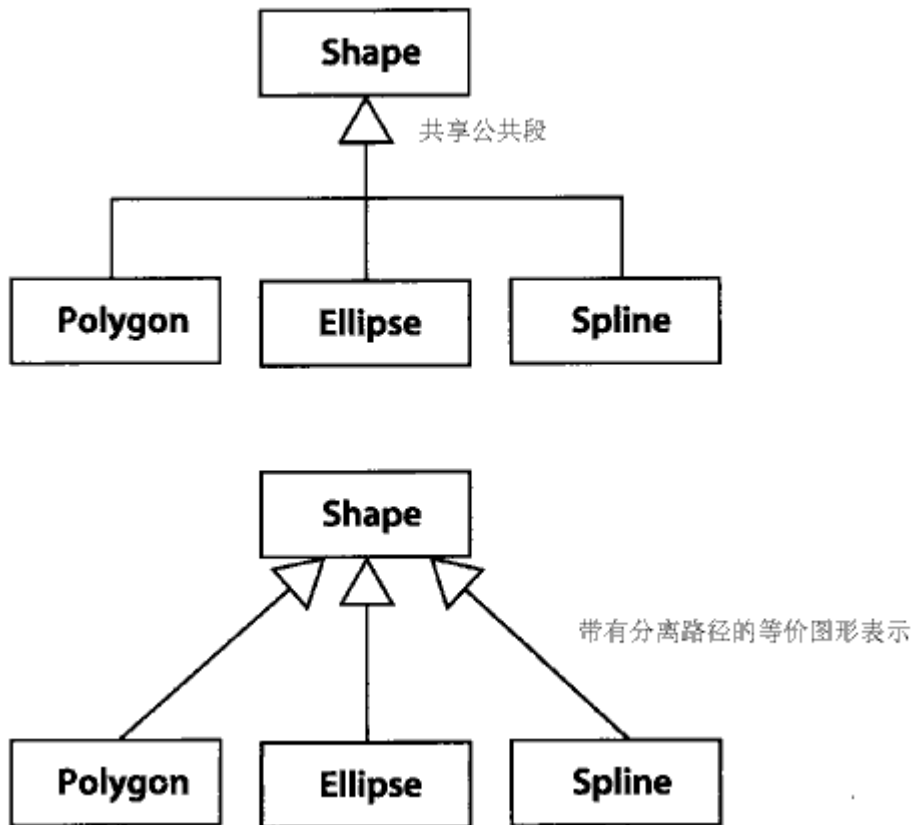


图 13-143。有共享段的路径

249. 路径名称

(pathname)

包含元素的，嵌套的名称空间的名字联结而组成成的字符串。该字符串从包含整个系统的不明确且未命名的名称空间开始，以这个元素本身的名字结束。

语义

在一个系统内，路径名称唯一的表明了一个模型元素，例如属性或者状态。在表达式中它可以被用来引用一个元素。并不是每中元素都有名称。

表示法

路径名称被显示为一个嵌套的名称空间和元素名称的列表，之间由双冒号分隔。名称空间就是带有嵌套声明的包或元素。

Accounting::Personnel::Employee::Address

属性 Address 存在于包 Employee 存在于包 Personel 存在于包 Accounting

路径名称就是对包中的有这个路径的前缀所命名的元素的引用。

250. 模式

(pattern)

模式就是一个参数化的合作。该合作代表参数化的类说明符，联系和行为的集合。通过把模型（通常是类）中的元素绑定到模式的角色上去，这些类说明符，联系和行为就可以应用到多种情况下。所谓模式，就是合作的模板。

语义

模式代表的就是可以在一个或多个系统中多次使用的一个参数化的合作。要成为一个模式，一个合作必须能够在多种情况下都能够应用，以便可以给它命名。在多种情况下都能工作是个待解决的问题，而模式就是对该问题的一个解答。当然，模式并不是该问题的唯一解答，但它是已经被证明非常有效的方案。大多数的模式都有缺点和优点，这主要取决于更为广阔的系统的各个方面。建模人员在决定使用某种模式之前应该充分考虑这些优点和缺点。

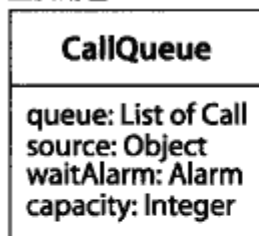
一个 UML 参数化的合作代表了某种类型模式的结构和行为方面的视图。模式也包括不被 UML 直接修改的别的那些方面，比如缺点和优点的列表。在这些方面中，许多可以用语言表达。参看 [Gamma -95] 可以获得对模式的全方位的理解，并且可以看到一些设计模式的目录。

根据模式产生合作。合作可以用来说明设计结构的实现。通过参数化它的各个要素，相同类型的合作可以应用多次。模式就是参数化的合作。通过绑定值，通常是类，到它的参数上去，模式就被实例化为合作。通常来讲，对于参数化的角色，通过为每一个角色声明一个类就可以确定一个模板。典型的来讲，模式中的关联角色是不被参数化。当模板被确定后，它们就代表了绑定到该合作上的类之间的关联-也就是说，为生成合作而绑定模板会产生额外的关联。

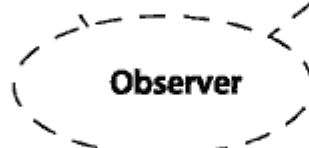
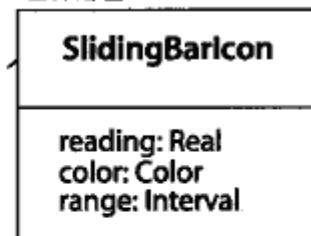
表示法

为了生成合作而绑定模式被显示为虚线椭圆，椭圆中包含了模式的名字（图 13-144）。从绑定标号的模式到每个参与合作的类（或者 别的模型元素）之间划一条虚线。每一条线都标注有参数的名字。在大多数的情况下，合作中角色的名字就可以被用作参数的名字。所以，绑定标号的模式可以表示出设计模式的应用，同时也可以显示出模式使用过程中出现的实际的类。模式绑定通常并不能把由该绑定产生出的合作的内部结构表示出来。这一点由绑定标号暗示出来。

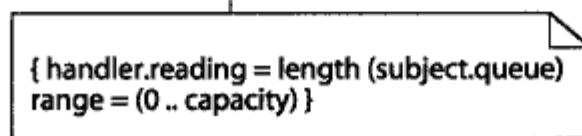
Call Queue 类在协作中扮演
主要角色。



SlidingBarIcon 类扮演处
理者角色



Observer 模板的绑定



模板上的一些约束

图 13-144 为生成合作而绑定模式

251. 许可

(permission)

许可是一种依赖关系，它授权客户元素可以使用供给元素的内容（受到内容元素的可见性声

明的影响)。

语义

许可依赖关系的原型是访问 (Access)、友元 (Friend) 和导入 (Import)。没有原型的单纯的许可依赖关系不存在的。访问和导入依赖关系用在包里，而友元依赖关系则被用于类或者操作。

表示法

许可依赖关系显示为一条虚箭头。箭头方向从客户端 (获得许可的元素) 到提供者 (给予许可的元素)，箭头上标注有关键字。

标准元素

友元，导入

252. 持续对象

(Persistent Object)

持续对象就是在产生它的线程停止存在后继续存在的对象。

253. 多态性

(polymorphic)

多态是指一种操作的实现 (方法或者被调用事件所触发的状态机) 可能由它的的子类来提供。非多态性的操作是一个叶操作 (leaf operation)。

见 抽象操作 (Abstract operation)、泛化 (generalization)、继承 (inheritance)、方法 (method)。

语义

如果操作是多态的，那在它的子类里可能会为它提供一种方法 (不论在原来的类里是否已经提供了方法)。否则的话，在声明该操作的类里必须为该操作实现一个方法，并且该方法不能在子类里被重载。一个方法如果已经声明或者从祖先那里继承来，那它就是可以使用的。抽象操作必须是多态的 (因为它没有直接的实现)。如果一种操作被声明为叶操作，那它就是非多态的。

如果一种操作在类中被声明为多态的 -- 也就是说，没有被声明为叶操作 -- 那它可能在子类里被声明为叶操作。这就可以阻止该操作在更下面的子类里被重载。叶操作不可以在它的子类里被声明为多态的。它也不可以被重载。

如果一个方法在一个类里声明了并且在它的子类里进行了重载，UML 并没有指定方法结合的规则 (参看下面的讨论)。可以通过使用有标识的值以语言说明的方式来处理机制，比如在方法 的前面，后面或中间声明。在任何情况下，动作 -- 如显式调用继承来的方法 -- 当然依赖于动作语言。

表示法

非多态的操作是通过关键字 {leaf} 来声明的。否则的话，操作就被认为是多态的。

讨论

抽象操作必须是多态的。否则，它根本就不能被实现。Bertrand Meyer 把这称为滞后操作 (a deferred operation)，因为它的定义是在一个类里，而它的实现却在它的子类里。这是继承在建模和编程方面一个重要，可能是最重要的应用。使用继承，操作就可以应用于不同类的对象。调用者不需要知道各个对象所属的类。唯一的要求就是所有的这些对象都继承自定义该操作的祖先。而祖先类不需要实现该操作。只需要定义它们的识别标志。调用者甚至不需要知道可能子类的列表。这意味着新的子类可以在以后加进来而不影响它的多态性操

作。当新类加入时，调用操作的源代码不需要修改。在初始代码写完之后再加入新类的能力是面向对象技术的重要基础之一。

多态机制的一个更有争议的使用就是用子类里定义一个不同的方法来替换类里已经定义的方法。这经常被当作一种共享形式而被引用，但这是非常危险的。重载不是增加性的，所以原始方法里的一切都必须复制到子方法里，即使只是做一个很小的变化。这种重复是有可能出错的。特别的说，如果原始方法在以后有了改动，并不能保证子方法也被改动。有时子类使用一个完全不同的操作实现，但是很多专家不鼓励这种重载因为它有潜在的危险。通常来讲，方法应该没有重载的完全继承或者滞后实现；在后者的情况下，父类里没有实现，所以就不存在荣誉或者不一致的危险。

为了使子类能够扩展操作的实现而不失去继承的方法，大多数编程语言提供某种形式的方法合并（method combination），既使用继承的方法但同时也允许加入另外的代码。在 C++ 里，继承的方法必须显式的通过类名和操作名来调用，它把类的继承机制严格的建立在代码之上，所以并不是完全的面向对象的方法。在 Smalltalk 里，方法可以用 Super 来调用操作，使继承来的方法处理这个操作。如果类的层次关系发生了变化，那继承仍然有效，只是可能这时使用的是另一个类的方法。但是，重载方法必须显式的提供对 Super 的调用。错误可能会发生，而且确实会发生，因为编程人员会忘记有改动的时候插入调用。最后，CLOS 提供了非常普通和负责的自动方法合并的规则（automatic method combination rules），在一个操作的执行过程里可能会调用几个不同的方法。整个的操作由几个段共同实现而不是被强制成为一个单一的方法。这是非常普通的但是对使用者来说更难于控制。

UML 没有强制只使用一种实现方法合并的办法。方法合并是一个语义变体点（semantic variant point）。任何实现办法都可以使用。如果编程语言在方法合并方面比较差，那建模工具可以在生成合适的编程语言代码方面提供帮助，也可以在使用了重载方法而没有发现的情况下发出警告。

254. 后置条件

(Postcondition)

后置条件就是在操作完成时必须为真的约束（constraint）。

语义

后置条件就是一个在操作执行完成时必须为真的布尔表达式。它是一个断言，不是可执行语句。有时可以提前自动检验后置条件，这要取决于表达式的确切形式。操作完成之后检查后条件可能有用，但是这是调试程序的本质。条件应该是真，任何其他情况都是编程错误。一个后置条件就是作用在操作实现上的一个限制。如果它不被满足，那操作的实现就是被错误的。

见 不变式(invariant)、前置条件(precondition)

结构

后置条件被模型化为一个带有原形<postcondition>的约束，附加到操作上。

表示法

后置条件可以被显示在带有关键子 Postcondition 的说明里。该说明附加在受影响的操作上。

举例

图 13-145 显示了作用在数组排序的操作上的后置条件。数组（a'）的新值与初始值（a）有关联。这个例子以结构化的自然语言表示。以更为正式的语言来声明也是可能的。

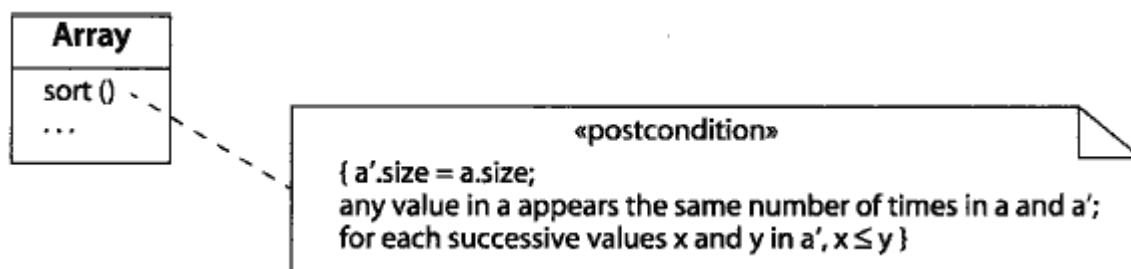


图 13-145 后置条件

255. 强类型

(Powertype)

强类型就是其实例是给定类的子类的元类 (metaclass)。

见 元类 (metaclass)

语义

给定类的子类本身可以被看作元类的实例。这样的元类就被称为强类型。例如，类 Tree 可能有子类 Oak, Elm 和 Willow。当作对象来看，这些子类就是元类 TreeSpecies 的实例。TreeSpecies 就是 Tree 范围里的强类型。

表示法

强类型被显示为带有原型 <powertype> 的类。通过标有原型 <powertype> 的虚箭头，它被连接到一个泛化路径的集合上去 (图 13-146)。

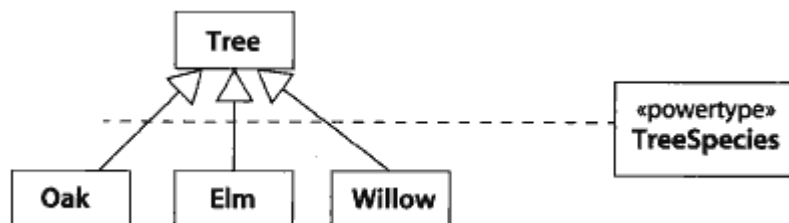


图 13-146

256. 前置条件

(precondition)

前置条件是在一个操作被调用时必须为真的约束。

语义

前置条件是一个在操作被调用完成时必须为真的布尔表达式。满足这个表达式是调用者的责任。接收者不用去检查它。前置条件不是可执行语句而是断言；它必须为真，它不是执行操作的方式。为保证可靠性，在操作开始时检查前置条件可能有用，但是这是调试程序本身的性质。条件应该是真，任何其他情况都是编程错误。如果这个条件不被满足，那关于操作或系统的统一性不能做任何评价。它可以可靠的发现错误。实际上，接收者显式的检查前置条件可以发现许多错误。

见 不变式 (invariant)、后置条件 (postcondition)。

结构

后置条件被模型化为一个带有原形 <postcondition> 的约束，附加到操作上。

表示法

后置条件可以被显示在带有关键子 Postcondition 的说明里。该说明附加在受影响的操作上。

举例

图 13-147 显示了作用在矩阵乘法操作上的前置条件。

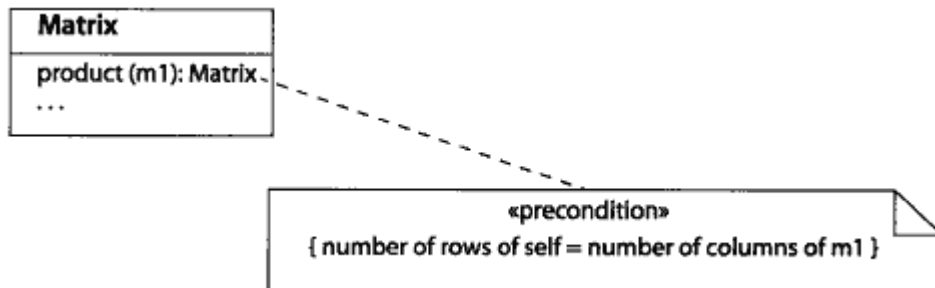


图 13-147

257. 表示元素

(presentation element)

表示元素就是一个或多个建模元素的文本或图形方式的投影。

见 图 (diagram)

语义

表示元素（有时也被称为视元素，尽管它们也包含非图形方式的表示）表示了一个模型中为人感知的信息。它们是表示法。它们显示了部分或者全部的关于一个模型元素的语义信息。它们也有可能加入对人有意义的美学信息，例如，把概念上相互联系的元素归为一组。但是所加入的信息没有语义内容。人们希望表示元素应该作到在低层的模型元素发生变动时能够保持自身的正确。这样，模型元素不用为保证操作正确而担心表示元素。

该书中，UML 表示法的描述定义了从模型元素到屏幕上的图形表示的映射。表示元素作为对象的实现是工具实现的责任。

258. 简单类型

(primitive type)

简单类型就是一个事先定义好了的基本数据类型，比如整数或者字符串。

见 枚举 (enumeration)

语义

简单类型的实例是没有标记。如果两个实例具有相同的表示法，那它们是无法区分的，可以通过值来传递而不会丢失任何信息。

简单类型包括数字和字符串，也可能是别的系统所依赖的数据类型，例如，日期和货币，它们的语义在 UML 以外已经事先定义好。

人们希望简单类型能够 and 编程语言里的类型紧密对应。

见 枚举 (enumeration)，它是用户自定义的数据类型而不是事先定义的简单类型。

259. 私有性

(private)

私有性是一个可见性值，它表明给定元素在它的名称空间以外是不可见的，即使是对该名称空间的后代也是不可见的。

260. 私有继承

(private inheritance)

私有继承是一种结构的继承，这种继承没有继承行为声明。

见 实现继承(implementation inheritance)、接口继承(interface inheritance)、可替代性规则(substitutability)

语义

泛化(generalization)可能具有原型《implementation》.这就表明客户元素(通常是一个类)继承了提供者元素的结构(属性、关联和操作)，但是没有必要使它自己的客户元素也能使用该结构。因为这样一个类(或者别的元素)的祖先对别的类是不可见的，这个类的实例不能作为变量使用，也不能作为提供者的类的参数使用。也就是说，类不能替代它私有继承的提供者。私有继承是不遵守替代性规则的。

表示法

在泛化箭头上标注关键字 Implementation 来表示私有继承，其中的箭头方向应该从继承元素(客户)到提供被继承结构的元素(提供者)。

讨论

私有继承只是一种实现，它不应该被认为是对泛化的一种应用。泛化要求可替代性。在不包含实现结构的分析模型里，私有继承不是非常有意义。即使对于实现，因为私有继承包含了对继承的非语义性质的应用，所以，对私有继承的使用也应该多加小心。通常，更为明智的替代方式就是使用与提供者类之间的关联。许多作者认为私有继承根本就不能使用，因为它以非语义方式使用继承，而这种方式在模型发生变动时是非常危险的。

261. 过程表达式

(procedure expression)

过程表达式就是其计算代表了一个过程的执行的表达式，而这个过程会影响到正在运行的系统的状态。

语义

过程表达式是一个可执行算法的编码。它的执行可能(实际上经常是)影响系统的状态——也就是说，他的执行具有副作用。通常，过程表达式并不返回值。它的执行目的就是改变系统的状态。

262. 进程

(Process)

1. 操作系统里的一个重量级(heavyweight)的并发和执行的单元。参看 线程；线程包括重量进程和轻量进程。如果需要，可以通过使用构造型产生实现上的区别。

2. 一个软件开发过程--开发一个系统的步骤和指导。
3. 执行一个算法或者是动态处理一些事情。

263. 产品

(product)

产品就是开发的制品，比如 模型、代码、文档、工作计划。

264. 投影

(projection)

投影就是从一个集合到该集合的子集的映射。大多数的模型和图都是从可能得到的所有信息的集合上产生的投影。

265. 特性

(Property)

特性就是表示传递有关模型元素信息的值的一般性术语。属性具有语义效果。在 UML 中一部分属性已经事先定义好了；其他的特性是用户定义的。

见属性(attribute)、关系(relation)、带标签的值(tagged value)

语义

特性不但具有有带标签的值（用户定义的）和附加在元素上的关系（用户定义的），而且具有内建的标志（由 UML 定义的）。从一个用户的观点来看，属性是内嵌的还是作为带标签的值由用户实现的，这一点往往并不重要。

讨论

应该注意到我们是在非常普遍的意义使用特性的，代表附加在元素上的任何可能值，包括属性(attribute)，关联和带标签的值。在这种意义上，特性可能包括可以在一个给定元素开始找到的间接得到的值。

266. 特性列表

(property list)

特性列表就是一个文本语法，其目的是显示附加到元素上的特性或特性组成，特别是带标签的值，还包括模型元素的内建的特性。

表示法

包含在括弧内的一个或者多个由逗号分隔的特性声明。每个特性声明具有下面的形式：

特性名 = 值

或

特性直接量

这里的特性直接量是一个唯一的枚举值，它的出现代表了一个唯一的特性名称。

举例

```
{abstract , author = Joe , visibility = private }
```

表示可选项

如果特性声明经过合适的标注后能够和其他的信息区分开来,有的工具可能就会在单独的行上表示特性声明,带有括弧或者不待括弧。例如,类的特性可以以一种不同的显示方式,例如斜体或者不同的字体,列在类的名字下面。这是工具的问题。

注意:特性串可能用于表示内嵌属性和代标签的值,但这种使用在规范形式简单时应避免。

267. 受保护性

(Protected)

受保护性是一个可见性值,它表示给定的元素在它自己的名称空间外只对它的后代的名称空间可见。

268. 伪属性

(Pseudoattribute)

与行为类似于属性的类相联系的值;也就是说,它的每个实例都有唯一的值。

见 鉴别器(discriminator)、角色名(rolename)

语义

伪属性 包含关联角色名称和泛化鉴别器。关联角色名称是在类里关联的另一端的伪属性。

泛化鉴别器是在父元素里的伪属性。在每个子元素里,鉴别器的值就是子元素的名字。

伪属性可以被作为一个名字用在表达式里以便从对象里取得一个值。因为属性名称和伪属性名称都可以用在表达式里,它们处在相同的名称空间里所以必须在这个名称空间里保证唯一。对于继承来的属性,它们的名称也必须和伪属性名称保证唯一。

269. 伪状态

(pseudostate)

伪状态是在一个状态机中具有状态的形式而其行为却不同于完整状态的顶点。

参看 历史状态(history state)、初始状态(initial state)、连接状态(junction state)、桩状态(stub state)

语义

当一个伪状态处于活动的时候,状态机还没有完成它的运行到达结束,也不会处理事件。伪状态包括初始状态,连接状态,桩状态,历史状态。伪状态用来连接转换段,到一个伪状态的转换意味着会有一个到另一个状态的自动转换而不需要事件触发。

终结状态和同步状态不是伪状态。它们是特殊的状态,可以在状态机完成运行到达结束时仍然保持活动,但是从它们出发的转换存在限制。

270. 公有

(Public)

公有表示给定元素在它的名称空间以外仍然可见的属性值。

271. 限定词

(qualifier)

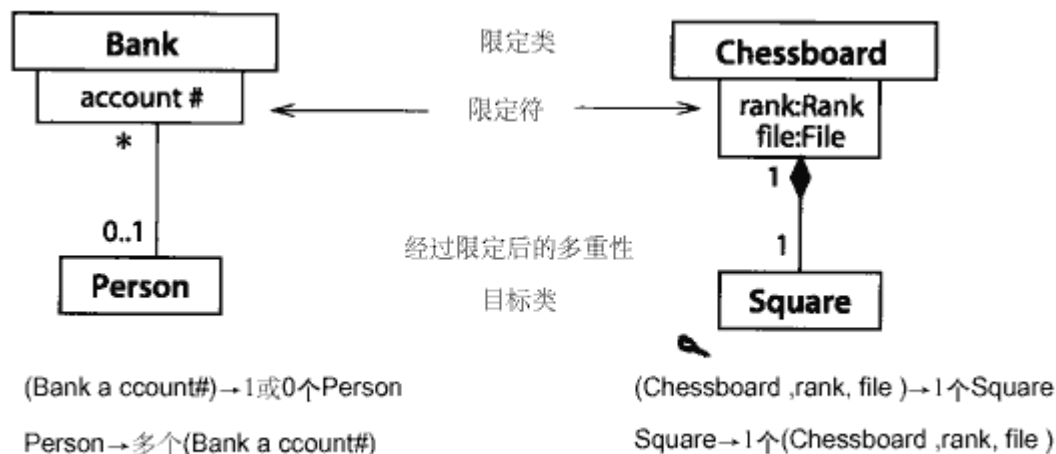
限定词就是二进制关联上的属性或者属性组成的列表的插槽 (slot)，而在这个关联中，属性的值从整个对象集合里选择一个唯一的关联对象或者关联对象的集合。限定词是一个关联的遍历索引。

见 关联类 (association class)、关联末端 (association end)

语义

一个二进制关联把一个对象映射到一个关联对象的集合上。有时通过提供一个能够区分集合里其他对象的值，就可以把一个对象从集合里选取出来。这个值可以是目标类的一个属性。但是，通常来说，这个值可能是关联本身的一部分，即一个其值是在增加新的连接到关联类的时候有产生者提供的关联属性。这样一个在二进制关联上的属性就叫做限定词。一个对象连同其限定值决定一个唯一的关联对象或者对象的子集（有点少见）。该值限定了关联。在一个实现语境中，这样的属性被叫做索引值。

限定词被用来从有关联联系到一个对象（被叫做 被限定对象）上的对象集合中选择一个或者多个对象（图 13-148）。



被

限定值选中的对象称为目标对象。限定词总是作用于存在很多目标方向的关联。在最简单的情况下，每个限定词只从目标关联对象集合中选择一个对象。也就是说，一个被限定对象和一个限定值产生一个唯一的关联对象。给定一个被限定对象，每个限定值映射到一个唯一的目标对象。

很多种类的名称都是限定词。在一定的语境中这样的名称映射成一个唯一的值。被限定对象提供语境，限定词是名字，而目标对象就是结果。任何 ID 或者别的唯一代码都是限定词；目的是为了唯一的选定一个值。数组可以被设计成一个被限制的关联。数组是被限定对象，数组下标就是限定词，而数组元素就是目标对象。对于一个数组，限定词的类型是整数范围。

限定词可以被用在一个导航表达式里以选择通过关联联系的对象的一个子集——也就是说，那些具有限定词属性值或者值的列表的关联。限定词在通过关联联系的对象集合中充当选择器。在大多数情况下，限定词的目的是为了从相联系的对象结合中选择出一唯一的对象，这样一个被限定关联行为就象是一个查询表。

结构

限定词。一个限定词属性是二进制关联末端的一个可选部分。限定词限定了附加在关联上的类。一个类的对象和一个限定值从二进制关联的另一端的类中选择一个对象或者对象的集合。二进制关联的两端都有限定词是可能的，但是这种情况是很少见的。

限定词是一个关联属性或者属性的列表。每个属性具有一个名字和一个类型但是没有初始值，因为限定词不是独立的对象，当向关联中增加连接时，每个限定值都必须显式声明。

限定词不能用在 n 元关联中。

多重性。被限定关系的多重性被放在二进制关联限定词的相对的一端（应该记住被限定的类和限定词一同形成一个和目标类相联系的复合值）。也就是说，限定词附加在关联的近端（near end），而多重性和角色名称附加在远端（far end）。附加在目标关联末端的多重性表示通过一个组成（源对象，限定值）可以选择多少个对象。普通的多重性值包括 0..1（可以选择一个唯一的值，但是每个可能的限定值不一定选择一个值），1（每个可能的限定值选择一个唯一的目标对象，所以限定值的取值域必须是有限的。），和*（限定值是把目标对象划分为各个部分的索引）。

在大多数情况下，是 0 或者 1。这种选择意味者一个对象和一个限定词最多可能产生一个关联对象。为 1 的多重性意味者每个可能的限定值恰好产生一个对象。者显然要求限定词的取值域必须是有限的（至少在计算机实现范围内）。多重性在映射有限的枚举类型方面是有用的——例如，由 PrimaryColor（是 red, green 和 blue 的枚举）限定的 Pixel 可以为图象中的每个点产生由 red-green-blue 值组成的三位字节。

未限定关联的多重性没有显示说明。但一般假定它们的多重性是很多，至少是多于一个。否则，就没有需要限定词。

被限定关联上的方向很多的多重性没有很重要的语义影响，因为限定词没有减少目标集合的多重性。这样的多重性代表了一个设计要求：必须提供一个索引以遍历这个关联。那样的话，限定词把目标对象集合分成各个子集。在语义上，除了有一个关联属性外没有增加任何东西，这个关联属性也划分连接（隐式的）。在一个设计模型中，限定词的设计必须作到遍历是高效的——也就是说，不能要求在目标值中做线性搜索。通常通过某种类型的查询表来实现。在数据库或者数据结构中的索引被较为合适的作为限定词。

在被限定对象的反方向（也就是说，从目标类到被限定对象），多重性代表可以联系目标对象（被限定对象，限定词）的组成数目，而不是被限定对象的数目。也就是说，如果几个组成（被限定对象，限定词）映射到相同的目标对象，那反向多重性是很多（many）。值为 1 的从目标到限定词的反向多重性意味着只有一个被限定对象和限定值的组成同目标对象向联系。

表示法

限定词被显示为附加在关联路径末端的一个小矩形，其中的路径介于最终路径段和限定类的符号之间。限定词的矩形是路径的一部分，而不是类的一部分。限定词附加在它所限定的类上——也就是说，被限定类的一个对象连同个限定值在关联的另一端选择一个目标类的集合。

限定词属性列在限定词的框中。列表中可能有一个或者多个属性。限定词属性和类属性具有相同的表示法，除了初始值表达式是没有意义的以外。

表示可选项

限定词不可能被隐藏（它提供了重要的细节，忽略这些细节会改变关系的内在性质）。

某种工具可能会使用更细的线来表示限定词的矩形以便清楚的和类的矩形区分。

限定词的矩形最好是比它所附加的类的矩形要小，虽然实际情况并不总是这样。

讨论

被限定关联上的多重性处理起来就象被限定对象和限定词是一个单一的实体，一个复合键。在正向方向中，目标对象末端的多重性代表了与复合值（被限定对象+限定值）相联系的对象数目。在反向方向中，多重性刻画了与目标对象联系的复合值的数目，而不是与各个目

标对象联系的被限定对象的数目。这就是为什么限定词被放在关联路径中靠近类符号的那一端的原因——你可以认为关联路径把复合值连到目标类上。

不能预先给未限定关系声明多重性。但是实际上，在正向方向上，它的多重性往往是很多（many）。除非很多目标对象被联系到一个被限定对象上，否则限定一个关联就是毫无意义的。对于逻辑建模，限定词的目标就是通过添加限定词把多重性减为 1，这样可以保证查询时，只返回一个单一的值，而不是一个值的集合。限定值的唯一性通常是一个重要的语义条件。几乎所有的应用都有很多被限定关联。很多名称是限定词。如果一个名称在一个特定的语境中是唯一的，那它就是一个限定词，而且这个语境应该被正确的识别和建模。并不是所有的名称都是限定词。例如，人名就不是限定词。因为人名是含义模糊的，大多数数据处理应用使用某种识别数码，例如客户数码，社会保险号码，或者是雇员号码。如果应用要求查询信息或者在查询键的基础上遍历数据，通常模型应该使用被限制关联。任何语境，如果其中的名称和识别代码被定义为从集合中作出选择，它们通常应该定义为被限定关联。

应该注意到，限定值是一个连接的属性，不是目标对象。考虑一下 Unix 文件系统，每个目录都是一系列入口，这些入口在这个目录中是唯一的，尽管相同的名字可以在别的目录中使用。每个入口指向一个文件，这个文件可以是数据文件或者是另一个目录。可以有多个入口指向相同的文件。如果是这样的话，这个文件就有多个别名。Unix 系统被设计成多对一的关联，在这个关联中，文件名所限定的目录产生一个文件。因该注意到文件名不是文件的一部分。文件并不是只有一个名字。可能在很多目录中有很多名字（甚至是在相同的目录中有几个名称）。名字不是文件的属性。

限定关联的主要动机就是满足设计具有自然而且重要的实现数据结构的重要语义状态的需要。在正向方向中，限定关联是一个查询表——对于一个限定对象，每个限定值产生一个目标对象（或者是空值如果在值集合中没有对应的限定值的话）。查询表通过数据结构来实现，如 Hash 表，B-树，比必须线性查询的无序列表有效的多的有序列表。在几乎所有的情况中，使用链结表或者别的无序数据结构来查询名称或者代码，这种设计是不好的，尽管很多程序员这样做。使用限定关联来为合适的状态建模及使用有效的数据结构来实现它们，对于一种好的编程是很重要的。

对于一个逻辑模型，在正向方向上使用多向多重性没有太多意义，因为实际上限定词并不能增加任何关联属性无法显示的语义信息。但是在为算法和数据结构设计准备的模型中，限定词带有另外的含义——即使选择更为有效。换句话说，被限定关联表示了为查询在限定值上作了优化的带有索引的数据结构。在这种情况下，如果存在一些必须通过一个普通的索引值访问而不需要查询任何别的值的值，多向多重性就可以表示这些值集合。

通常限定词属性不应该包含在目标类的属性中，因为它在关联中的出现是多余的。但是在索引值的情况下，可能有必要选择一个本身就是目标类的属性的值，把它作为冗余的限定词。索引值固有地就是冗余的。

约束

有些复杂的状态并不能用不存在冗余的联系来直接建模。最好的方法是通过被限定关联加上显式说明的附加约束来捕捉基本的访问路径。因为这种状态并不普遍，所以我们认为试图找到一个能够直接捕捉所有多重性约束的表示法所带来的好处不如这样做所带来复杂性多。



图 13-149 简单限定词

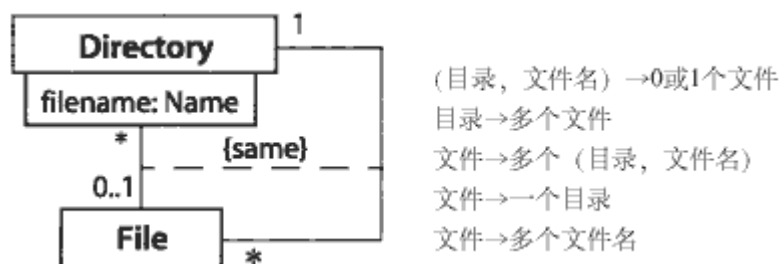


图 13-150 在一个目录下

具有多个名字的文件

例如, 让我们来考虑其中的文件名唯一 的确定一个文件的目录。一个文件可能对应多个 目录-文件名 组成。这就是我们在前面所看到的模型。图 13-149 显示了这个模型。

现在, 我们想加入附加的约束。假定一个文件必须仅在一个目录里, 但是在哪个目录里, 它可以有很多个名字——也就是说, 有多种方法来命名相同的文件。我们可以为此在 File 和 Directory 之间建立一个冗余的关联, 在 Directory 上存在一个单向的多重性。(图 13-150)。这两个关联的冗余通过约束 { same } 来表示, 约束 {same} 表示这两个元素是相同的但是在不同的细节级别。因为这些关联是冗余的, 所以只有被限定关联才能实现; 而其他的关联则被作为作用在它的元素上的运行时约束。

为人所熟悉的约束就是每个文件可能出现在多个目录里, 但是不论它在何处出现, 它都必须具有相同的名字。别的文件可能具有相同的名字, 但是它们必须出现在不同的目录里。这可以通过把 Filename 作为 File 的一个属性而同时又把类属性和限定词约束为相同 (图 13-151)。这种模式经常作为一个搜索索引发生, 尽管在一个普通的索引中, 被限定目标的多重性是多向的。所以, 这种情况比索引具有更多的语义含义, 因为索引只是一个实现工具。

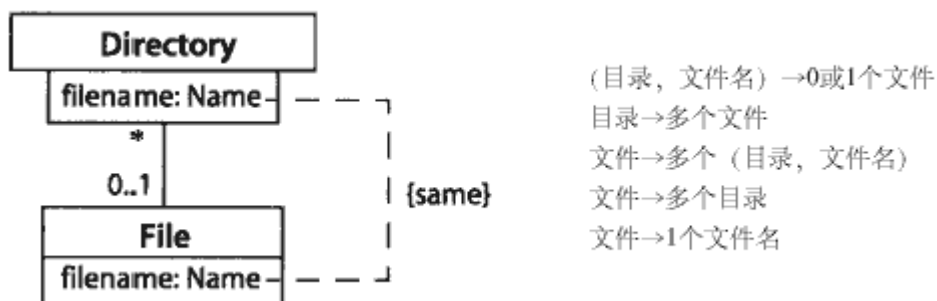


图 13-151 在

所有目录里具有相同名字的文件

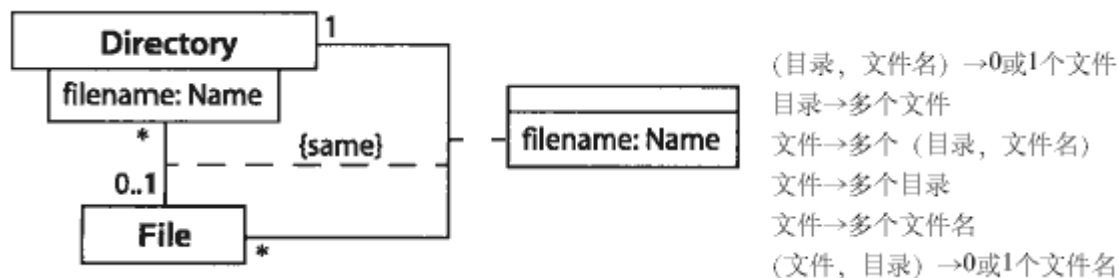


图 13-152 在任何目录里最多只有一个名字的文件

第三种情况是允许一个文件以不同的名字出现在多个目录里,但是这个文件在单个目录里只能出现一次。对于这种情况,我们可以使用冗余被限定关联和共享相同属性 filename 的关联类来建模。(图 13-152)

这些例子连同冗余关系说明了约束的本质。实际上,较为令人满意的做法是以文本的方式声明约束,而以图形的方式来声明被限定关联。

272. 查询

(query)

查询是返回一个值但是不会改变系统状态的一种操作;是没有副作用的操作。

273. 实施

(realization)

实施就是声明和它的实现之间的一个联系。它表示不继承结构而只继承行为。

见 接口 (Interface)

语义

声明刻画了某种事物的行为和结构,但是不决定这些行为如何实现。而实现则提供了如何以高效可计算的方式来实现这些行为的细节。声明行为的元素和实现行为的元素之间的联系叫做实施。通常有很多方式来实施一个声明。一个元素可以实施多个声明。所以实施是元素之间多对多的联系。

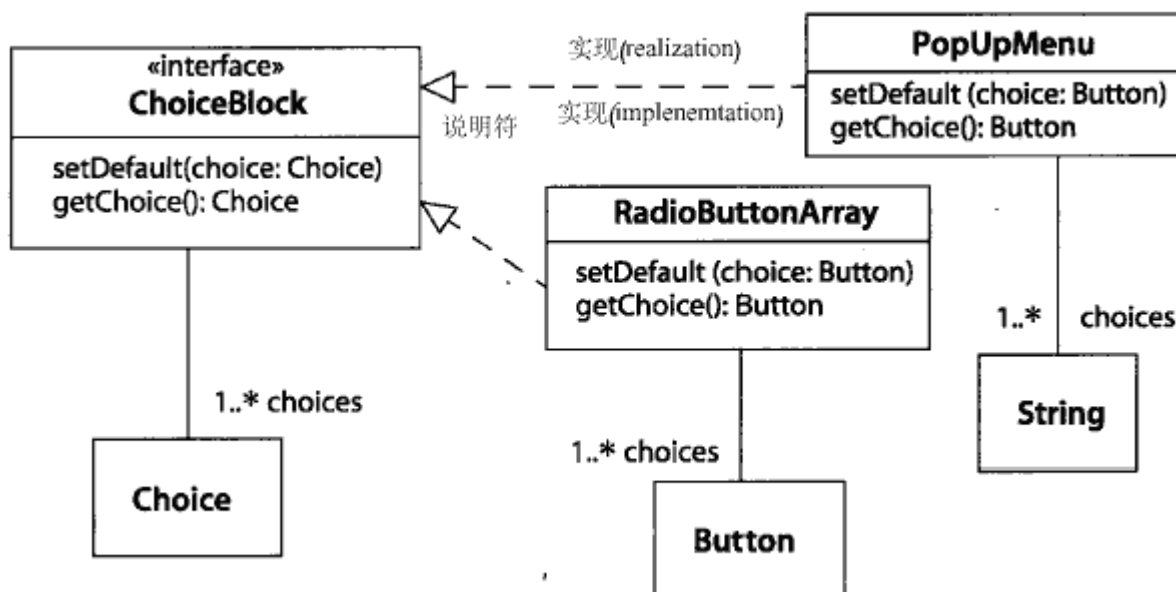
实施的含义就是客户 元素必须支持服务元素的所有行为,但是没有必要和它的结构或者实现相匹配。例如,一个客户类元 (classifier) 必须支持服务类元的所有操作,同时它也必须支持所有声明服务类元的外部行为的状态机。但是任何服务类元的说明实现的属性,关联,方法 或者状态机 都不和客户类元发生联系。应该注意到客户实际上并不从服务器那里继承操作。客户必须自己声明或者从祖先那里继承这些操作以覆盖服务器的所有操作。也就是说,实施中的服务器表明客户必须有哪些操作,但是由客户提供它们的操作。

某些种类 的元素,例如接口和用例,是用来声明行为的,它们不包含任何的实现信息。别的元素,例如类,是用来实现行为的。它们包含实现信息,但是也可以以一种更为抽象的方式把它们作为声明符来使用。通常,实施把声明元素,比如用例或者接口,联系到实现元素上,例如合作或者类。也可能使用实现元素,比如类,来做声明,可以把它放在实施中声明的一边。在这种情况下,只有服务器的声明部分影响客户。实现部分和实施联系是不相关的。更为精确的说,实施就是两个元素之间的联系,而在这个联系中,其中一个元素的外部行为声明部分影响另外一个元素的实现部分。这也可以认为是只继承行为声明而不继承结构或者实现 (由客户声明操作的需要)。

如果声明元素是一个抽象类，没有属性，没有关联，只有抽象操作，那这个抽象类的任何声明实施这个抽象类，因为除了声明外没有其他可以继承。实现元素必须支持声明元素的所有行为。例如，一个类必须包含它所实施的接口的所有操作和语义，这些语义和接口要求的所有声明相符。类可以实现额外的操作，而操作的实现也可以做额外的事情，只要没有违反接口操作的声明。

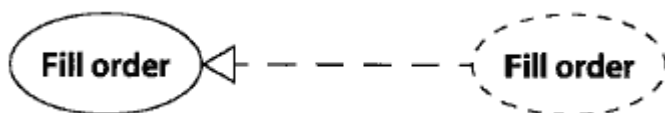
表示法

实现关系用一个虚线路径来表示，其中在靠近提供声明的元素的一端带有闭合三角形箭头，路径的末端在提供实现的元素一边。（图 13-153）



讨论

另外一种重要情况是通过合作实施用例（图 13-154）。



一个用例声明了外部可见的功能

和行为序列，但是它没有提供实现。合作描述实现用例行为的对象以及这些对象为了实现这些行为而相互作用的方式。通常，一个合作实现一个用例，但是合作可以用附属的合作来实现，每个附属合作完成一部分工作。实现一个合作的对象和类通常也出现在别的合作中。合作中的每个类向被实现的用例贡献一部分功能。所以，一个用例最终是由几个类通过片（slices）来实现的。

274. 实施

(realize)

实施就是为声明元素提供实现。

见实现（realization）

275. 接收

(receive 动词)

接收就是处理从发送者传送过来的消息实例。

见 发送者(sender)、接收者(receiver)

276. 接收者

(receiver)

接收者就是处理从发送者传送来的消息实例的对象。

277. 接收

(reception)

类元准备对信号接收作出反应的声明。它是类元的一个成员。

语义

接收就是类元准备接收信号实例的声明。接收类似于一个操作。接收声明了类元支持的消息的特征，并且说明了它的含义。

结构

一个接收具有下面的属性：

多态性 类元对信号的响应是否总是相同的。由属性 IsPolymorphic 使用下面的值来编码；true 响应是多态的：响应依赖状态，并且可以被后代重载。

False 不论处于何种状态，响应必须是相同的，而且不能被后代重载。净效果就是在处理这个事件的状态机上必须存在一个转换。

信号 指定类元准备响应的信号。

声明 一个说明对该信号的接收带来的效果的表达式。

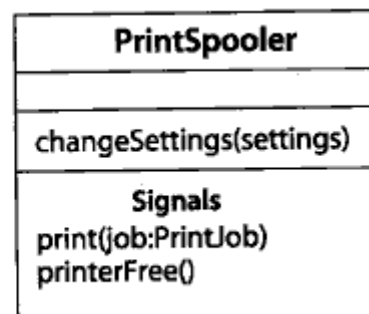
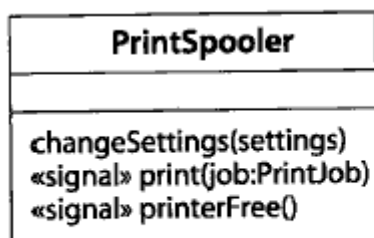
表示法

一个接收可以显示在类或者接口的操作列表里，使用操作的语法，在信号的名字前面加上关键字 signal 。

另外的方法，信号特征的列表可能被放在它自己的分隔块里；它的分隔块具有名字 Signal。这两种方式都显示在

图

13-155



278. 引用

(reference)

引用是一个模型元素的代表；通常被称为指针。

语义

模型元素通过两种元关系相联系：拥有 (Ownership) 和引用。拥有关系是在一个元素和它的组成部分，在它里面定义的部分，以及它所拥有的部分之间的关系。拥有关系形成一棵严格的树。被包含的元素附属于包含元素。拥有关系，设置控制，模型的存储都是建立在包含层次上。

引用是相同细节层次上的元素之间的关系，或者是处于不同包容体的元素之间的关系。例如，引用是一个关联和它的参与类之间的关系，是一个属性和它的类或者数据类型之间的关系，是一个范围模板和它的参数值之间的关系。为了是引用成为可能，执行引用的元素必须对被引用元素是可见的。通常这意味着包含引用源的包必须对包含引用目标的包具有可见性。这就要求在包之间应该存在合适的访问或者导入关系。这还要求被引用元素必须具有一个可见性设置，以允许它在它自己的包之外是可见的，除非引用源在同一个包里。

注意引用是一个内部元模型关系，不是用户可见的关系；它被用来创建别的关系。

279. 细化

(refine)

在表示法中说明细化依赖关系的关键字。

280. 细化

(refinement)

细化就是代表对已经在一定细节水平或者在一个不同的语义水平上做了声明的事物做更为全面的声明的关系。

见 抽象 (abstraction)

语义

细化就是在具有映射关系 (不必要是完整的) 的两个元素之间的一个历史或者可计算的连接。通常，这两个元素处在不同的模型。例如，一个设计类可能是一个分析类的细化；它可能具有相同的属性，但是它们的类可能来自一个特定的类库。但是，一个元素也可能细化一个相同模型中的元素。例如，一个经过优化的类是简单但不是非常有效的类的细化。细化关系可能包含映射关系的描述，这个映射可能使用一种正规语言写的 (例如 OCL 或者 一种编程语言 或者 逻辑语言)。也可能是非正式的文本 (显然，它排除了任何自动计算但是可能对初期的开发有用)。细化可以用来为阶段性开发，优化，转变和框架细化建立模型。

结构

细化是一种依赖关系。它把一个客户 (更为发展的元素) 联系到一个服务器 (作为细化基础的元素) 上。

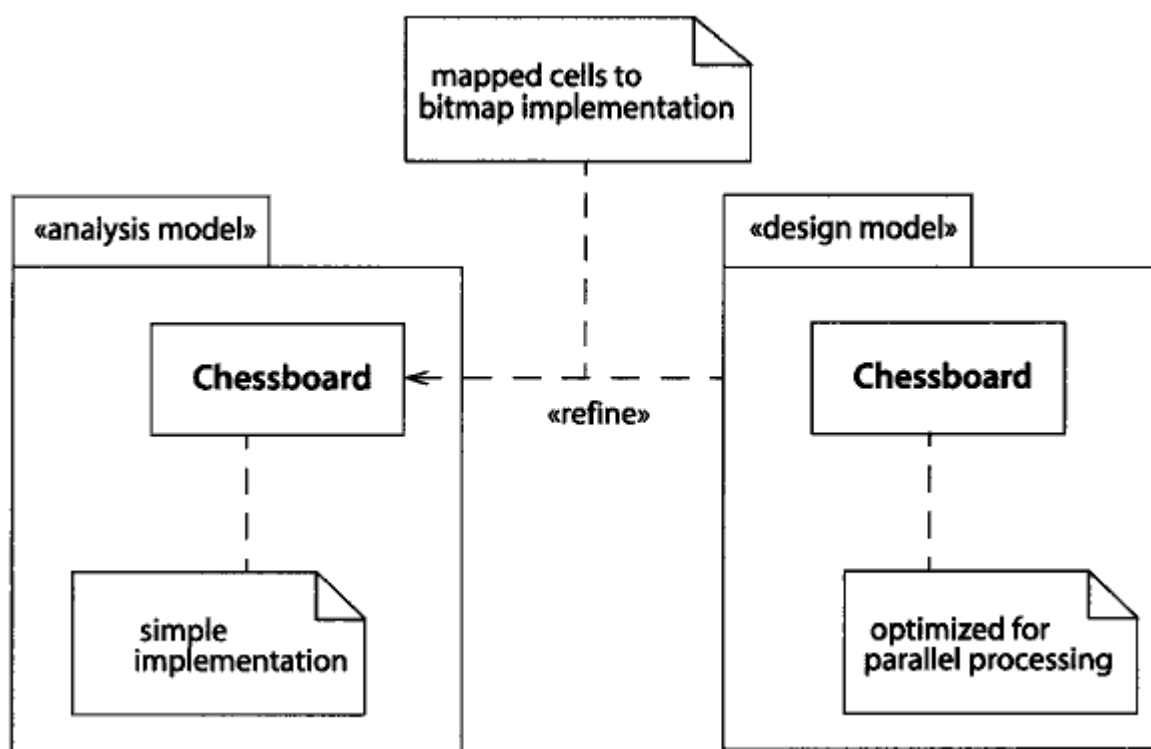


图 13-156 细化

表示法

细化用带有关键字 `refine` 的依赖性箭头（一个头在一般性元素，尾在特殊元素上的虚线箭头）来表示。映射关系可以通过连到一个标记上的虚线附加到依赖性路径上。已经提出了各种各样的细化，可以用更进一步的原型来表示。在很多情况下，细化连接处在不同模型中的元素所以在图形方式下是不可见的。通常它是隐式的。

举例

优化是一种典型的细化。图 13-156 显示了一个棋盘，它在分析模型里具有简单的表示，但是在设计模型里有更为精细和模糊的表示。设计类不是分析类的特化，因为设计类具有一个完全不同的形式。分析模型里的类和设计模型里的类具有相同的名称，因为它们代表不同语义水平上的同一个概念。

281. 具体化

(reification)

具体化某事物的动作。

见 具体化(reify)

282. 具体化

(reify)

把通常不被当作对象的事物当作对象处理。

讨论

具体化具有长久的哲学和文学含义。它把抽象概念的性质作为神话和诗歌里的事物和人来

进行描述。例如，神 Thor 这种称呼就是对雷的具体化。柏拉图的理想主义理论使人们普遍流行的观念得到了改变。他把纯粹的概念，比如美，善，勇气等，认为是真正永恒的现实，而把物理实体作为不够完美的复制品——具体化达到了它的最终极限。

具体化是面向对象中最重要的观点之一，它几乎在建模的每个方面都起着基础的作用。建立一个模型首先要求把对象放到连续的现实世界中去。人很自然的以他们说话的顺序做这件事——一个名词是一个事物的具体化，而一个动词是对一个动作的具体化。在建模和开始没有作为对象处理的程序，比如动态行为中，具体化是特别有用处的。大多数人把操作当作是一个对象，但是那操作的执行（这个词本身就是一个具体化）呢？通常人们把执行当作是一个过程。具体化并给它一个名称——把它叫做激活——你立刻就可以赋属性给它，形成同别的对象的联系，操纵它，或者存储它。行为的具体化把动态的过程转化为可以存储和操纵的数据结构。这对于建模和编程是非常有力的概念。

283. 联系

(relationship)

联系就是模型元素之间具体化的语义连接。各种联系包括关联，泛化，元联系，流(flow)以及几种在依赖关系下分组的联系。

语义

表 13-2 显示了各种 UML 的联系。第一列（类型）显示了它们在元模型中如何安排的分组准则。第二列（变种）显示了不同种类的联系。第三列（表示法）显示了各种联系的基本表示法：关联是实心路径，依赖是虚箭头，泛化是带有三角形箭头的实心路径。第四列（关键字）显示了关键字和附加的语法。

表 13-2：UML 联系

类 型	变 体	表 示 法	关键字或符号
抽象	导出	依赖	《derive》
	实现	实现	---->
	精化	依赖	《refine》
	跟踪	依赖	《trace》
关联		关联	——
绑定		依赖	《bind》(<i>parameter</i> _{in})
扩展		依赖	《extend》(<i>extension point</i> _{in})
流	成为	依赖	<i>sequence-number</i> : 《become》
	复制	依赖	<i>sequence-number</i> : 《copy》
泛化		泛化	——>
包含		依赖	《include》
元关系	实例	依赖	《instanceOf》
	强类型	依赖	《powertype》
许可	访问	依赖	《access》
	友员	依赖	《friend》

284. 仓库

(repository)

仓库是模型，接口和 实现的存储地，是操纵开发制品的环境的一个组成部分。

285. 请求

(request)

请求是发送给实例的激励的声明。它可以是一个操作的调用或者是一个信号的发送。

286. 要求

(requirement)

要求就是期望的系统的性质、特征或者行为。

语义

文本方式的要求可以构造为带有构造型<requirement>的注释。

讨论

术语 requirement（要求）是一个自然语言词汇，它对应了意图说明系统的期望特征的各种 UML 结构。很普遍的，对应于用户可见的交易的要求被作为用例捕获。非函数化的要求，例如，执行和质量韵律，可能被捕获为文本声明，他们最后跟踪到最终设计的元素。UML 注释和约束可以被用来代表非函数化的要求。

287. 职责

(responsibility)

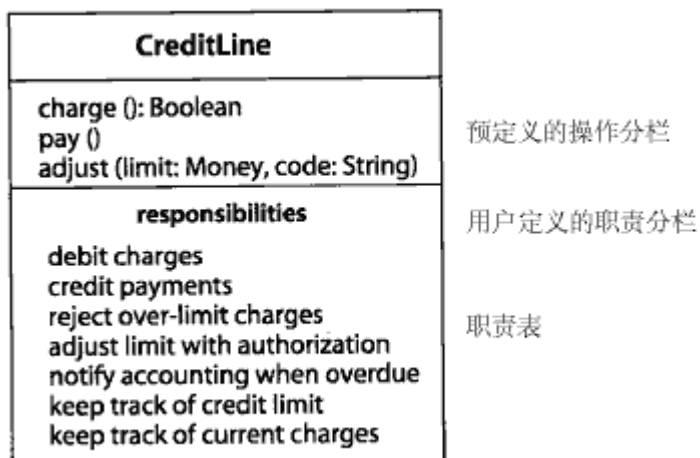
职责是类或者别的元素的契约或义务。

语义

职责可以表示为注释上的一个构造型。注释附加在具有这个职责的类或者别的元素上。职责表达成一个文本字符串。

表示法

职责可以表示为在类元符号矩形里的命名区域。（图 13-157）



288. 重用

(reuse)

重用就是对已经存在的制品的使用。

289. 角色

(role)

角色就是位于一个对象结构里的已命名插槽，该结构代表处在特定语境的元素的行为。一个角色可以是静态的（比如一个关联端点）也可以是动态的（比如合作角色）。合作角色包括类元角色和关联角色。

见 合作(collaboration)

290. 角色名称

(rolename)

角色名称就是关联里的特定关联端点的名称。

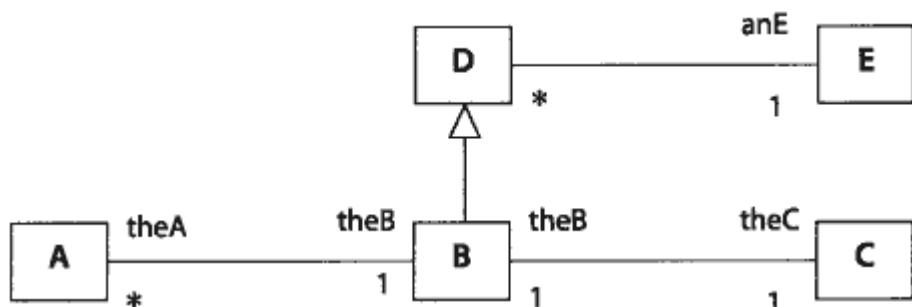
见 伪属性(pseudoattribute)

语义

角色名称提供了一个名称，不但用于在使用关联的对象之间导航，而且还被用来在关联里区分关联端点。因为角色名称可以在这两种互补的方式下使用，所以角色名称必须在两个名称空间里同步的保持唯一。

一个关联里的角色名称必须是不同的。在一个自关联(不止一次包含相同的类的关联)里, 角色名称必须消除附加在相同类上的端点之间的歧义。在其他的情况下, 角色名称就是可选的, 因为类名可以用来消除端点之间的歧义。

一个角色也被用来从一个对象导航到相邻的相关对象。每个类都能看到附加在它上面的关联, 而且可以用他们来找到联系到它的实例上的对象。习惯上, 位于附加在相邻类上的关联端点之上的角色名称被用来形成一个导航表达式, 以访问有这个关联联系的对象或对象的集合。在图 1 3-1 5 8 里, 类 B 通过一个单对多的关联关联到 A 上, 通过一个单对单的关联关联到类 C 上。给定类 B 的一个实例 bb, 表达式 bb.theA 产生类 A 的对象的一个集合, 而表达式 bb.theC 产生类 C 的一个对象。实际上, 位于关联远边的角色名称就象是类的一个伪属性——也就是说, 它可以在访问表达式里作为一个术语使用以遍历整个关联。



给定bbB和dd:D

bb.theA是A的集合

bb.theC是一个C

bb.anE是一个E

除非dd是一个B, 否则dd.the C是非法的

因为角色名称可以象属性名称一样被用来提取值, 所以角色名称进入处在关联远端的类的名

称空间。它和属性名称具有相同的名称空间。在名称空间里，角色名称和属性名称都必须是唯一的。属性和关联角色名称被继承后，属性名称和伪属性名称在被继承的名称里必须保持唯一。附加在祖先类上的角色名称可以被用来在后代里导航。在图 13-158 里，表达式 bb. anE 是合法的，因为类 B 从类 D 里继承了角色名称 anE。

如果每个关联可以被唯一的确定，那角色名称和关联名称就是可选的。一个 关联名称或者在其末端的角色名称可以确定一个关联。没有必要同时具有这二者，尽管这样也是可以的。如果它是两个类之间的唯一的关联，那关联名称和角色名称都可以省略。大体上说，导航表达式要求一个角色名称。实际上，工具可以从关联的类的名称为生成隐式角色名称提供一个缺省值。

表示法

一个角色名称通过放置在与一个类框相交的关联路径末端的图形字符串来表示。如果角色名称存在，那它就不能被省略。

角色名称可能带有一个可见性的标记——一个箭头——表明在关联远端的元素是否可以看到附加在角色名称上的元素。

291. 运行时间

(run time)

运行时间就是一个计算机程序执行的时间段。与之相对：建模时间。

292. 运行到完成

(run to completion)

在其整体中必须完成的转换或者动作序列。

见 动作(action)、原子(atomic)、状态机(state machine)、转换(transition)

语义

在一个状态机里，一定的动作或者动作的序列是原子性的——也就是说，他们不能被其他的动作结束，放弃，或者中断。当一个转换激发，所有附加在它上面的 动作和被它激发的动作必须作为一个组被完成，包括在它进入和离开的状态上的进入动作和退出动作。转换的执行被称为运行到结束，因为它不会等待接收别的事件。

运行到接收的语义可以和普通状态的等待语义进行比较。当一个状态是激活的时候，一个事件可能会引发一个到其他状态的转换。在这个状态里的任何活动都被这个转换所放弃。

一个转换可能由多个段组成，这些段安排成一个链并且由伪状态分隔。几个链可能会合并，也可能会分开，所以整个的模型可能包含由伪状态分隔 的段的图。

只有链的第一个段可以有一个触发事件。当这个触发事件被状态机处理的时候，转换就会被触发。如果所有段上的监护条件都被满足，转换就能发生，而如果没有别的转换触发，它就会触发。在连续段上的动作被执行。一旦执行开始，在这个链上的所有段上的动作都必须在运行到结束步骤完成之前完成。

在一个运行到结束的转换的执行过程中，引发转换的触发事件作为当前事件对动作是可用的。进入和退出动作可以包含触发事件的参数。各种各样的事件可以引起进入或者退出动作的执行，但是一个动作可以在一个 case 语句里区别出当前事件的类型。

鉴于动作的运行到结束语义，他们应该被用来为分配，检验标志，简单的算术，以及别的种类的存书的操作建模。长时间的计算应该建模成可以中断的动作。

293. 场景

(scenario)

场景就是说明行为的一系列的动作。场景可以被用来说明交互动作或者用例实例的执行。

294. 范围

(scope)

范围是一个类元成员，如属性，操作或者角色名称。——也就是说，它是在每个实例里代表一个值还是代表这个类元的所有实例的一个共享值。当不带有限定而单独使用时，表示 拥有者范围。(owner scope)

见 生成(creation)、拥有者范围(oxner scrope)、目标范围(target scope)

语义

任何范围都是拥有者范围或者目标范围。

拥有者范围。表示如果在整个类里有一个给定名称的插槽，是否每个类的实例都有一个不同的属性。

实例 每个类元实例有它自己属性插槽的不同副本或者它自己的关联对象的集合。在一个插槽里的值独立与别的插槽里的值。这是缺省的情况。

对于一个操作来说，这个操作作用于一个单独的对象（一个普通的操作）。

类 类元本身有属性插槽的一个副本或者关联对象的一个集合。类元的所有实例共享对一个插槽的访问。

对一个操作，这个操作作用于整个类，比如一个生成操作或者返回关于整个实例集合的数据的操作。这样的操作不能作用于单个的实例。

目标范围。表示一个属性的值或者关联里的目标值是否是实例（缺省）或者类元。

实例 每个属性插槽或者每个关联的连接都包含对目标类元的实例的引用。连接的数目由多重性限制。这是缺省的情况。

类 每个属性插槽或每个关联连接都包含对目标类的一个引用。关联里的信息在建模时间确定并不在运行时间改变，并且它不需要在每个对象里存储。实际上，连接包含类自身，而不是实例。这可能对一些实现信息有用，但是对于大多数建模目的，这种能力可以被忽略。

讨论

类范围属性或者关联为整个类提供全局的值，应该小心使用或干脆不使用，尽管大多数面向对象的语言都提供了。问题在于他们实现全局信息，违反了面向对象的设计原则。另外，全局信息在分布式系统里易出问题，因为这就强制集中式访问而类对象可能分布在许多机器上。最好是引入显式的对象以保存需要的共享信息，而不是使用把类作为带有状态的对象。模型和费用都是明显的。

构造函数（生成操作，工厂操作）一定具有类级的源范围因为这是还没有他们可以操作的实例。这是必要而正确的类范围的使用方法。别的类级 的源范围操作具有和属性一样的困难——也就是，它们暗含关于一个类的实例的集中全局信息，这在分布式系统中是不实际的。

目标范围的可用性具有限制，只能被用在特殊的情况——通常，只用在细节性的编程目的。

295. 自转换

(self-transition)

源状态和目标状态相同的转换。它被认为是一个状态改变。当它激发，源状态退出然后重新进入，所以进入动作和退出动作被激发。自转换不同于内部转换，因为在内部转换里没有状态的改变发生。

296. 语义变更点

(semantic variation point)

语义变更点就是在元模型语义发生变更的点。它为元模型语义的解释提供了一定的自由。

讨论

语义的相同执行并不是对所有应用都适合。不同的编程语言以及不同的目的要求语义的变更，有的是微妙的，有的较大。语义变更点是个问题，因为各个建模人员和各个执行环境对特定语义的理解不能达成一致。通过只是识别和命名语义变更点，就可以避免一个系统的“正确”语义的争论。

例如，是否允许多重类元或动态类元的选择就是一个语义变更点。每种选择都是一个语义变更。其他语义变更点的例子包括一个调用是否可以返回多个值以及类在运行事件是否作为实际对象存在。

297. 语义

(semantics)

语义就是某事物的涵义及行为的正式声明。

298. 发送

(send)

即发送者对象生成一个信号实例并把它传送到接收者对象以传送信息。

发送使用依赖性把发送信号的操作或方法或者包含这样的操作或方法的类同接收这个信号的类联系起来。

见 信号(signal)。

语义

发送是对象能够执行的特殊操作。它声明一个待发送的信号，这个信号的一系列参数，以及接收这个信号的目标对象的集合。

一个对象发送一个信号到一个对象集合——通常是包含单一对象的集合。“广播”可以认为是发送一个信息到所有对象的集合，尽管为了提高效率广播可能以特殊的方式实现。如果目标对象的集合包含多个对象，信号的副本会同时发送给集合中的每个对象。如果集合是空的，没有信号被发送。这不是个错误。

生成一个新对象可以被认为是发送一个消息到工厂对象，例如类，这个对象生成新的实例并把消息发送给它作为它的“出生事件”。这为产生者同它的生成物之间的通讯提供了一种机制——出生事件可以认为是从产生者到新对象，同时带有实例化新对象的副作用。

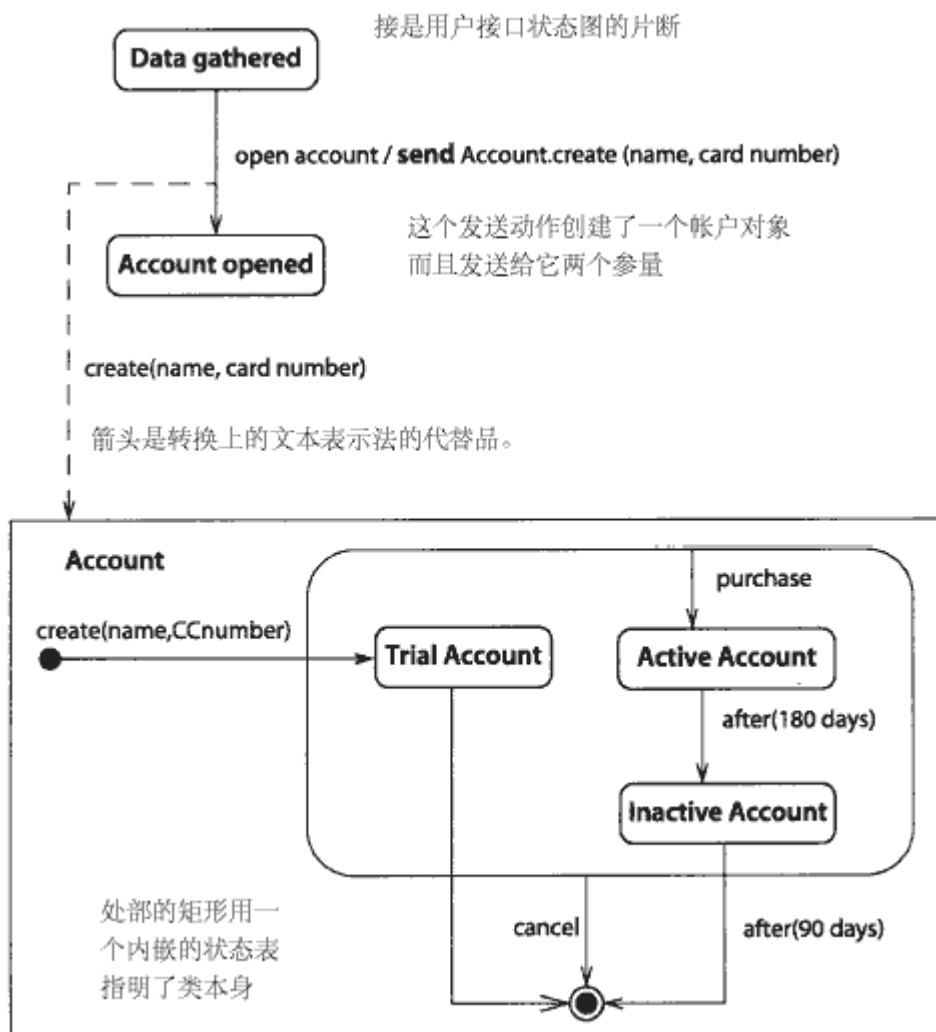


图 13-159 显示了使用文本语义和图形语义的对象生成。

如果目标语言，如 C++，不支持类作为运行时间对象，那这种方法就可以使用。在这种情况下，生成动作被编译（在其普通性上强加了一些限制—例如，类名必须是一个字面值）但是底层是相同的。

发送依赖是从这个信号的发送者到信号的接收者的使用依赖的构造型。

文本表示法

在一个转换中，尽管信号发送只是一种特殊形式的动作，但它由它自己的语法。在动作序列中，发送表达式语法为

send 目的地表达式. 目的消息名(参数列表)

关键字 send 是可选的。调用和发送可以通过消息名称的声明加以区分。但有时显式的区分是很有帮助的。

目的地表达式的计算值必须是对象集合。只有一个对象的集合是合法的。消息发送到集合中的每个对象。

目的消息名是被目标对象接收的信号或者操作的名称。那些参数是其计算值与事件或操作的声明参数相兼容的表达式。信号和操作的区别在于信号的声明在包中而操作的声明在目标类中。在内部模型里没有二义性。

举例

这个内部转换用光标位置在窗口中选择一个对象，然后发送一个 highlight 信号给它。

Right-mouse-down (location) [location in window]

/object := pick-object (location) ; send object.highlight ()

图形表示法

消息的发放也可以用图形符号来表示。

状态机之间的消息发送可以通过从发送者到接收者划一个虚线箭头来表示。箭头上标有信号名称和消息的参数表达式。状态图必须包含在代表系统里的对象或类的矩形框里。从图形上来说，状态图可以在对象符号内嵌套，或者是隐式的并在别的地方显示。状态图代表了合作对象的控制。交互作用可能是合作的角色，或者是表明类对象之间相互通讯的普通方式的类。

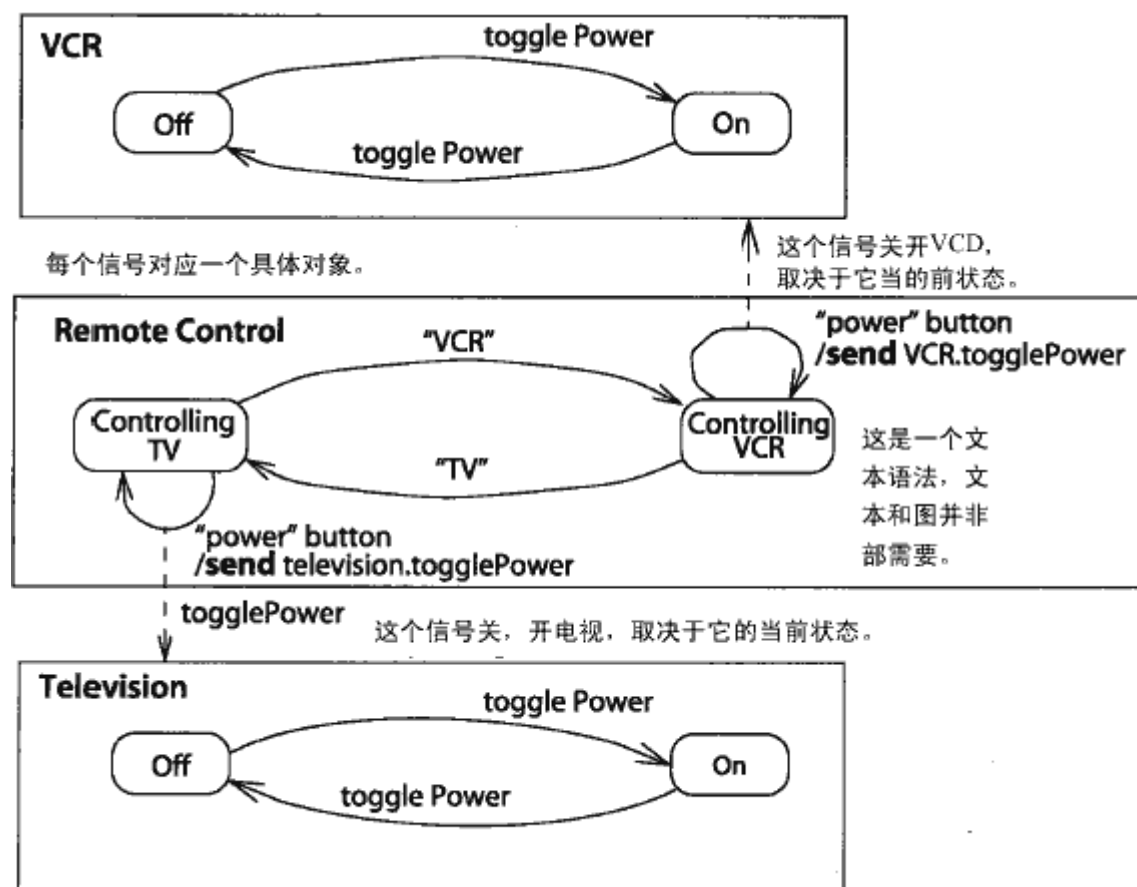


图 13-160 包含显示在三个对象之间发送信号的状态图。

应该注意这种表示法也可以用在别的图中以显示类或者对象之间的发送事件。

发送符号（在箭头的尾部）可能是一个

类 消息由这个类的对象在它声明周期的某点发送，但是具体细节没有说明

转换 消息作为激发转换的动作的一部分发送（图 13-159 和 13-160）。这是消息发送的文本语法的另一种表示法。

接收符号（在箭头的头部）可能是一个

类 消息被对象接收到并且可能在这个对象内触发一个转换。类符号可能包含一个状态图（图 13-160）。接收对象可能具有使用相同的事件作为触发的多个转换。当目标对象是动态计算出的时候，这种表示法是不可能的。在这种情况下，必须使用文本表达式。

元类 这种表示法被用来为类范围的操作-如新实例的生成-的激发建模。这样一个消息的接收会引起在它的缺省初始状态下实例化一个新对象。接收者所看到的事件可以被用来从它的

缺省初始状态触发一个转换，所以也就代表了从产生者向新对象传递信息的一种方法。

转换 这个转换必须是类里唯一使用这个事件的转换，或者至少是唯一能被这个特定消息发送所激发的转换（图 13-159）。当被触发的转换依赖于接收对象的状态时，这种表示法是不行的。在这种情况下，箭头必须画到类上。

发送依赖。发送依赖通过一个从发送信号的操作或类到接收信号的类的虚箭头表示。构造型 <sends> 附加在箭头上。

299. 发送者

(sender)

传送一个消息实例到接收对象的对象。

见 调用(call)、发送(send)

300. 顺序图

(sequence diagram)

显示对象之间以事件顺序安排的相互作用的图。它着重显示了参与相互作用的对象和所交换消息的顺序。

见 激活(activation)、合作(collaboration)、生命线(lifeline)、消息(message)

语义

顺序图代表了一个相互作用-在以时间次序安排的对象之间的通讯的集合。不同于合作图，顺序图包括时间顺序但是不包括对象联系。它可以以描述形式存在（描述所有可能的场景），也可以以实例形式存在（描述一个实际的场景）。顺序图和合作图表达了相似的信息，但是它们以不同的方式显示。

表示法

顺序图具有两个方向：垂直方向代表时间；水平方向代表参与相互作用的对象（图 13-161 和图 13-162）。通常，时间沿叶面向下延伸（如果需要，坐标轴也可以反转）。通常只有消息的顺序是重要的，但是在实时应用中，时间轴可以是一个实际的测量。对象的水平次序没有重要意义。

每个对象显示在单独的列里。一个对象符号（带有对象名称的矩形框）放置在代表生成这个对象的消息的箭头的末端，其垂直位置表示这个对象第一次生成的时间。如果一个对象在图的第一个操作之前就存在，对象符号就画在任何消息之前处在图的顶部。从对象符号画一条虚线到对象销毁的那一点（如果销毁发生在概图表示的范围内）。这条线称为生命线。一个大的 X 放在对象停止存在的那一点，即，或者放在表示销毁对象的消息的箭头的头部，或者放在对象自己销毁的那一点。对于对象活动的任何阶段，生命线加粗到两倍的实心线。这包括主动对象的整个生命和被动对象的激活—对象的某个操作执行的阶段，包括这个操作等待它所调用的操作返回的时间。如果这个操作直接活间接的递归调用它自己，另一条两倍实心线覆盖在它上面以表示双重激活（可以是多于两个）。对象的相对次序没有重要意义，尽管合理的安排它们以使消息箭头所覆盖的距离最小是有帮助的。对激活的注释可以放在附近的空白处。

每个消息显示为一个从发送消息的对象的生命线到接收消息的对象的生命线的水平箭头。在箭头相对的空白处放置一个标号以表示消息被发送的时间。在许多模型中，消息被认为是瞬时的，至少是原子 的。如果一条消息需要一定的时间才能到达，消息箭头就应该对角的向

下画以使接收时间晚于发送时间。两端都可以有标号来表示消息接收或者发送的时间。对于主动对象之间的异步控制流，以两倍实心线表示对象，而用箭头表示消息。两个消息可以同时发送，但是两个消息不能同时接收，因为无法保证同步接收。

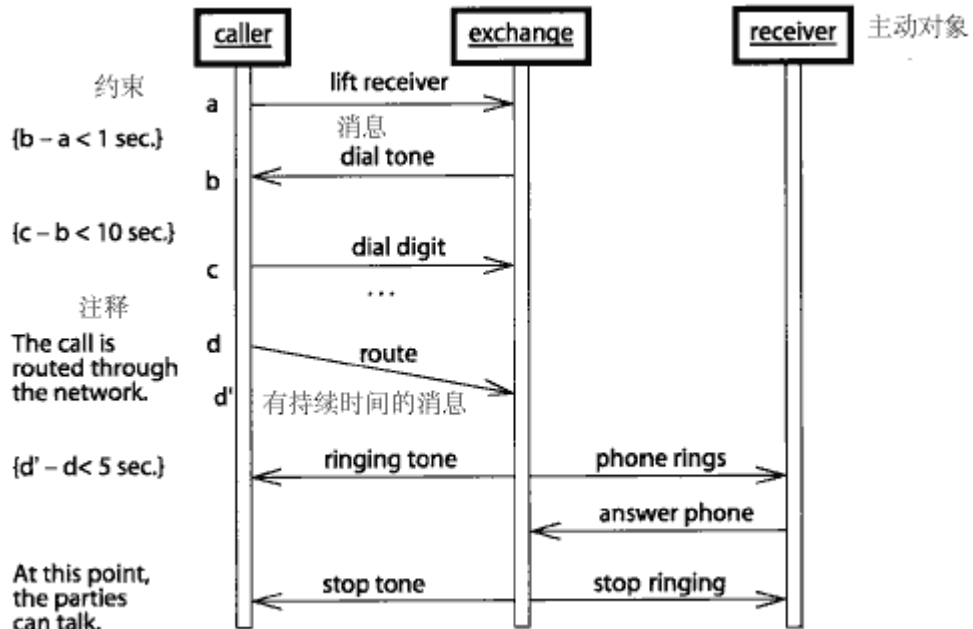


图 13-161

显示了异步顺序图。

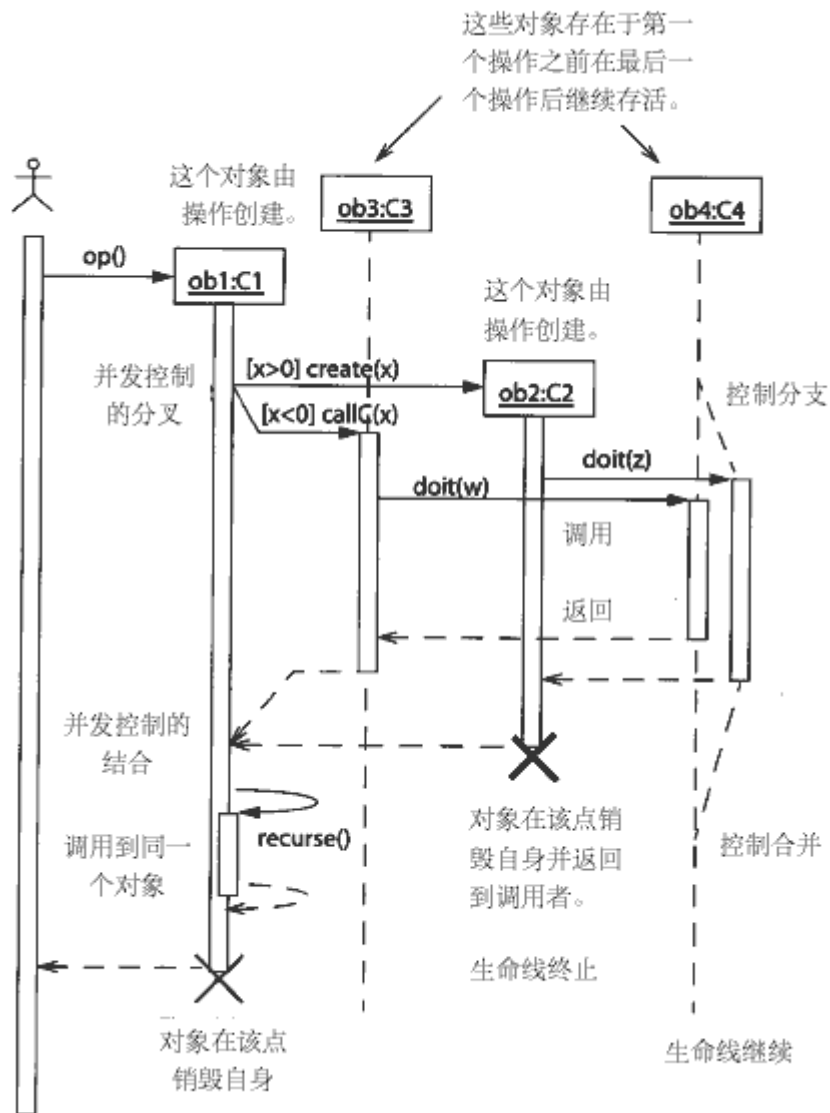


图 13-162 显示了

顺序图上的控制过程流。当为控制过程流建模时，对象产生对一个调用的控制直到返回。调用以实心箭头表示。调用箭头的头部可能激发一个活动或者是一个新的对象。返回以虚线显示。返回箭头的尾部可能结束这个活动或者对象。

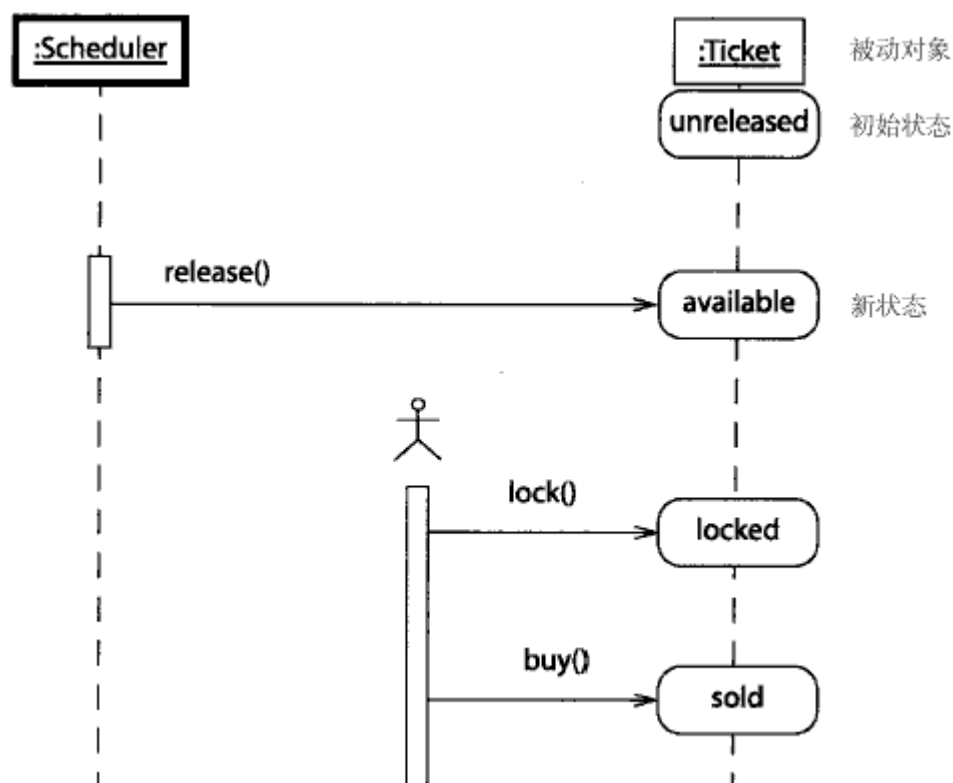


图 13-163

顺序图中的对象状态

图 13-163 显示了一张电影票的生命周期中的状态。生命线可能被状态符号中断以表示状态的改变。这对应于合作图中的变成转换。可以画一个箭头到状态符号上以表示引起状态变化的消息。

注意这种表示法的大部分都是直接从 Bushmann, Meunier, Rohnert . Sommerlad 和 Stal [Buschmann-96] 的对象消息顺序图表示法得来的, 而对象消息顺序图表示法本身又是从消息顺序图表示法继承修改而来的。

顺序图也可以以描述形式显示, 在这种方法里组成元素是角色而不是对象。这样的图显示普通的情况, 不是单个的执行。描述级的图没有下划线, 因为这里的符号代表角色不是单个的对象。

301. 顺序数

(sequence number)

在一个表示相互作用中消息的相对执行次序的合作图中, 消息标号的文本部分就是顺序数。顺序数可以表示嵌套调用中的消息的位置, 控制线程的名称, 以及条件递归执行的声明。见 合作(collaboration)、消息(message)、发送(send)

302. 信号

(signal)

对象之间异步通讯的声明。信号可以带有表示为属性的参数。

见 事件(event)、消息(message)、发送(send)

语义

信号是以对象之间显式通讯为目的的显式的命名类元。它具有一个显式的参数列表，表示为它的属性。它被显式的从一个对象发送到另外一个对象或者对象的集合。普通的信号广播可以被认为是发送一个信号到所有的对象——尽管实际上为了效率上的原因，广播通常以别的方式实现。发送者在发送的时候声明信号的参数。发送一个信号等同于初始化一个信号对象然后把它转换到目标对象的集合。信号的接收是为了在接收者的状态机中激发转换。发送到对象集合的信号可能在每个对象中独立的激发零个或者一个转换。信号是对象之间异步通讯的显式方式。要进行同步通讯，必须使用两个信号，每个方向用一个。

信号是可泛化的元素，子信号从父信号继承来。它继承父亲的属性，也可以增加它自己的属性。子信号可以激发声明为使用它的祖先信号的转换。

信号声明在它被声明的包里具有范围。它没有被限制在单个类里。

类和接口都可以声明它准备处理的信号。这种声明是一个接收，它可能包含对信号被接收是期望的结果的声明。这个声明具有说明它是否是多态的一个属性。如果它是多态的，它的后代可以处理这个信号，这就可能会使这个信号无法到达现在的类。如果它不是多态的，它的后代都不能截获这个信号的处理。

信号是一种类元，可以访问和修改属性的操作。所有的信号共享隐式的操作：发送。

Send(目标集合)

信号被发送到目标集合里的每个对象。

表示法

构造型关键字<signal> 放在具有某信号名称的操作声明前面以表示类或者接口接收这个信号。信号的参数包含在在声明中。声明不一定要有返回类型。信号的声明可以表示为一个类符号的构造型。关键字<signal>出现在信号名称上面的矩形框里。信号的参数作为属性出现在属性部分。操作部分可能包含访问操作。

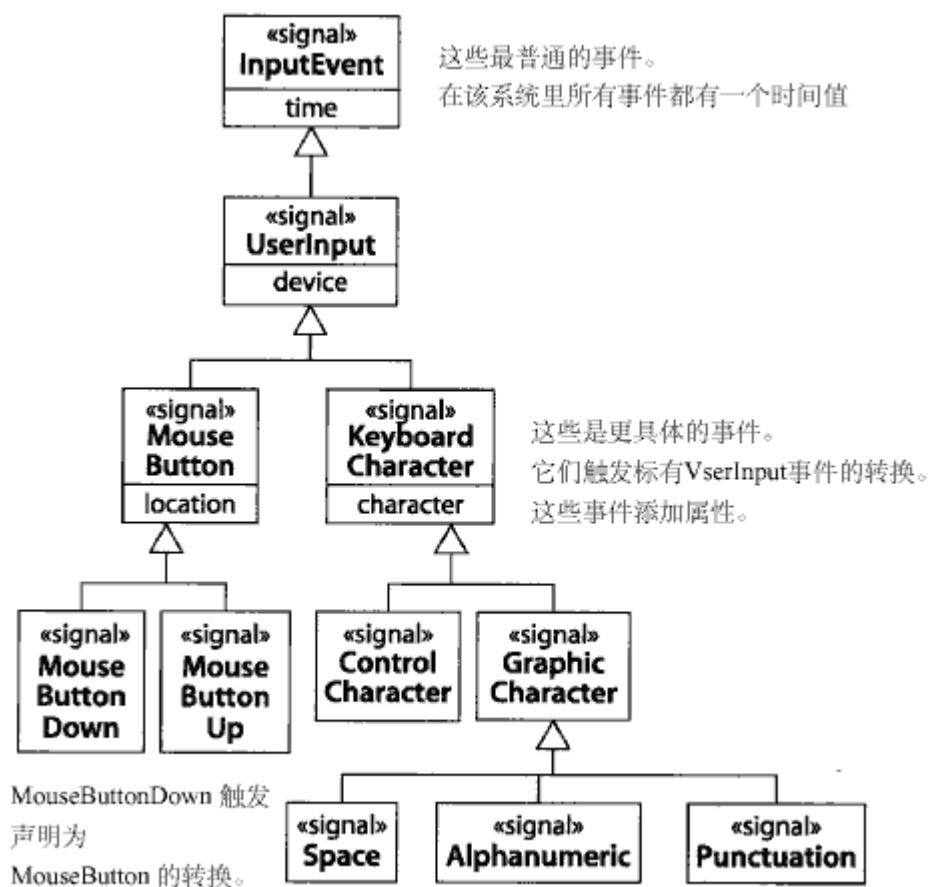


图 13-164 显示了使用泛化表示法把一个子信号联系到它的父信号上。子信号继承它的祖先的参数同时也可以增加自己的参数。例如，信号 MouseButtonDown 具有属性 Time, device, location。

要使用信号作为一个转换的触发，使用下面的语法：

事件名称（参数列表）

而参数列表具有下面的语法：

参数名称：类型表达式

信号参数被声明为可以带有初始值的属性，这个初始值可以在初始化或者发送时被覆盖。如果一个信号实例被生成，初始化，然后发送到一个对象，这时就使用初始值。如果信号使用操作调用语法发送，那初始值就是信号参数的缺省值。

讨论

信号是对象之间最基础的通讯，比过程调用具有更为简单和清楚的语义。信号内在的就是从一个对象到另一对象的单方向异步通讯，所有的信息通过值来传递。它适合于为分布式并发系统建模。

为建立同步通讯，使用一对信号，每个方向使用一个信号。一个调用可以认为是带有隐式返回指针参数的信号。

303. 信号事件

(signal event)

即一个对象对发送给它的信号的接收事件，它可能会在接收对象的状态机内触发转换。

304. 特征

(signature)

特征就是行为特征的名称和参数属性，比如操作或者信号。特征带有可选的返回类型（操作有，而信号没有）。

语义

操作的特征是它的声明的一部分。一些（不是全部）特征被用来匹配操作和方法以检查抵触或者重载。为达到这个目的，我们使用操作的名称和参数类型的顺序列表，但是不包括参数名称和方向，返回参数也被排除在外。如果两个特征匹配但是其他的属性不一致（例如，一个 in 参数对应一个 out 参数），那声明出现抵触，模型就是错误的。

305. 简单状态

(simple state)

其中没有嵌套状态的状态。嵌套状态的集合形成一颗树而简单状态就是树叶。简单状态没有子结构。它可能具有内部转换，进入动作和退出动作。对比：复合状态。

306. 简单转换

(simple transition)

具有一个源状态和一个目标状态的转换。它代表了对独占状态区域内的状态转换事件的响应。它的执行结构不会改变并发的数目。

307. 简单类元

(simple classification)

简单类元就是每个对象都恰好有一个直接类的执行体制。它是大多数面向对象编程语言的执行模型。是否允许单一类元还是多重类元是一个语义变更点。

308. 单一继承

(simple inheritance)

每个对象只允许有一个父亲的泛化的语义变更。是否允许单一继承或者多重继承是一个语义变更点。

309. 单实例类

(singleton)

单实例类就是只有一个实例的类（通过声明）。单实例类是在面向对象的框架内在应用中代表全局信息的一种方式。

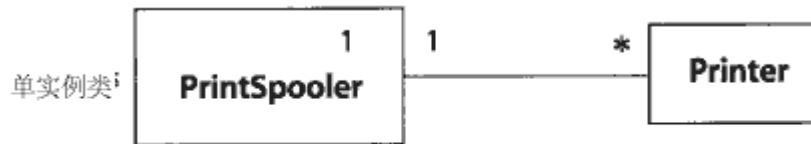
语义

每个应用必须有至少一个单实例类（通常是隐式的）以为应用建立语境。通常，这个单实例

类等同于应用本身，通过计算机里的控制栈和地址空间来实现。

表示法

单实例类以右上角标有一个小“1”的类符号来表示（图 13-165）。



这个应用有唯一的印刷筒但有许多由它控制的印刷机。

这个值代表了系统 里类的多重性。

310. 快照

(snapshot)

快照就是在执行过程中的某时刻，形成系统的配置的对象，连接和值的集合。

311. 源范围

(source scope)

插槽被实例拥有还是被类拥有的指示器。

见 范围(scope)

312. 源状态

(source state)

状态机里转换出发的那个状态。转换应用到源状态上。如果一个对象在这个状态或者在嵌套在源状态里面的状态中，转换就有可能被激发。

313. 特化

(specialization)

特化就是通过增加子对象产生对一个模型元素的更为特殊的描述。相反的关系就是泛化，泛化也被用来作为特殊元素和一般元素之间关系的名称，因为没有更为合适的术语。子元素是对父元素的特化。相反，父元素是对子元素的泛化。

见 泛化(generalization)

314. 声明

(specification)

某事物是什末或者做什末的断言式的描述。例如，用例或者接口就是一个声明。对比：实现

315. 建模阶段

(stages of modeling)

在设计和建立一个系统的过程中，一个元素或者模型所经历的开发状态。

见 开发过程(development process)

讨论

综合的开发效果可以划分为重点不同的活动。这些活动不是顺序执行，相反，它们是在开发过程的阶段中递归的执行。分析阶段涉及捕获需求和理解系统的需要。设计阶段是在数据结构，算法以及存在的系统的限制下，产生对这个问题一个实际可行的解决方法。实现阶段涉及在可执行的语言或者介质上构造解决方案（比如数据库或者数字硬件）。配置阶段涉及把解决方案在一特定的物理环境中付诸实施。这种划分方法可能有点武断，并不总是很清楚，但是它保持了有用的指导意义。

但是，这种开发的观点不能等同于开发过程的顺序阶段。在传统的瀑布过程中，它们确实是不同的阶段。在更为现代化的递归开发过程中，它们不能完全区分。在某时间点上，开发活动可能存在于不同的级别，所以它们最好被理解为需要在系统的每个元素上执行的不同的任务，但不是同时执行。

想象下一组建筑物，它们具有各自的地基，墙壁和房顶；必须为所有建筑物完成所有这些东西，但不是所有的都同时完成。通常，每个建筑的各个部分是按顺序完成的，。但是，有时房顶可以在所有的墙壁完成之前开始。墙壁和房顶的区别偶尔也会消失——考虑一下建在地面上的圆顶。

一些 UML 元素是为开发的所有阶段准备的。别的元素是以设计或者实现为目的，它们只会在模型足够完善时才出现。例如，属性和操作的可见性声明倾向于在设计阶段出现。在分析阶段主要包括公共成员。

讨论

瀑布开发过程被分为各个阶段，每个阶段在整个系统上执行一次。传统的阶段包括分析，设计，实现和配置。但在一个递归过程中，整个系统的开发不是以互锁的步骤进行的。元素可能以不同的进度开发，每个元素在开发过程中经过相同的阶段，但是不同的元素处以不同的速度进行，所以系统作为一个整体不是处在任何一个阶段。

每个建模阶段处理必须理解和建立模型的领域。早期的阶段捕获更为逻辑和抽象的属性。后期的阶段更侧重于实现和执行。分析捕捉系统的需求和专业词汇。涉及捕捉理想条件下的抽象实现的算法和数据结构。它也可能涉及到效率，计算复杂性，以及为建立一个支撑系统的软件工程方面的考虑。实现在真实的编程语言和真实的条件下为系统产生一个操作描述。包括真实语言的缺陷和把系统分解为可以独立开发和存储的部分。运行时间处理资源的并发，计算环境，以及大规模运行。

UML 含有一系列适合于各个不同开发阶段的结构。一些结构（例如关联和状态）对所有的阶段都是有意义的，一些结构（例如导航性和可见性）在设计阶段是有意义的但在分析阶段只展示一些不必要的实现细节。这并不排除在工作的较早阶段对它们进行定义。一些结构（例如特定的编程语言语法）只在实现阶段有意义，如果过早的引入会妨碍开发过程。模型在开发过程中会改变。一个 UML 模型在开发的不同阶段呈现不同的形式，。着重于不同的 UML 结构。建模时首先应该理解不是所有的结构都在所有阶段有意义。

见 开发过程(development process)，可以找到关于建模阶段和开发阶段之间联系的讨论。

316. 状态

(state)

对象的生命中的满足一定条件，执行一定操作，或者等待某事件的条件或者情况。

见 活动(activity)、活动图(activity graph)、复合状态(composite state)、进入动作(entry action)、退出动作(exit action)、结束状态(final state)、内部转换(internal transition)、伪状态(pseudostate)、状态机(state machine)、子状态机(submachine)、同步状态(synch state)、转换(transition)

语义

一个对象在它的生命周期里有一系列的状态。对象保持在某个状态一段有限的时间。为了方便可以引入虚设的状态，它们执行琐屑的动作然后退出。但是这并非状态的主要目的，而且虚设的状态可以被去掉，尽管它们对于避免重复是有用的。

状态包含在状态机里，状态机描述对象响应事件而发展的历史情况。每个状态机描述某个类的对象的行为。每个类可以有一个状态机。转换描述了处于某状态的对象对事件的接收作出的响应：对象执行一个付在转换上的可选的动作而变到一个新的状态。每个状态有自己的转换集合。

动作是原子的，不能被中断。动作依附于转换—状态的改变，而转换本身也原子的不能中断。即将触发的活动可能和一个状态关联。这样的活动被声明为嵌套的状态机或者是一个 Do 表达式。即将触发的活动可以以一对动作表示，一个在进入这个状态时激发活动的动作和一个在从这个状态退出时结束这个活动的动作。

状态可以分组而成为复合状态。复合状态上的任何转换会影响里面的所有状态，所以以相同的形式影响很多子状态的事件可以通过一个转换处理。复合状态可以是顺序的或者并行的。在顺序复合状态中只有一个状态可以是活动的。在并发复合状态中，所有的状态同时处于活动。

为促进封装，复合状态可以具有初始状态和结束到它的状态。它们是伪状态，目的是为了优化状态机的结构。到复合状态的转换代表初始状态的转换，这等同于直接到它的初始状态的转换，但是这个初始状态可以在外部使用而不用知道它的内部结构。到复合状态里的结束状态的转换代表了在这个闭合状态里活动的完成。在闭合状态里的活动的完成激发这个闭合状态上的活动事件的完成，并引发在这个闭合状态上的完成转换。完成转换是没有显式触发事件的转换（或者，更精确的说，尽管没有显式建模，它以这个完成事件作为隐式触发。）。对象的最外面的状态的完成对应它的死亡。

如果状态是并发的复合状态，所有它的并发子区域必须在复合状态上的完成事件发生前完成。换句话说，从复合并发状态触发的完成转换代表它的所有并发子线程的控制结合。它等待所有的子线程完成才进行。

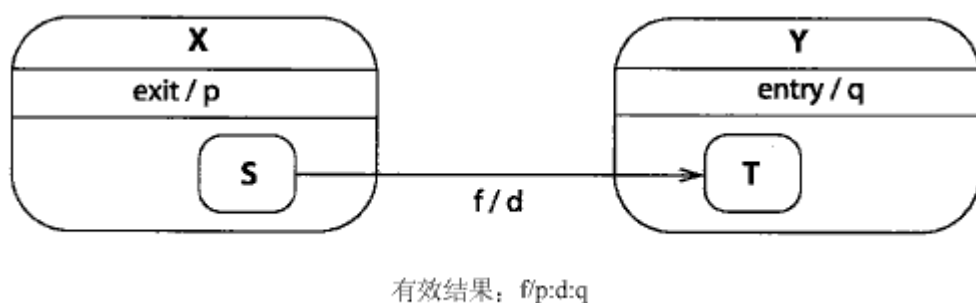
结构

状态具有下列部：

名称。即状态的名称，它必须在闭合状态中保持唯一。名称可以省略，这样就生成一个匿名状态。任何数目的不同匿名状态可以共存。一个嵌套的状态可以通过它的路径名称确定（如果所有的闭合状态都有名称）。

子状态。如果一个状态机具有嵌套的子结构，它就被称为复合状态。复合状态或者是分离的子状态构成的网络（也就是说，依次活动的子状态）或者是并发子状态的集合（也就是说，并发活动的子状态）。没有子结构的状态（出去可能的内部动作）是一个简单状态。

进入和退出动作。状态可能具有进入和退出动作。这些动作的目的是封装这个状态，这样就可以不必知道状态的内部状态而在外部使用它。当进入状态时，进入动作被执行，它在任何附加在进入转换上的动作之后而在任何状态的内部活动之前执行。状态退出时执行退出动作，它在任何内部活动完成之后而在任何付在离开转换上的动作之前执行。在经过几个状态范围的转换上，几个进入和退出动作可能以嵌套的方式执行。首先，退出动作被执行，从最内层的状态开始向最外层的状态进行，然后，转换上的动作被执行，之后进入动作被执行，从最外层的状态开始以最内层的状态结束。



图

13-166 显示了激发一个经过几个状态范围的转换的结果。进入和退出动作不能通过任何方式避免即使有异常发生。它们为状态机的行为生命提供了一种封装机制，并且能够保证必要的动作在任何情况下都能执行。

内部活动。状态可以包含描述为表达式的内部活动。当状态进入时，在进入动作完成之后活动就开始。如果活动结束，状态就完成。然后一个从这个状态出发的转换被触发。否则，状态等待触发转换以引起状态的改变。如果在活动正在执行时转换触发，活动被结束并且退出动作被执行。

内部转换。状态可能包含一系列的内部转换，它们除了没有目标状态不能引起状态转换外其他的和普通转换相象。如果对象的事件在对象正处在拥有转换的状态时发生，那内部转换上的动作被执行，但是没有状态的改变也没有进入和退出动作发生，即使内部转换在闭合的状态里声明（因为状态没有改变）。这一点于自转换不同，在后者中，一个从一个状态到同一个状态的外部转换发生，结果会执行所有嵌在具有自转换的状态里的状态的退出动作，执行它自身的退出动作，执行它的进入动作。在转向当前状态的自转换上，动作被执行，退出然后重新进入。如果当前状态的闭合状态的自转换激发，那结束状态就是闭合状态自己，而不是当前状态。换句话说，自转换可以强制从嵌套状态退出，但是内部转换不能。

子状态机。状态体可以代表通过名称引用的分离的状态机的副本。被引用的状态机被称为子状态机因为它被嵌套在更大的状态机里，产生引用的状态被称为子状态机状态。子状态机可以附加在为动作提供语境的类上，例如可以读写的属性。子状态机的目的是在很多状态机里重用以避免重复相同的状态机的片段。子状态机是一种状态机的子路线。

在子状态机的引用状态里，子状态机通过带有可能的参数列表的名称引用。这个名称必须是一个具有初始和结束状态的状态机的名称。如果子状态机在它的初始转换上有参数，那参数列表必须具有匹配的参数。当进入子状态机时，首先执行进入动作，然后从初始状态开始执行子状态机。当子状态机到达它的结束状态时，这个子状态机的任何退出动作被执行。这个子状态机就认为是执行完毕，可能会引起以隐式的完成活动为基础的转换。

到子状态机的引用状态的转换激活目标子状态机的初始状态。但是有时设计转向子状态机里其他的状态的转换。桩状态是一个放在子状态机引用状态里的伪状态。转换可以从主状态机里的其他状态连向桩状态。如果转向状态的转换激发，子状态机副本里的引用状态变成活动的。

子状态机代表状态里嵌套可中断的活动。这等同于以唯一的子状态机的副本代替子状态机状态。不用提供状态机，而可以在子状态机上附加过程表达式（这时一种活动）。活动可以认为是一系列状态的定义，每个原始表达式定义一个状态，在任何两步之间都可以中断。它不同于动作，动作是原子和不可中断的。

动态并发。活动状态和子状态机状态可能具有多重性和并发性表达式。多重性 说明了状态

的多少个副本可以并发执行。普通情况是仅为一的多重性，意味着这个状态代表了普通的控制线程。如果多重性的值没有固定，这就意味着执行的数目在运行时间动态的确定。例如，值 1..5 意味着从一到五份活动的副本并发执行。如果存在并发性表达式（如果并发性不是一，那这就是必须的），那在运行时间它必须在参数列表的集合上计算。集合的基数表示状态的并发活动的数目。每个状态接收不同的参数值列表作为它的当前事件的值。活动的动作可以访问当前事件的值。当所有的执行都已经完成，动态并发状态被认为是完成，执行转到下一个状态。这种能力是为了活动图。

可推迟事件。状态里推迟发生的状态的列表，如果它们不触发转换，直到它们触发转换或者系统产生一个到它们不被推迟的状态的转换，它们才被重新执行。这种推迟事件的实现包含内部事件的队列。

表示法

状态显示为圆角矩形。它可能有一个或者多个部分。这些部分是可选的。可以包含下面的部分。

名称部分。容纳状态的（可选）名称作为一个字符串。没有名称的状态是匿名的，而且互不相同。但是不能在同一个图里重复相同的命名状态符号，因为这是使人混淆的。

嵌套状态。显示复合状态本身的由附属嵌套的状态构成的状态图。状态图在外部状态的范围里画出。转换可能直接连接到嵌套状态，还可以连到外部状态的范围。

在互斥的区域里，子状态直接在复合状态里画出。在并发的区域里，并发状态符号以虚线分为子区域（也就是，它是平铺的）。

细节和例子可参看复合状态。

内部转换部分。容纳一系列活动或者动作。这些活动或者动作是在对象处于该状态时，接收到事件而作出响应执行的，结果没有状态改变。内部转换具有下面的形式

事件名称（参数表）[监护条件]/动作表达式

动作表达式可以使用拥有对象的属性和连接以及进入转换的参数（如果它们出现在所有的进入转换里）。

参数列表（包括圆括弧）如果没参数就可以省略。监护条件（包括方括弧）和动作表达式（包括斜杠）是可选的。

进入和退出动作使用相同的形式但是它们使用不能用作事件名称的相反的词汇：进入和退出。

进入/动作表达式

退出/动作表达式

进入和退出动作不能有参数或者监护条件（因为它们是隐式激活的，而不是显式调用）。为了在进入动作上获得参数，当前事件可以通过动作访问。这一点在获得新对象的生成参数时特别有用。

保留动作名称 defer 表示在状态或者子状态里可以推迟的事件。内部转换不能有监护条件或者动作。

事件名称/defer

保留字 do 代表非原子活动的表达式。

Do/活动表达式

子状态机引用状态。嵌套子状态机的激发通过状态符号体里的具有下面形式的 符号串显示。

Include / 状态机名称（参数列表）

Do-活动和子状态机都是描述非原子的计算，这些计算通常运行到它们结束但是可以被激发转换的事件中断。

举例

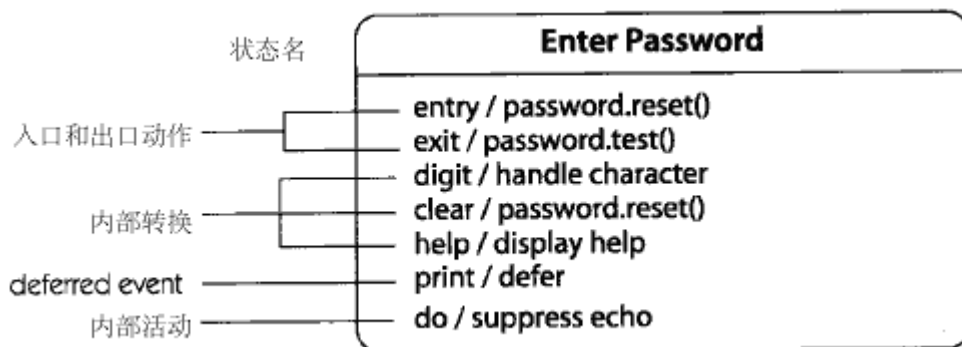
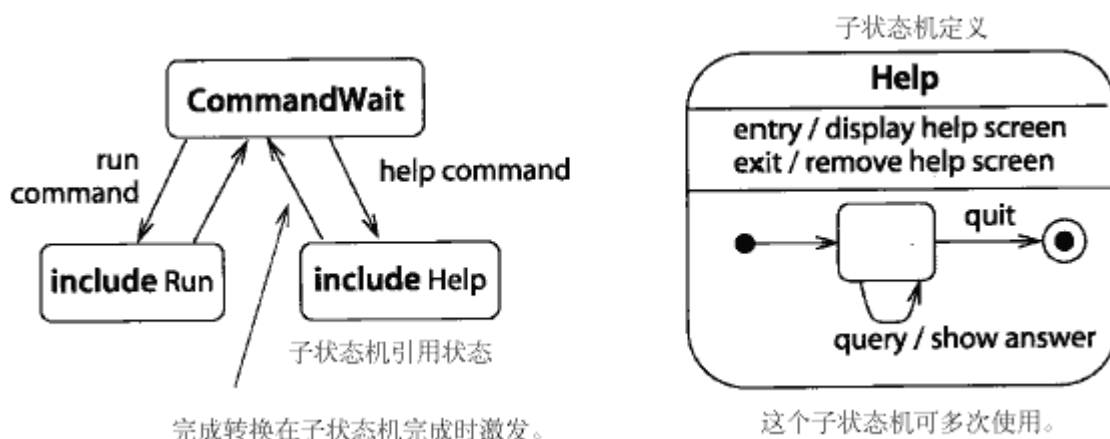


图 13-167

显示了带有内部转换的状态。



这个子状态机可多次使用。

图 13-168 显示了子状态机的声明和使用。

动态并发。具有不为 1 的值的动态并发以状态符号右上角的多重性符号串表示。对于普通顺序的执行，这个符号串不应该被包含。这种表示法主要为了活动图而在状态图里应该尽量避免。

317. 状态机

(state machine)

对象或者交互在其声明周期里为响应事件而经历的状态的顺序的声明，连同它的响应事件。状态机附加在一个源类，合作或者方法上，声明源元素实例的行为。

见活动图 (activity graph)、复合状态 (composite state)、事件 (event)、伪状态 (pseudostate)、状态 (state)、转换 (transition)

语义

状态机是一个状态和转换的图，描述了某类元的实例对事件接收的响应。状态机可以附加在一个类元上，例如类或者用例，还可以附加在合作和方法上。状态机所附的元素被称为状态机的母机。

一个完整的状态机是一个已经被分解为子状态的复合状态。最里面的简单状态没有子状态。

状态机执行语义 (State machine execution semantics)

状态机执行语义在本文的其他部分进行讨论。注意下面的部分描述状态机执行的语义效果不应该被认为是一种实现方法。有很多方式实现这些语义，。多数语义在其他的文章里描述，但是为了方便我们把它收集在这里。

在对象或者其他实例的状态机的活动状态配置里,在任何时候都存在一个或者多个活动的状态。如果一个状态是活动的,那离开这个状态的转换可能会激发,引起一个动作的执行,使得一个状态代替原来的状态。多个活动的叶状态表示内部并发性。状态机的结构和状态的转换对可以并发活动的状态施加了限制。简单的说,如果一个顺序复合状态处于活动,只有一个互斥的直接子状态必须处于活动。如果一个并发复合状态处于活动,每个直接子状态都必须处于活动。

转换触发和动作(Transition firing and action)

首先作一个基本的假设:状态机在某一时刻处理某个事件而在处理另外的事件之前必须完成这个事件的结果。也就是说,事件处理过程中,事件之间不能相互作用。这就是“运行到完成”处理方法。这并不意味着所有的计算都是不能中断的。一个通常的扩展计算可以分为一系列原子步骤,在任何步骤之间外部事件可以中断这个计算。这与计算机里的物理情况非常相似,中断可以发生在分离的小步骤之间。

一个推论假设是事件是异步的。两个事件不能在完全相同的时间发生—更为精确的说,如果两个时间恰在相同的时间发生,这只是巧合,可以用任何相对次序处理它们而不会丢失任何一般性。不同的执行次序所产生的结果是不同的—竞争条件是并发系统的一个重要特性—但是不能在分布式系统里假定同时性。任何作这个假定的计算在逻辑和物理上都存在缺陷。并发执行要求在分布式系统里的独立性。

概念上来讲,动作是瞬间的,没有两个事件是同时的。在一个具体的实现里,动作的执行需要一定的时间,但是重要的是动作是原子而不可中断的(概念上)。如果一个对象在执行动作的期间接收到一个事件,这个事件就被放到一个队列中直到动作执行完成。

只有在没有动作被执行时才会处理事件。如果动作发送一个信号到另外一个对象,那这个信号的接收不是同步的。它在动作和转换完成后象另外一个事件一样被处理。对一个操作的调用会挂起调用者直到操作被执行。它可以被实现为触发接收者的状态机的方法或者调用事件,可由接收者选择。为避免长时间不能处理事件,动作应该简单一点。动作不应该为受保护区域或者长时间可中断计算建模,它们应该设计为子状态机或者是嵌套活动状态。这允许事件处理,也允许嵌套计算被中断。如果在一个真实的系统里包含一个长时间的动作,那事件有可能无法及时处理。这就是糟糕的模型后果。动作与可能发生的事件所要求的响应时间相比必须简短。

当对象没有执行动作时,它应该立即处理它所接收的事件。概念上来说,动作是瞬间的,但是实际上它需要一定的时间,所以新的时间必须放在对象的一个队列里。如果队列里没有事件,对象会等待直到有事件出现然后处理它。概念上来说,对象每次只处理一个事件。这不会称为限制因为动作被认为时原子的,十分简短。在实际的实现里,事件可能以确定的次序存放在队列里。但是,UML 语义并没有声明处理并发事件的次序,建模者也不应该假定。如果事件必须以某一特定的次序处理,那状态机必须合理建造以强制实施这种次序。物理实现应该选择一些简单的排序规则。

在对象处理事件时,它的活动状态配置可能包含一个或者多个活动并发状态。每个状态接收一份独立的事件副本并独立的响应。并发状态的转换独立触发。一个子状态可以改变而不影响其他的状态,有一种例外的情况就是负责转换,例如分叉或者结合(在后面描述)。

对于对象的每个活动状态,状态的离开转换作为触发的候选者。如果类型与候选转换的触发事件相同或者是它的子孙事件被处理,那候选转换就会触发。转换不会被祖先事件所触发。当事件被处理而激发一个转换时,监护条件被计算求值。如果监护条件的值为真,转换就被允许。监护条件的布尔表达式中可能包含触发事件的参数,以及对象的属性。应该注意监护表达式不可以产生副作用。也就是说,它们不能改变对象的状态或者系统的其余部分。所以,

它们的计算次序与结果无关。只有处理事件时才计算监护条件。如果它的计算值为假，如果其中的变量在以后改变了值，也不会重新计算。

为构造复杂条件，可以用多个分段给转换建模。第一个分段有触发事件，紧接着是具有监护条件的分叉树。树的中间节点是伪状态，是为构造转换而存在的假状态，但是它们在运行到完成步骤的末尾不能保持活动。每个经过分段树的可能路径被认为是独立的转换，独立的可执行。每个分段不能单独激发。一系列分段上的监护条件必须为真否则转换（包括它的所有分段）根本不会激发。实际上，分支点上的监护条件经常分割可能的结果。所以，一个实际的实现可以每次处理多段转换的一个步骤，但不是总是如此。

如果没有转换被允许，事件就被忽略。这不是错误。如果恰有一个转换被允许，它就会激发。如果来自单个状态的多个转换被允许，它们中的一个被允许。如果没有声明任何的限制，那选择就是不确定的。不能假定选择是公平的，可以预测的，或者是随机的。实际的实现可能会提供解决冲突的规则，但是建模者应该作出显式的意图，而不应该单纯依赖这些规则。不论是否有转换触发，事件都消灭。

离开一个活动状态的转换有资格被触发。另外，包含活动状态的复合状态是触发的候选者。这可以认为是通过嵌套状态而进行的转换继承，类似于通过子类进行的操作继承。只有内部状态上没有转换激发时，外部状态上的转换才有资格激发。否则，外部转换会被内部转换掩盖。

当转换触发时，附加在它上面的任何动作都会执行。动作表达式可以使用触发事件的参数以及可以到达的母对象(owning object)的属性和值。并发状态应该是独立的，应该在不同的值集合上作用。任何相互作用应该使用信号显式进行。如果两个并发状态必须同时访问一个共享的资源，它们必须显式的向资源发送信号，资源作出仲裁。具体的实现里可能会去掉这样的显式的通讯，但是必须小心防止出现无意义或者危险的冲突。并发动作确实访问了共享值，那结果是不确定的。

如果穿过复合状态的范围的转换被激发，进入或者退出动作可能会被执行。当转换的源状态和目标状态处在不同的复合状态时就会发生范围穿过。当激发的转换是从一个外部复合状态继承来的而强制对象从一个或多个内部状态退出时，也会发生范围穿过。注意内部转换不会引起状态的改变所以从来不会引发进入或者退出动作。

为确定正在执行的进入和退出动作，找出对象的当前活动状态（可能嵌套在具有该转换的复合状态里）和转换的目标状态。然后找到封装了当前状态和目标状态的最内层复合状态。把它叫做公共祖先。当前状态和直到公共祖先的任何闭合状态（但不包括公共祖先）的退出动作被执行，最内层的首先执行。然后转换之上的动作执行。在这之后，目标状态和直到公共祖先的任何闭合状态（但不包含公共祖先）的进入动作被执行，外层的首先执行。换句话说，每次从一个状态退出直到到达公共祖先，再依次进入各个状态直到到达目的状态。公共祖先上的进入和退出动作不被执行，因为它没有被改变。这个过程保证每个状态都被很好的封装。转换上的动作在任何退出动作执行完毕后而在任何进入动作执行之前执行。

注意自转换（一个到其自身的转换）的激发会引起可能处于活动（该转换可能从一个封装的复合状态继承而来）的源状态的任何嵌套状态的退出。这还会引起源状态的退出动作的执行然后是它的进入动作。也就是说，状态退出然后重新进入。如果这不是期望的结果，那应该在这个状态里使用内部转换。这不会引起状态的改变，即使活动状态嵌套在具有这个转换的状态里。

在运行到完成步骤的执行过程中，所有的动作可以访问一个隐式的当前事件，该事件是引发运行到完成序列里的第一个转换的事件。因为可能存在多个可以导致一个动作的执行的的事件，动作可以在当前事件的类型上作出区分（象在 Ada 或者多态操作）以执行可选的代码

分支。

在所有的动作执行完毕，原来的当前状态不在活动（除非它是目标状态），转换的目标状态处于活动，额外的事件可以被处理。

可以把转换构造成有几个其中间节点是结合状态的分段。每个分段具有自己的动作。这些动作可能和整个转换的进入和退出动作产生 交错。对于进入和退出动作，如果分段是一个完整的转换，转换分段上的每个动作在其应该发生的位置发生。参看图 13-167, 可以发现一个示例。

内部转换(Internal transitions)

一个内部转换具有源状态而没有目标状态。它的激发确实不会引起状态的 改变，即使激活的转换是从一个封装状态继承而来。因为状态没有改变，就没有进入和退出动作被执行。内部转换的唯一结果就是执行它的动作。激发一个内部转换的条件和激发外部转换的条件是相同的。

注意内部转换的激发可能会掩盖使用相同的事件的外部转换。所以，有时定义一个没有动作的内部转换是有目的的。如上所述，在顺序区域里每个事件只激发一个转换，而内部转换具有比外部转换更高的优先权。

内部转换对于处理没有状态改变的事件方面是有用的。

初始状态和结束状态(Initial and final states)

为封装状态经常可以使状态的内部和外部分离。也可以把一个转换连到一个复合状态上而不必知道状态的内部结构。这可以通过使用初始状态和结束状态来完成。状态可能具有一个初始状态和一个结束状态。初始状态是一个伪状态——一个和普通状态有连接的假状态——对象不可能保持在初始状态。对象可以保持在结束状态，但是结束状态不能有任何显式的触发转换；它的目的是为激发封装状态上的完成转换。初始状态必须有一个出发的完成转换。如果存在多个出发的转换，它们必须都缺少触发，而监护条件必须分离可能的值。也就是说，当初始状态被激发时，有且仅有一个出发的转换被触发。一个对象从不会保持在初始状态，而会立刻转换到一个普通的状态。

如果一个复合状态有初始状态，那转换可以直接连接到复合状态作为目标。任何到复合状态的转换都隐式的是一个到复合状态的初始状态的转换。如果复合状态没有初始状态，转换不能把复合状态作为目标。它们必须直接连接到子状态。一个具有初始状态的状态可能有直接连到内部状态的转换，也可以有直接连到复合状态的转换。

如果复合状态具有结束状态，那它可能是一个或者多个出发完成转换的源，出发完成转换也就是缺乏显式事件触发的转换。完成转换是由状态活动的完成隐式允许的转换。一个到结束状态的转换意味着复合状态执行完成。当一个对象转换到结束状态，离开封装的复合状态的完成转换在其监护条件被满足的情况下允许激发。

复合状态也可以拥有出发的转换——即具有显式的事件触发的转换。如果一个引发这种转换的事件发生，状态里的任何正在进行的活动（在任何的嵌套深度）都会被终结，被终结的嵌套状态的退出动作被执行，转换被处理。这样的转换通常用来为异常和错误条件建模。

复合转换 (complex transition)

进入并发复合状态的转换意味着一个进入它的所有并发子状态的转换。这可以以两种方式发生。

一个转换可以由多个目标状态，每个并发子状态一个。注意这样的分叉转换仍然只有一个触发事件，监护条件和动作。这是直接声明了每个目标状态的显式的进入复合状态的转换。这代表了一个进入并发子线程的显式控制分叉。

转换可以省略一个或者多个并发子状态的目标，或者它把复合转换本身作为目标。在这种情

况下，每个被省略的子状态必须有初始状态以指明它的缺省激发状态。否则，状态机的建造是不好的。如果复合转换激发，显式的目标并发子状态将处于活动，其他的并发子状态的初始状态也处于活动。简单的说，任何进入并发子状态的转换暗示着进入一切没有显式说明的别的对等并发子状态的初始状态的转换。进入复合状态本身的转换暗示着进入它的每个并发区域的初始状态的转换。如一个并发复合状态处于活动，那它的每个子区域都处于活动。类似的，从任何并发子状态出发的转换暗示着从所有子状态出发的转换。如果事件的发生引起这样的转换激发，其余子状态的活动被终结，他们执行退出动作，转换自己的动作被执行，目标状态变成活动的，这样减少了活动并发状态的数目。

到一个并发子状态的结束状态的转换不会强制终结别的并发子状态（这不是并发子状态外的转换）。当所有的并发子状态到达他们的结束状态，封装复合状态应该已经完成他的活动，任何离开复合状态的完成转换都允许激发。

复杂转换可以具有多个源状态和多个目标状态。在这种情况下，它的行为是上面所述的分叉和结合的综合。

历史状态(History state)

复合状态可能包含历史状态，历史状态本身是个伪状态。如果一个被继承的转换引起从复合状态的自动退出，状态会记住当强制性退出发生时处于活动的状态。到复合状态里的历史伪状态的转换表示被记住的状态要重新建立。到别的状态或者封装状态本身的显式转换不能使历史机制和通常的转换规则适用。但是，复合状态的初始状态可以连接到历史状态。在这种情况下，到复合状态的转换确实（非直接）激发历史机制。历史状态可以有一个没有监护条件的出发完成转换；转换的目标是缺省的历史状态。如果状态区域从来没有进入或者已经退出，到历史状态的转换会到达缺省的历史状态。

存在两种历史状态：浅历史状态和深历史状态。浅历史状态保存直接包含（深度为1）在相同的复合状态里的状态作为历史状态。深历史状态保存在最后一个引起封装复合状态退出的显式转换之前处于活动的所有状态。它可能包含嵌套在复合状态里的任何深度的状态。一个复合状态最多只有一种历史状态。每个状态可能有它自己的缺省历史状态。

如果可以更为直接的建立模型，就应该避免历史机制，因为它过于复杂，而且不是一种好的实现机制。深历史状态尤其容易出问题，应该尽量避免用它支持更显式（也更为易于实现）的机制。

表示法

一个状态图显示一个状态机或者状态机的一部分。状态用状态符号表示，转换用连接状态符号的箭头表示。状态可能通过物理包含和平铺包含子图。图 13-169 显示了这样一个例子。状态图表示法是 David Hard 发明的，并且结合了莫而机(有关进入的动作)和米里机(有关转换的动作)的各个方面，而且增加了嵌套状态和并发状态的概念。

要得到更详细的细节，参看 状态，复合状态，子状态机，伪状态，进入动作，退出动作，转换，内部转换，活动。要探究活动流的合适表示法的另一个变体，请参看 活动图。也可以参看目的是在活动图里使用而在状态图里也可以使用的可选符号的控制图标。

讨论

状态机可以有两种使用方式。所以，他们的含义可以以任何一种来理解。在一种情况下，状态机可以声明它的主元素——典型的是一个类——的可执行行为。在这种情况下，这个状态机描述了它的主元素从整体中的其他部分接收到事件时的响应。响应用转换来描述，每个转换描述主元素在某状态下接收到一个事件的响应。结果描述为一个动作和一个状态改变。动作可以包括向别的对象发送信号而激发它们的状态机。状态机提供了对系统行为的简化声明。在第二种情况下，状态机可以被用来作为一个协议声明，显示在类或者借口上操作激发的合

法顺序。在这样一个状态机里，转换被调用事件激发而它们的动作激发期望的操作。这意味着在这一点，调用者被允许激发操作。协议状态机不包括声明操作本身行为的动作。它显示了在一个特定的顺序下，哪个动作可以被激发。这样的状态机声明了有效的操作顺序。这是状态机在语言（从计算机科学的语言理论）里作为顺序生成器的一个应用。这样的状态机被用来作为系统设计的限制。它不能直接执行，也没有说明如果发生非法的顺序会出现何种情况——因为不应该发生非法的顺序。系统设计者有责任保证只有合法的顺序发生。第二种应用比第一种更为抽象，因为第一种情况在可执行的方式下声明了所有情况的响应。但第二种情况通常比较方便，尤其在高层次和过程编码中。

318. 状态机视图

(state machine view)

处理各个元素在其生命周期里的行为声明的系统的相貌。这个相貌包含状态机。在动态视图里它和别的行为视图松散的结合在一组里。

319. 状态图视图

(Statechart diagram)

显示一个状态机——包括简单状态，转换，嵌套复合状态——的图。它的原始概念是由 David Hard 发明的。

见 状态机(state machine)

320. 静态类元

(static classification)

泛化的一个语义变更，在这个语义变更里，对象不能改变类型，也不能改变角色。选择静态类元或者是动态类元是一个语义变更点。

321. 静态视图

(static view)

展示系统里的事物的特征及它们之间的静态联系的总体模型的视图。它包含类元和它们相互之间的联系：关联，泛化，依赖和实现。有时被称为类视图。

语义

静态视图显示了系统的静态结构，特别是存在事物的种类（例如类或者类型），它们的内部结构，相互之间的联系。尽管静态视图可能包含具有或者描述暂时性行为的事物的具体发生，但静态视图不显示暂时性的信息。

组成静态视图的最上层包括类元（类，接口，数据类型），联系（关联，泛化，依赖，实现），限制和注释。它也可以包含包和子系统作为有组织的单元。别的组成元素隶属于并包含在最高层元素里。

与静态视图相关并且在图里经常与之合并的是 实现视图，配置视图以及模型管理视图。

静态视图可以与动态视图进行比较，动态视图补充静态视图并且建立在静态视图之上。

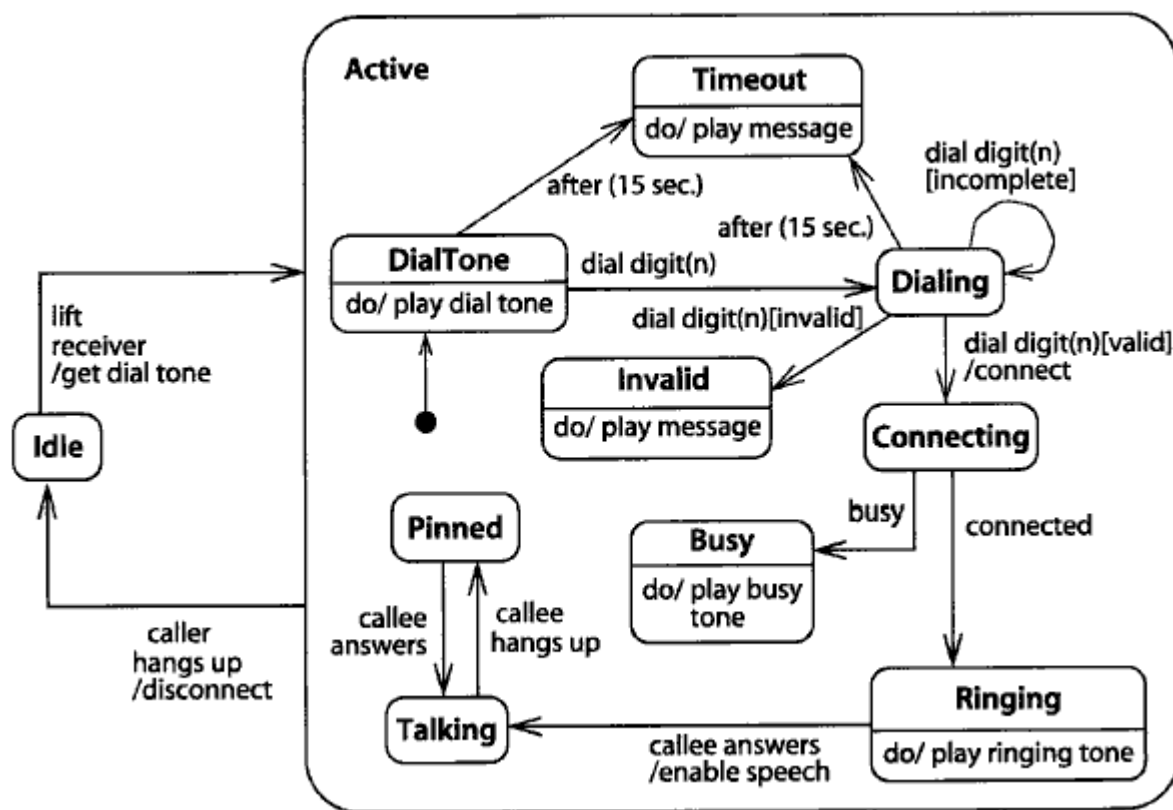


图 13-169

322. 构造型

(stereotype)

在一个基于已经存在的模型元素的类型的模型中定义的新型的模型元素。构造型可以扩展已存在元模型类的语义，但是不能扩展它的结构。

见限制(constraint)、标签值(tagged value)

参看 14 章，标准元素(Standard Elements)， 以得到预定义构造型的一个列表。

语义

构造型代表了已存在模型元素的一个变更，具有相同的形式（如属性或者联系）但是有不同的目的。通常，构造型代表一个使用区分。除了有不同的外表外，构造型元素可能在基元素的限制之外，还有附加的限制。人们希望代码生成器或者别的工具能够特别的对待构造型元素，例如生成不同的代码。构造型的目的在于 普通的建模工具，例如模型编辑器或者仓库，在大多数情况下把构造型元素作为带有附加文本信息的普通元素看待，而在某些特定的语义操作里，如形式检查，代码生成，报表输出等，才区分不同的元素。构造型代表了 UML 的内在可扩充机制之一。

每个构造型从一个基本模型元素类继承而来。每个带有构造型的元素都有基本模型元素类的属性。

一个构造型也可以从别的构造型具体化而来。构造型声明是可泛化元素。子构造型有父构造型的属性。最后，每个构造型都建立在某个模型元素类的基础上。

构造型可以有一系列的标签，其中一些具有缺省值，当没有显示声明的标签值时就使用缺省值。可以声明每个标签的允许取值范围。每个带有构造型的元素必须有与标签列表对应的标

签值。如果在一个构造型元素里没有显式说明，具有缺省值的标签会自动使用缺省值。构造型可能在基本元素所具有的限制之外，还会有一系列额外的限制，增加新的条件。每个限制应用到每个带有构造型的模型元素上面。每个模型元素也受到应用到基本元素上面的限制的影响。

构造型是一种虚拟元模型类（也就是说，它在元模型类里不明显），它是在模型里增加的而不是通过修改 UML 的预定义元模型。基于这个原因，新构造型的名称必须不同于存在的 UML 元类名称或者别的构造型或者关键字。

任何模型元素最多只能有一个构造型。这条规则在逻辑上不是很重要，但是它简化了构造型的语义和表示法而在功能上没有任何实质的损失，因为构造型本身的多重继承是允许的。构造型可以是别的构造型的孩子。如果一个元素具有多个构造型，这种情况下，可以重新设计，使它只具有一个是其他构造型孩子的构造型。这偶尔会迫使建模者生成一个特别的假构造型以合并其他的构造型但是我们认为在平均情况下的简单性弥补了这种偶尔的不方便。

在 UML 里预定义了一些构造型；其他的可能是用户定义的。构造性是 UML 中的三个扩充机制之一。

参看 14 词汇表，可以看到一系列的预定义构造型。

见限制(constraint)，标签值(tagged value)。

表示法

构造型的使用方法的普通表示法是用符号来代表基本元素而在元素名称（如果存在的话）上面放一个关键字字符串。关键字字符串是构造型的名称，它通常放在别描述的元素的名称的上面或者前面。关键字字符串也可以用做列表里的一个元素。在这种情况下，它应用到列表里后面的元素知道别的字符串代替它，或者一个空的构造型字符串清空它。注意构造型名称不能和作用到相同的元素类型上的预定义关键字相同。（为避免混淆，预定义的关键字名称应该避免用在任何构造型上，即使它是用在不同的元素之上，在原则上可以区分）。

为允许 UML 表示法的有限的图形扩充，可以为构造型关联一个图标或者图形标记（比如质地或者颜色）。UML 没有说明图形声明的形式，但是存在很多位图和格式，可以在图形编辑器里使用（尽管它们的可移植性是个问题）。图标可以用在两个方面。一种情况下，它可以在构造型所基于的基本模型元素的符号里代替或者补充构造型关键字字符串。例如，在一个类矩形里，它被放在名称部分的右上角。在这种形式下，条目的普通内容可以在它的符号里看到。另一种方式，整个模型元素符号压缩为一个图标，图标里有元素的名称，或者把元素的名称放在图标的上面或下面。包含在基本模型元素符号里的其他信息被省略。

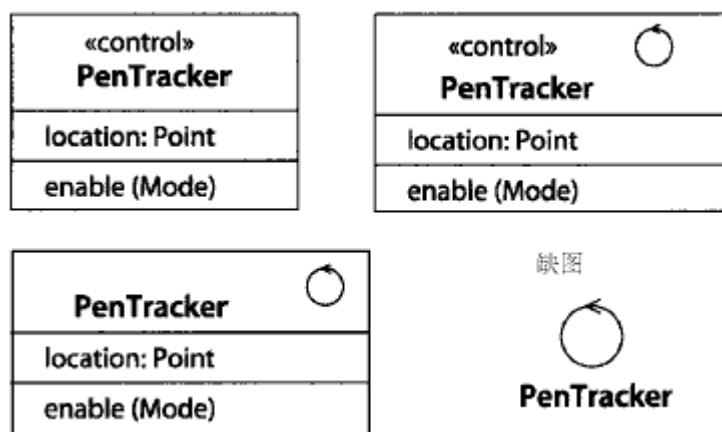
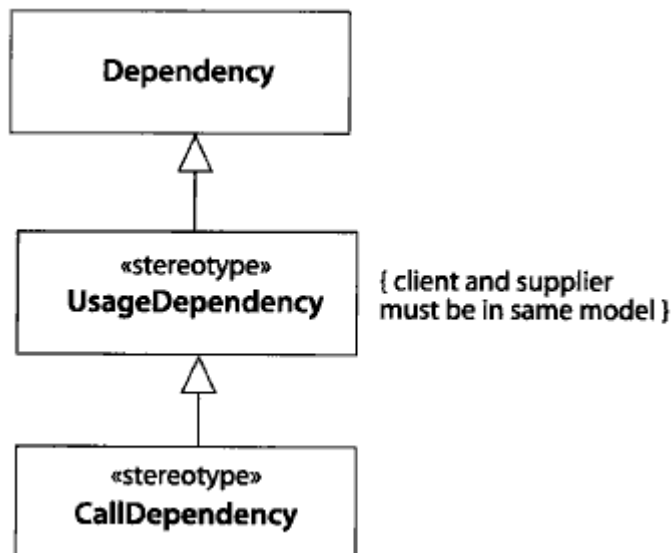


图 13-170 显示了画构造类的各种方法。

UML 避免使用图形标记，比如颜色，因为它们给某些人（色盲）和某些重要的设备（例如打

印机，复印机，传真机）带来了挑战。任何 UML 符号都不要使用这样的图形标记。用户为了他们自己的目的（例如在某个工具里高亮显示）可以自由使用图形标记，但是应该知道这在交流上的显示，在必要的时候他们应该使用经典的表示法。

构造型声明。构造型的类元层次可以在一个类图里显示。但是，这是一个元模型图，必须和普通的模型图区分开来（通过用户和工具）。在这样的图里，每个构造型显示为带有关键字 `stereotype` 的类符号（矩形）。泛化关系可以显示扩展的元模型层次（图 13-171）。



鉴于扩展内部元模型层次的危险

性，具体的工具可以，但不是必须，把这种能力在类图里显示出来。对构造名称的声明不是普通建模者所必须要求的，但是它可以作为一种支持。

323. 字符串

(string)

文本字符的一个序列。字符串表示的细节依赖于实现，可能会包含支持国际字符和图形的字符集合。

语义

很多语义属性，特别是名称，把字符串作为他们的值。字符串是在某适合于显示模型的信息的字符集合里的字符的序列。字符集合可能包含非罗马字母和字符。UML 不声明字符串的编码，但它假定编码足够普通以允许任何合理的使用。大体上，字符串的长度应该是没限制的；任何实际的限制必须足够大到不受应用的约束。字符串也应该包含各种人类语言的字符的可能性。标志符（名称）应该全部由一个有限字符集里的字符构成。注释和其他类似的没有直接语义内容的描述性字符串可以包含别的种类的元元素，例如表，图或者视频剪辑，以及别的种类的嵌入文档。

表示法

图形字符串是具有一定实现灵活性的原始表示元素。在某些语言里，它被认为是线性顺序的字符串，可能包含各种类型的嵌入文档。可以期望支持使用多种语言，但是细节留给编辑工具去实现。图形字符串可以是附在直线上的，或者它们也可以附在别的符号上。

字符串被用来显示具有字符串值的语义属性，也用来编码别的语义属性的值以便显示。从语义字符串到表示字符串的映射是直接的。从别的语义属性到表示字符串的映射由语法控制，

语法在各种元素的文章里描述。例如，属性的显示表示法对名称，类型，初始值，可见性以及范围进行编码而形成一个显示字符串。

对编码的非正规扩展是可能的一例如，属性可以用 C++ 的表示法显示。但这些编码中，有的会丢失一些模型信息，所以具体的工具应该以用户可选的方式支持它们而同时要保持对正规 UML 表示法的支持。

字体和字体大小是独立于字符串的图形标记。它们可以为各种模型属性建立代码，这些模型属性有的是由文档所提出的，有的留给工具或者用户。例如，斜体字显示抽象的类和抽象的操作，下划线显示类范围的特性。

特定的工具可以以各种方式处理长字符串，例如截取一个固定的长度，自动换行，以及插入滚动条。我们假定如果需要，可以找到办法保持全部的字符串。

324. 结构特征

(structural feature)

模型元素的一个静态特征，例如属性或者操作。

325. 结构视图

(structural view)

一个总体模型的视图，该模型着重于系统里对象的结构，包括它们的类型、关系、属性和操作。

326. 桩状态

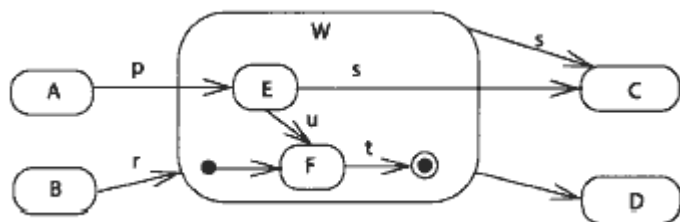
(stub state)

桩状态是子状态机引用状态里的一个伪状态，而这里的子状态机引用状态确定被引用子状态机里的一个状态。

见桩转换(stubbed transition)、子状态机(submachine)、子状态机引用状态(submachine reference state)。

语义

到子状态机引用状态的转换激活目标子状态机的初始状态。但是有时候，希望一个子状态机里到别的状态的转换。转换可以在桩状态和包含状态机的状态之间连接。如果到桩状态的转换激发，在子状态机里的被确定状态被激活。如果子状态机里的某个状态处于活动，那从确定这个状态的桩状态出发的转换就是激发的候选者。相同子状态机引用状态里的桩状态之间的连接是被隐藏的。



可被抽象表示成

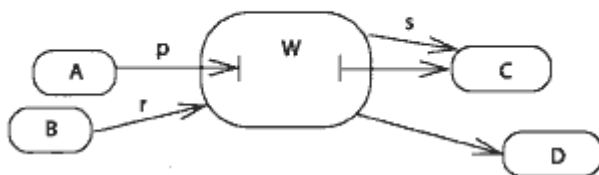


图 13-172

表示法

从桩状态出发或者到桩状态的转换被画成进入或者从子状态机引用状态出发的桩转换——也就是一个箭头，这个箭头在代表子状态机引用状态的状态符号里的一个短条上开始或者结束。该条标记有名称，该名称必须和被引用子状态机里的状态名称匹配。

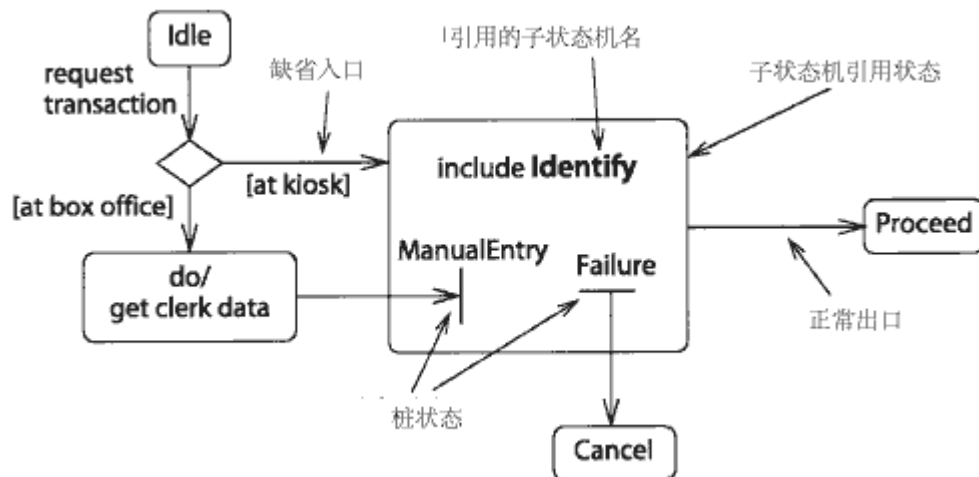


图 13-173 显示了子程序引用状态里的一个桩。

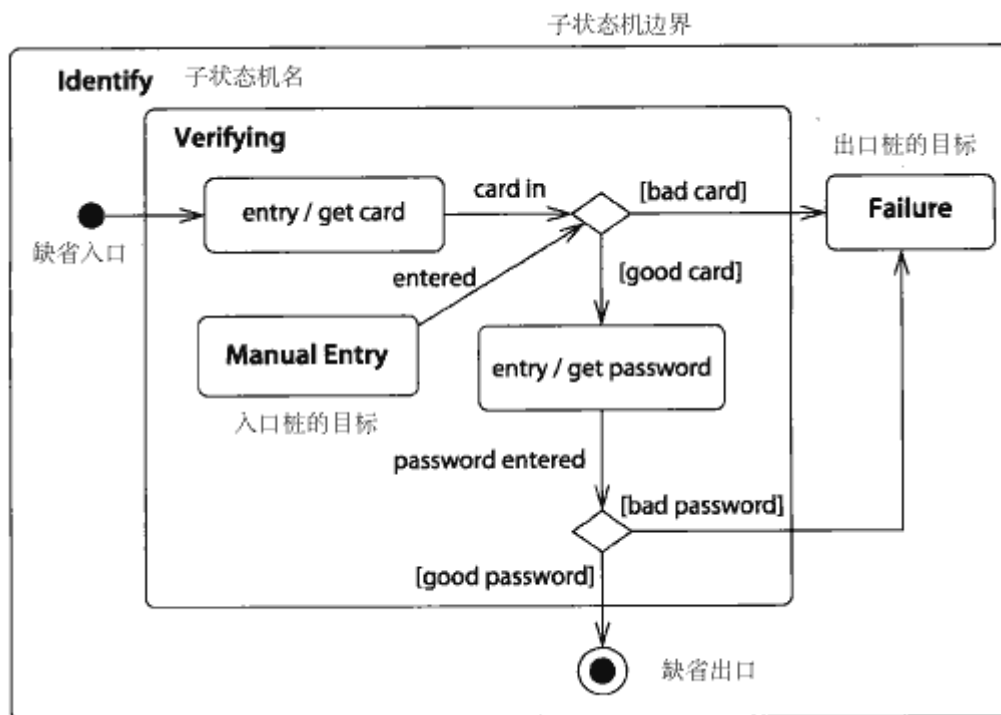


图 13-174 显示了对应的子状态机的定义。

327. 桩转换

(stubbed transition)

表明转换进入复合状态的一种表示法，但是细节被省略。

见桩状态(stub state)。

表示法

桩显示为在封闭状态范围里所画的一条小的垂直线（图 13-172）。桩可以标有状态的名称，但是当细节被省略时，这个名称通常被省略。它表示转换连接到一个省略的内部状态。到初始状态的转换或者离开结束状态的转换不能使用桩。桩表明额外的子状态存在于模型里但是在这个图里被省略。

子状态机引用状态里的桩转换（图 13-173）引用对应的子状态机定义里的一个状态（图 13-174）。这不是省略细节的一种情形，必须包括桩名称。

328. 子类

(subclass)

泛化关系里别的类的孩子——也就是说，更为特殊的描述。孩子类被称为子类。父亲类被称为超类。

见泛化(generalization)、继承(inheritance)。

语义

子类继承它的超类的结构、关系和行为，而且可以对它进行增加。

329. 子状态机

(submachine)

可以作为别的状态机的一部分被激发的状态机。它不是附在类上而是一种状态机子例程。它的语义效果象是复制它的内容而后插入引用它的状态。

见状态(state)、状态机(state machine)、子状态机引用状态(submachine reference state)。

330. 子状态机引用状态

(submachine reference state)

引用子状态机的一个状态，子状态机的一个副本，它为代替子状态机引用状态而成为闭合状态机的一部分。它可以包含桩状态，桩状态确定子状态机里的状态。

见状态(state)、状态机(statemachine)、桩状态(stubstate)。

语义

子状态机引用状态等同于插入子状态机的一个副本以代替引用状态。

表示法

子状态机引用状态被画为带有下面形式的标记的状态符号：

include 子状态机名称

可以向子状态机引用状态里的桩状态画转换箭头。它们被画为桩转换——也就是说，在一个交叉条上结束的箭头。交叉条标有被引用子状态机里的一个状态的名称。

举例

图 13-173 显示了带有子状态机引用状态的状态机的一部分。该状态机向有帐户的顾客售票。它必须确认顾客的身份，这是它的工作的一部分。确认顾客是别的状态机的要求所以它被作成一个独立的状态机。图 13-174 显示了状态机 Identify 的定义，它被用做别的状态机的子状态机。进入子状态机普通方式会读顾客的卡，但还存在一种显式的进入状态，有办公职员手动的输入顾客的名字。如果确认过程成功，子状态机在它的结束状态终结。否则，它转到状态 Failure。

在图 13-173 里，子状态机引用显示为带有关键字 Include 和子状态机名称的状态图标。子状态机的普通进入方式显示为指到它的边界的箭头。这个转换激活子状态机的初始状态。普通方式的退出显示为从它的边界出发的完成转换。如果子状态机正常结束就会激发这个转换。

显式状态 ManualEntry 的进入通过到子状态机引用符号里的一个桩的转换来显示。该桩标有子状态机里的目标状态的名称。相似的，从显式状态 Failure 的退出通过从一个桩出发的完成转换来显示。到桩的转换可以被触发或者是无触发的。

331. 子状态

(substate)

作为复合状态一部分的一个状态。

见复合状态(composite state)、并发子状态(concurrent substate)、互斥子状态(disjoint substate)。

332. 可替代性规则

(substitutability principle)

给定其类型声明为 X 的变量或者参数的一个定义,任何 X 后代的实例都可以用做实际值而不会违反声明和使用的语义,这就是可替代性规则。换言之,后代元素的实例可以替代祖先元素的实例。(这是 Barbara Liskov 的贡献)

见泛化(generalization)、实现继承(implementation inheritance)、继承(inheritance)、接口继承(interface inheritance)、多态(polymorphic)、私有继承(private inheritance)。讨论

可替代性规则的目的是使多态操作可以正常工作。这不是一个逻辑规则,而是提供一定封装性的实用编程规则。泛化关系支持可替代性。

可替代性规则使得孩子不能去掉或者放弃它的父亲的属性。否则,孩子就不能在其父亲被声明的地方替代。

333. 子系统

(subsystem)

作为一个整体处理的元素构成的包,包括把包的内容作为一个内在整体处理时对其行为的声明。子系统被模型化为包和类。子系统有一个接口的集合,这些接口描述了它与系统的其他部分的联系以及在何种情况下可以使用它们。

见 接口(interface)、包(package)、实现(realization)。

语义

子系统是系统的一个内在的可以被作为一个抽象独立单元的部分。它代表系统的某一部分自然发生的行为。作为一个整体,它有它自己的行为声明和实现部分。它的行为声明定义了一个整体,它和别的子系统交互的自然发生的行为。它的行为声明以用例和别的行为元素的形式给出。实现部分以构成其内容的附属元素的形式描述了行为的实现,并且作为被包含元素之间的合作集合给出。

系统本身构成最顶层的子系统。一个子系统的实现可以写成一些低级子系统的合作。在这种方式下,整个系统可以扩展为子系统的层次树,直到最底层的子系统以普通类的形式定义给出。

子系统可能包含结构元素和声明元素,比如由子系统导出的用例和操作。子系统声明通过结构元素实现。子系统的行为实际上是它里面的元素的行为。

结构

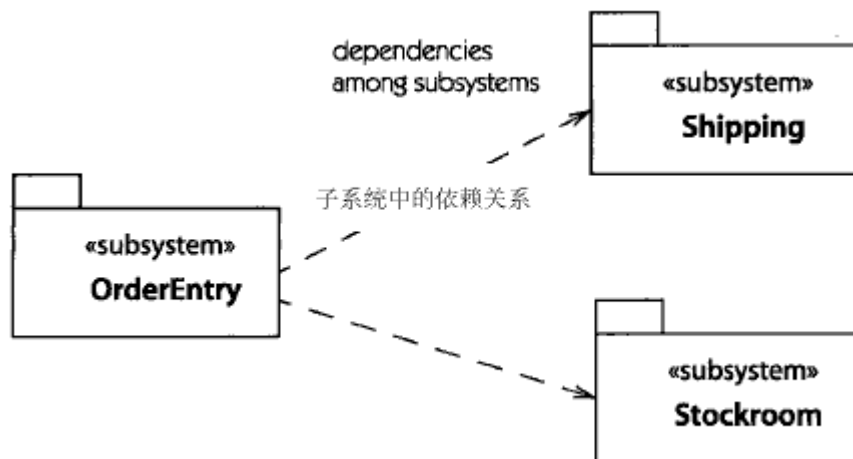
对一个子系统的声明包含指定为声明元素的元素,连同作为一个整体定义在子系统上的操作和接口。声明元素包括用例,限制,用例之间的联系等等。这些元素和操作定义了子系统作为自然实体所执行的行为,即它的各个部分协同工作的净结果。用例声明了子系统和外部操作者的完整的交互顺序。声明没有说明各个部分是如何交互以完成必要的行为。

子系统里的其他元素实现它的行为。这可能包含各种类元和它们之间的联系。子系统联系元素之间的合作构成的集合实现这个声明。通常,由一个或者多个合作实现每个用例。每个合作描述实现元素的实例如何合作完成用例或操作声明的行为。在声明级别的所有到达和出发的消息都必须被映射为它的实现元素以及其他子系统的实现元素之间的消息。

子系统是一个包,具有包的特性。特别的,子系统的导入象对包的描述那样工作,子系统之间的泛化具有和它的内容相同的可见性。

表示法

子系统表示为在子系统名称上面的包含关键字 `subsystem` 的包符号(带有小标签的矩形)。如图 13-175。



讨论

考虑一个子系统，它处在设计元素的自然分组里，比如逻辑类。一个组件是一个实现元素的构成的自然分组，例如实现级别的类。在很多情况下，子系统作为组件实现。这简化了从设计到实现的映射。所以，这是一种普通的结构方法。更进一步，很多组件实现为直接实现组件接口的类。在这种情况下，子系统、组件、类可以有完全相同的接口。

334. 子类型

(subtype)

是其他类型的孩子的类型。更中性的术语“孩子”可以用于任何可泛化元素。

见泛化 (generalization)。

335. 概要

(summarization)

目的在于过滤，合并和抽象元素集合的属性到它们的包容器上，以给出系统的一个更高级别，更抽象的视图。

见包 (package)。

语义

包容器，例如包和类，可以具有继承来的属性和联系以总结它们的内容的属性和联系。这样就允许建模者能以一种更高级别而更少细节，因而也更为容易理解的水平上来更好的理解系统。例如，两个包之间的依赖表明在至少两个包里的一对元素之间存在依赖。概要比原始的信息有更少的细节。可能存在一对或者多对依赖，这些依赖由包级别的依赖所表示。在任何情况下，建模者知道对一个包的修改可能会影响其他的包。如果需要更多的细节，建模者一旦注意到高层的概要就可以仔细检查其内容。

相似的，两个类之间的依赖关系通常表示它们的操作之间的依赖，例如一个类里的方法调用另一个类里的操作（不是方法！）。很多类一级的依赖是从操作和属性之间的依赖得来。

通常，在包容器上总结的联系表示至少存在一个内容之间的联系。通常它们并不表示所有被包含的元素都参与联系。

336. 超类

(superclass)

泛化联系里的别的类的父亲——也就是说，更加普通的元素声明。孩子类被称为子类。父亲类被称为超类。

见泛化 (generalization)。

语义

子类继承它的超类的结构、联系和行为，并且可以进行增加。

337. 超类型

(Supertype)

超类的同义名。更加中立的术语“父亲”可以用于任何可泛化的元素上。

见泛化 (generalization)。

338. 提供者

(supplier)

提供可以被其他元素激发的服务的元素。对比：客户 (client)。在表示法中，提供者出现在虚线依赖箭头的头部。

见依赖 (dependency)。

339. 泳道

(swimlane)

为了对活动的职责进行组织而在活动图上进行的分块。泳道并没有一个固定的含义，但是它们经常对应于商业模型中的组织单元。

见活动图 (activity graph)。

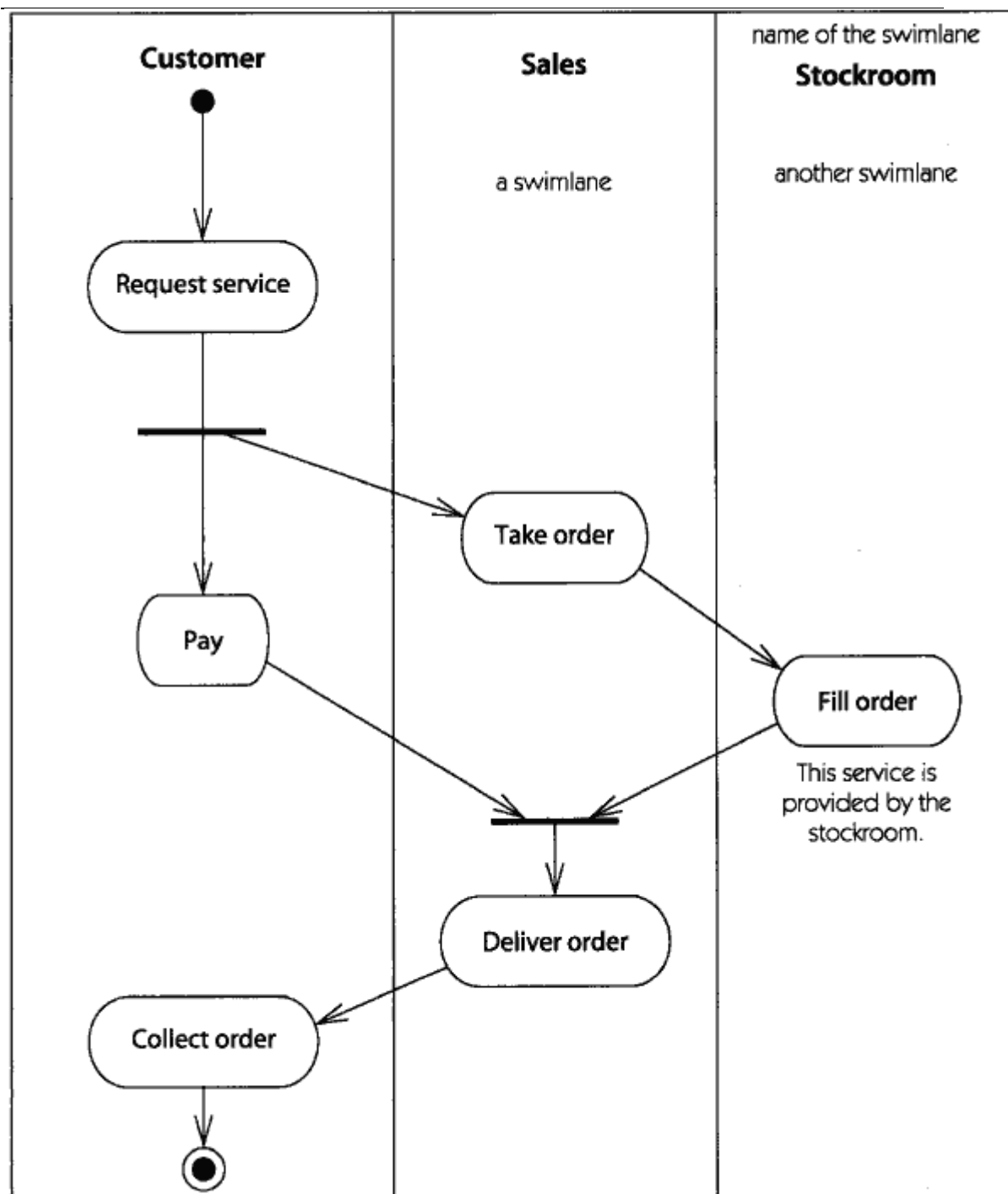
语义

活动图里的活动状态可以基于它们的表示法而被组织成各个部分，称为泳道。泳道是为组织活动图而由状态组成的分组。每个泳道代表特定含义的状态职责的部分——例如，负责工作流程步骤的商业组织。建模者可以在任何适合的条件上使用它们。如果泳道存在，那它们就会划分状态图的各个状态。

每个泳道由一个与其他泳道不同的名称。在 UML 里它没有额外的语义，但是它可以带有一些的现实世界的含义。

表示法

一个活动图通常可以被划分为泳道，每个泳道通过垂直实心线与它的邻居泳道相分离（图 13-176）。



每个泳道代表整个活动的部分高级职责，而整个活动可能在最后由一个或者多个对象实现。泳道的相对次序在语义上没有重要意义，但是可能会表示现实世界里的某种关系。每个活动状态被赋到一个泳道上，并且在泳道里被代替。转换可能会穿过泳道；对转换路径的路由没有意义。

因为泳道是到任意目录的划分，所以如果几何上的区域安排不可行，那还可以通过别的方式实现。可以使用颜色或者简单的使用标签值来表明各个划分区域。

340. 同步状态

(synch state)

一个特殊的状态，它可以实现在一个状态机里的两个并发区域之间的控制同步。

见复杂转换(complex transition)、复合状态(composite state)、分叉(fork)、结合(join)、状态机(state machine)、转换(transition)。

语义

复合状态可能由几个并发区域组成，每个区域有自己的顺序状态区域。当进入一个并发复合状态时，每个并发区域都会活动。在每个并发区域里，都存在一个控制线程，每个区域独立于其他的区域（并发的含义）。但是，偶尔也会要求对并发区域之间的控制进行同步。一种方法是一个区域里的转换带有一个依赖于别的区域里的某个状态的监护条件。这种方法对于互斥，包括共享资源是有用的，但是它不能出现这样的情况：一个区域里的活动在别的区域里有影响后果。为了捕捉这种情况，可以使用同步状态。

同步状态是一个连接两个并发区域的特殊状态。区域可以是对等的——也就是说，两个属于相同的复合状态的并发区域——或者它们是嵌套在对等区域里的任何深度。但这两个区域不能顺序相连。

一个转换把一个区域里的一个分叉的输出连到同步状态的输入上，另外一个转换把同步状态的输出连到另外一个区域里的一个结合的输入上。换句话说，同步状态是一个缓冲区，间接的把一个区域里的分叉连到另一个区域里的一个结合上。分叉和结合都必须在各自的区域里有一个输入状态和输出状态。

第一个区域里的转换的激发被同步状态记住直到第二个区域里的结合转换激发。如果结合转换上的条件在同步状态变为活动之前被满足，那结合必须等到第一个区域里的转换被激发。换句话说，它代表第二个区域里的一个转换，该转换直到第一个区域里的转换激发后才能被激发。注意因为每个分叉和结合在自己的区域里必须有一个输入和输出，同步状态不会改变每个并发区域的基本的顺序行为，也不会改变形成复合状态的嵌套规则（除了同步状态和它的弧不属于任何并发区域而属于它们的复合父状态）。

生产者—消费者问题是同步状态的一个典型实例。生产者激发一个激活同步状态的转换，消费者具有一个在激发前必须要求同步状态的转换。

如果到同步状态的输入转换是循环的一部分，那第一个区域可能超过第二个区域。换句话说，同步状态可能有多个环（使用 Petri 网的术语）。因此，不同于普通状态，同步状态代表了一个计数器或者队列（如果信息在区域之间流动就是后者——例如，同步状态是一个对象流状态）。缺省的，同步状态可以有无限多个环，但是建模者可以为同步状态可以带有的环的数目定义一个上界。如果同步状态的能力被超出，这就是一个运行时错误。大多数情况下，这个上界是无限或者 1，后者代表一个简单的锁存器。为 1 的上界只有在可以保证不会发生超限的情况下被使用。这是建模者的责任。

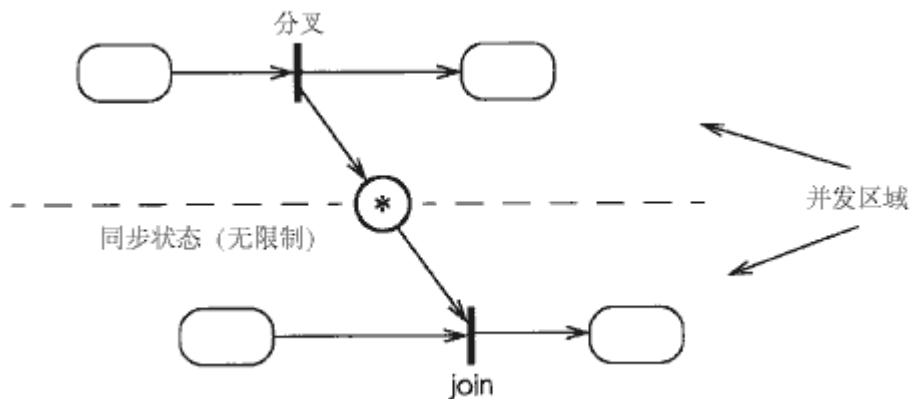
如果封闭的复合状态退出时，在同步状态上存在环，那这些环就会被销毁。当进入复合状态时，同步状态都是空的。

可能存在多个进入同步状态的输入弧，但是它们必须来自相同顺序区域里的分叉。相似的，可以存在多个离开同步状态的输出弧而在顺序区域结合。因为每个区域都是顺序的，就不会存在多条弧的冲突危险。

同步状态可以是一个对象流状态。在这种情况下，它代表从一个区域传到另外一个区域的值构成的队列。

表示法

同步状态由一个小圆圈来表示，在圆圈里面标注单独的上界，是一个整数或者是一个星号(*)表示无限。从同步条(一个重条)符号到同步状态有一个转换箭头，还有一个从同步状态到另外一个区域里的同步条的转换箭头。如图 13-77



同步状态最好画在两个区域的边界之间，但并不总是可以作到这样的（两个区域并不相邻），在任何情况下，连接的拓扑结构都没有二义性。

在一个活动图里，每个转换弧代表一个状态。因此，可以从分叉的输出画一个箭头到一个结合的输入，而不必显式的显示同步状态（但同步状态需要显示它的边界）。

举例

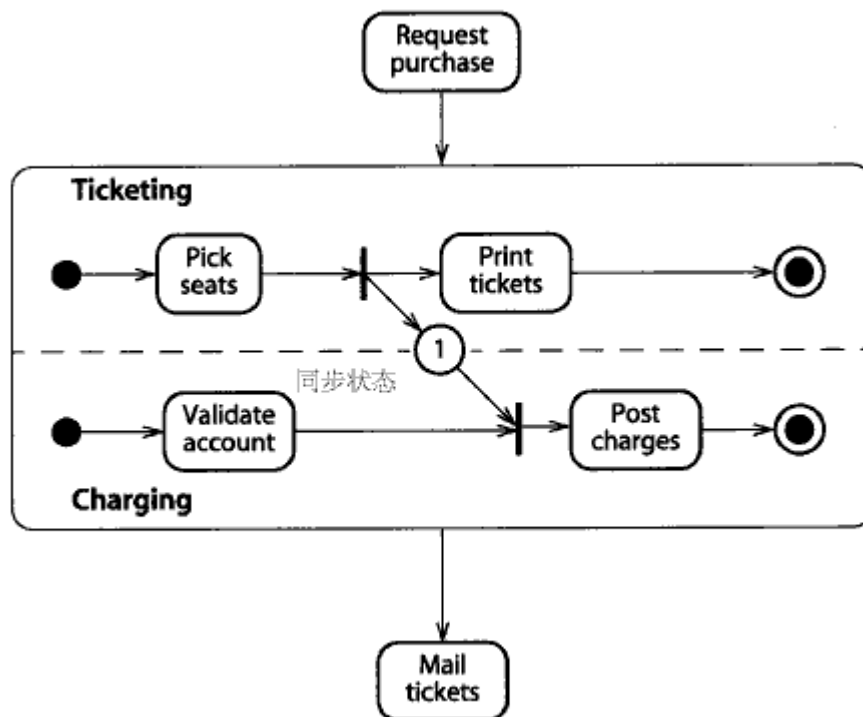


图 13-178 显示了购票情况的状态图。除了必须在选座之后才能计算款项并寄出外，购票和收钱并发进行。这种同步通过在 Pick Seats 和 Post Charges 之间插入一个同步状态来显示。在 Pick seats 之后存在一个分叉，因为它后面有 Print tickets 和同步状态。Print tickets 不必等待同步。在 Post charges 前有一个结合，因为它必须等待 Validate Counts 和同步状态。当 Print tickets 和 Post charges 都结束后，该复合状态就会结束，Mail tickets 就被执行。

该同步状态具有一个为 1 的上界。不需要更大的上界，因为该复合状态的每次执行只存在一个同步。

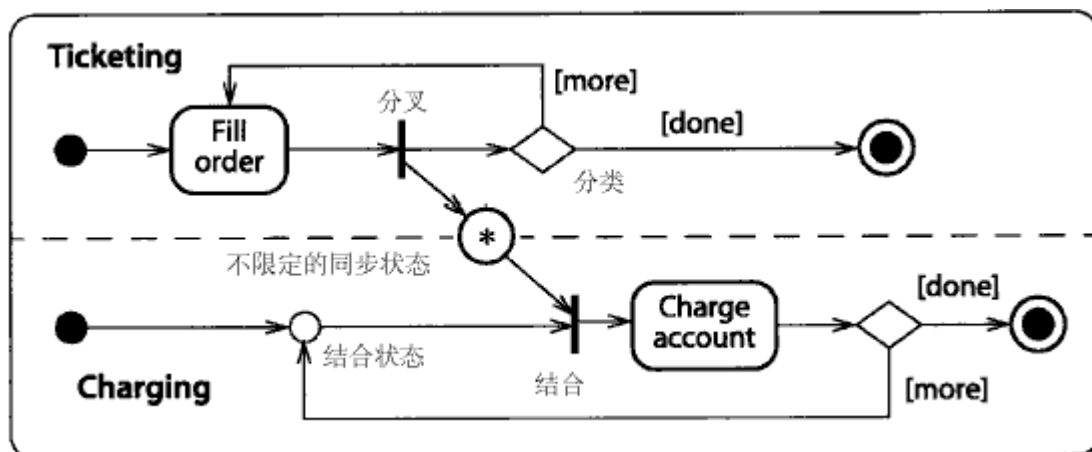


图 13-179 显示了定单填写处理过程的批处理形式。在这种变种里，很多定单离线填写。定单有一个服务器填写而收钱有另外一个服务器处理。在定单填写之前不能收钱，但是定单可以超过收钱而使同步状态有一个无限的上界。这是经典的生产者—消费者情况。

讨论

同步状态为生产者—消费者问题建模的能力提供最少花费，并且比普通的并发结构更有安全性，因为每个并发区域始终保持一个控制线程。因为并发父状态退出的时候会清空同步状态，所以不存在超限的危险（如果上界是无限的话）。但如果在包含分支的循环里使用同步状态，就存在挂起的危险：一个区域已经结束而另外的区域还在等待一个永远不会到达的同步环。如果每个状态都处在等待从对方发出的环的分支里，存在发生死锁的可能。在允许决定的并发系统里，没有办法完全避免这样的情况。即使没有同步状态，由于结束问题的存在，也不能保证终结。

341. 同步活动

(synchronous action)

发送对象停下来等待响应的一个请求；一个调用。对比：异步活动。

342. 系统

(system)

组织起来以完成一定目的的连接单元的集合。一个系统可以用一个或者多个模型描述，可能通过不同的视点。系统是“完整模型”。

语义

系统由一个高级子系统建模，该子系统间接包含共同完成整个现实世界目的模型元素构成的集合。

表示法

系统可以显示为一个带有构造型 `system` 的包。但是很少需要作为一个单元来显示一个系统。

343. 标签

(tag)

标签值对里的选择值。它代表在建模时定义的属性的名称。

344. 标签值

(tagged value)

附在一个元素上, 具有一定信息的标签值对。

见约束(constraint)、构造型(stereotype)

参看 14 章, 标准元素(Standard Elements), 存在一系列的预定义标签。

语义

标签值是可以附在任何元素上(包括模型元素和表示元素)以负载各种信息的选择值对, 通常对元素的语义来说是次要的而可能对建模企业是重要的。选择者被称为一个标签; 它是一个字符串值。每个标签代表一个可以用于一种或者多种元素的属性。在一个模型里的任何元素上, 标签名只能最多出现一次。标签的值可能是各种类型的, 但是被编码为字符串。对值的解释是建模者和建模工具之间的约定。可以把标签值实现为由标签进行索引的查询表以提高访问效率。

标签值代表任何以文本方式表达的信息, 通常被用来存储工程管理信息, 比如, 一个元素的作者, 测试状态, 某个元素对最终系统的重要性(标签可能是 author, status 和 importance)。

标签值代表了对 UML 元类的元属性的扩展。这不是一种完全适用的扩展机制但是为了后端工具的利益而被用来向已经存在的元类中增加信息, 例如代码生成器, 报表生成器, 和激励。为避免混淆, 标签应该与它们所应用的模型元素的已经存在的元属性区别开。可以使用一种工具方便这种检查。

在 UML 中预定义了一些标签; 其他的可以是用户定义的。标签值是允许把任何信息附加到模型上的扩展机制。

表示法

每个标签值以如下方式显示

tag = value

其中, tag 是标签的名称而 value 是一个字面量。标签值可以和其他的属性关键字一起被包含在一个由括弧包含, 逗号分割的属性列表中。

可以声明一个关键字以代表一个带有特定值的标签。在这种情况下, 关键字可以单独使用。如果不存在标签, 就当作标签的一个其他的合法值。

举例

```
{author=Joe, status=tested, requirement=3.563.2a, suppress}
```

讨论

大多数模型编辑程序提供基本的功能以把标签值作为字符串进行定义, 显示和查找, 但并不用它们来扩充 UML 的语义。但是, 后端工具, 比如代码生成器, 报表生成器, 可以读取标签值并灵活的改变它们的语义。注意标签值列表是一种老思想—例如, Lisp 语言里的属性列表。

标签值是一种向模型附加非语义性的工程管理和跟踪信息的方法。例如, 标签 author 可能带有一个元素的作者, 标签 status 可以带有开发状态, 例如 incomplete, tested, buggy 和 complete。

标签值还可以用来把依赖于实现语言的控制附加到 UML 模型上而不用把语言的细节建立到 UML 中去。代码生成标志, 提示, 杂注都可以编码为标签值而不会影响低层的模型。对于各种语言来说, 相同模型上的多个标签集合是可能的。模型编辑者和语义分析者都不必理解标签—它们可以作为字符串来处理。后端工具, 例如代码生成器, 可以理解并处理标签值。例

如，标签值可以命名用来重载多值关联的缺省实现的容器类。

标签值满足了很多种类的信息必须附加在模型上的需要，但它不是一种完整的元模型扩展机制。标签形成一个平的名称空间，它必须采用某些约定以避免冲突。它们没有提供声明值的类型的方法。它们的目的也不是对建模语言本身进行语义扩展。标签有点象元模型属性，但是它们不是元模型属性，还没有象元模型元素一样被规范化。

标签的使用，正象编程语言库里的函数的使用一样，可能需要一定时期的发展，在这个过程中，在不同的开发者之间可能会发生冲突。经过一定的时间，某些标准使用可能会出现。UML 不包含标签的“注册”，也没有提供这样的期望：早期的标签使用者可能会保留它们以防止将来用在别的地方。

345. 目标范围

(target scope)

对一个值是个实例还是个类元的声明。

见 范围(scope)

讨论

目标范围主要用来存储类作为属性值或者关联目标。它的用途是受限的。单独的词汇“scope”表示所有者范围。

346. 目标状态

(target state)

转换的激发而形成的状态机的状态。在对象处理完一个可以激发转换的事件后，对象就处在转换的目标状态（或者是目标状态集，如果是一个有多个目标状态的复合状态）。它不适用于内部转换，因为内部转换不会引起状态的改变。

见 转换(transition)

347. 模板

(template)

一个参数化的模型元素。要使用模板，这些参数必须绑定（在建模时）上实际的值。同义名：参数化元素。

见 绑定(binding)、边界元素(bound element)

语义

模板是对一个带有一个或者多个未绑定的形式参数的元素的描述。因此它定义了一系列的潜在元素，每个元素都是通过把参数绑定到实际的值上来声明。典型的，参数是代表属性类型的类元，但是它们也可以代表整数甚至操作。模板里的附属元素用形式参数来定义，所以当模板被绑定的时候，它们也会被绑定。

模板类是对一个参数化的类的描述。模板体可能包含代表模板本身的缺省元素，还包括形式参数。通过把参数绑定到实际值上就可以生成一个实际的类。模板类里的属性和操作可以用形式参数来定义。模板也可能在它自己与它的参数之间存在联系，比如关联或者泛化。当模板被绑定的时候，其结果就是被绑定的模板类和被绑定到联系参数上的类之间的联系。

模板类不是一个直接可用的类（因为它有未绑定的参数）。必须把它的参数绑定到实际的值上以生成实际的类。只有实际的类才可以作为关联的父亲或者目标（但是允许从模板到另一个类的单向关联）。模板类可能是一个普通类的子类，这意味着所有通过绑定模板而形成的类都是给定类的子类。它也可以是某个模板参数的孩子；这意味着被绑定的模板类是被当作

参数传递的类的孩子。

参数化可以被用在别的模型元素上，例如合作甚至整个包。这里给出的对类的描述以明显的方式用到别的模型元素上。

模型的内容不直接受模型的合适性规则的影响。这是因为它们具有直到被绑定才具有完整语义的参数。模板是一种二级的模板元素——不是直接为系统建立模型，而是为别的元素建立模型。所以模板的内容在系统的语义之外。绑定模板的结果就是受合适性规则影响的普通模型元素和目标系统里的普通元素。模板的一定合适性规则可以通过考虑到它们的绑定结果必须适合来得到，但是我们不会试图列出它们。在一定意义上，它的内容被复制，参数被实际值所代替。结果成为有效模型的一部分，好象它已经被直接包含在其中。

别的种类的类元，例如用例或者信号，也可以被参数化。合作也可以被参数化；那它们就成为模式。

表示法

一个小虚线矩形加在类矩形或者别的模型元素的右上角。虚线矩形包含类的形式参数的列表。每个参数有一个名称和一个类元。列表不能为空（否则就不存在模板），尽管在表示中它可能被省略。参数化类的名称，属性和操作出现在类矩形里，但是也可以包含形式参数。别的种类的参数化元素相似处理。形式参数可以出现在模板体内以显示一个由某个参数确定的相关类。

参数的语法如下：

name:type

其中 name 是参数的标识符，具有模板范围。Type 是一个为参数指定类型表达式的字符串。如果省略类型名称，就认为是结果是一个类元的类型表达式，例如类名称或者数据类型。别的参数类型（例如整数）必须显式地显示出来，其结果必须是一个有效类型表达式。

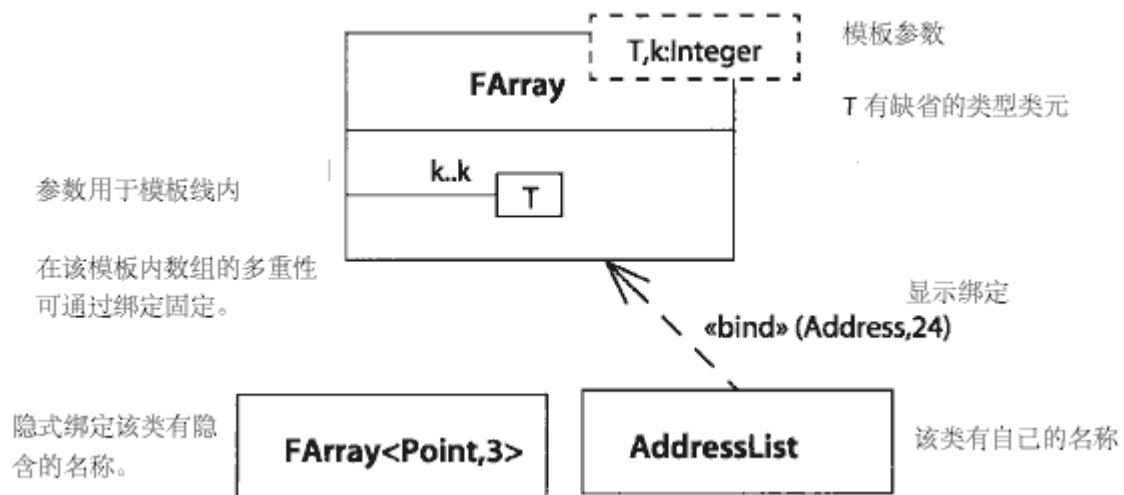


图 13-180 显示了一个带有一个整数参数和一个类参数的模板。该模板和它的每个参数有一个关联。

讨论

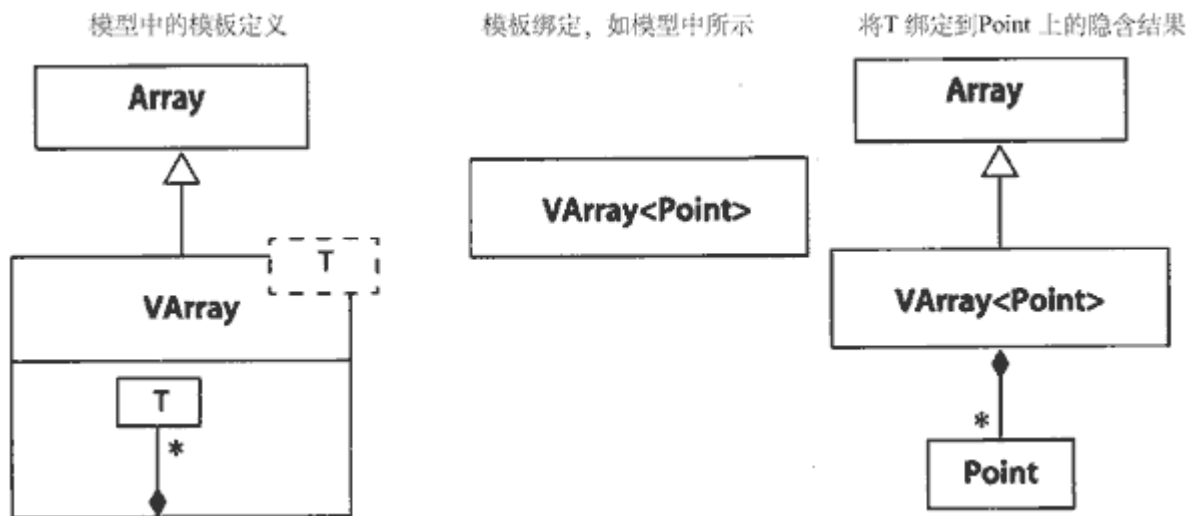
有效模型是绑定所有模板而形成的隐含模型。在有效模型里模板参数没有意义，因为那时它们已经被绑定。它们只可以在模板体范围里使用。这足以处理包含在参数化元素里的组成元素，例如参数化类里的属性或者操作。

对于参数化元素外面的元素有更多的困难。例如，一个类可能与别的类有关联或者泛化。如果那些类是模板的参数，它们就不能是有效模型的一部分，它们也不能是普通类的一部分。

因此，参数化元素包含一个代表一个模型段的体。模型段不是有效模型的一部分。它是模板本身的一部分，它可能包含模板参数，例如代表某个类的参数。当模板被绑定时，体被隐含的复制，参数被实际值代替，而副本成为有效模型的一部分。每个模板的实例会对有效模型进行增加。图 13-181 显示了一个例子。

模板体隐含包含了一个代表实例化的模板元素本身的元素——例如，通过绑定模板而生成的类。这个隐含元素可以用来建造联系——例如关联或者泛化——以模板化参数。在这种表示法里，参数画在模板边界里，到模板边界内部的连接代表一个到隐含实例化模型元素的联系。当模板被实例化后，这些就变成有效模型里被绑定元素（刚刚生成）和元素（已经存在且为模板参数）之间的联系。

模板可以是别的元素的孩子。这意味着由它生成的绑定元素都是给定元素的孩子。

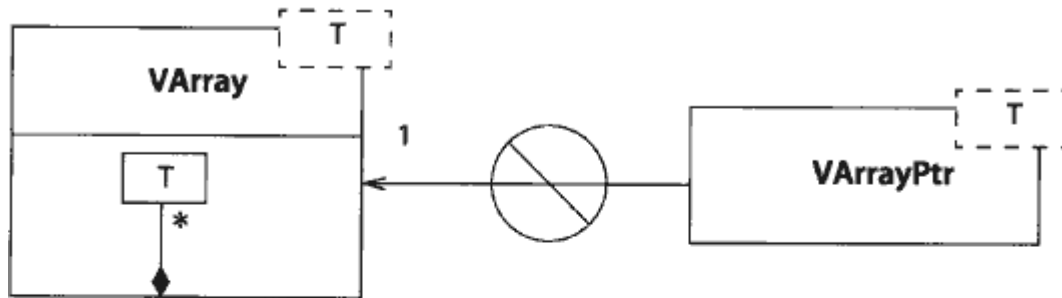


例如，在图 13-181 中，每个变量数组（VArray）是一个数组（Array）。所以，Varray<Point> 是 Array 的一个孩子，Varray<Address>是 Array 的一个孩子，等等。

一个模板通常不能是别的元素的父亲。这将意味着通过绑定模板而生成的每个元素都是别的元素的父亲。尽管会有人为这种情况赋予一定的含义，但这是不真实的。

两个模板只因为共享相同的名称而不能有关联。（这样做意味着第一个模板的实例化都和第二个模板的每个实例化存在联系，这不是通常所期望的。这一点经常被过去的作者所误解。）参数只在它自己的模板里有效。在两个模板中为一个参数使用相同的名称不会使它成为相同的参数。通常，如果两个模板有必须相连的参数化元素，一个模板必须在另一个模板体里实例化。（回忆一下，模板隐含地在它自己的体中实例化。所以，两个模板都有效地在体内实例化，所以联系存在于实例化地元素之间。）图 13-182 显示了定义这样联系的一个错误的和一个正确的尝试——这种情况下，有一个指向相同类型的参数化数组的参数化指针。

错! 这是无意的, T 的模型元素是无关的因为它们在不同作用域内。



对! 为构造一个关联, 模板必须实例化

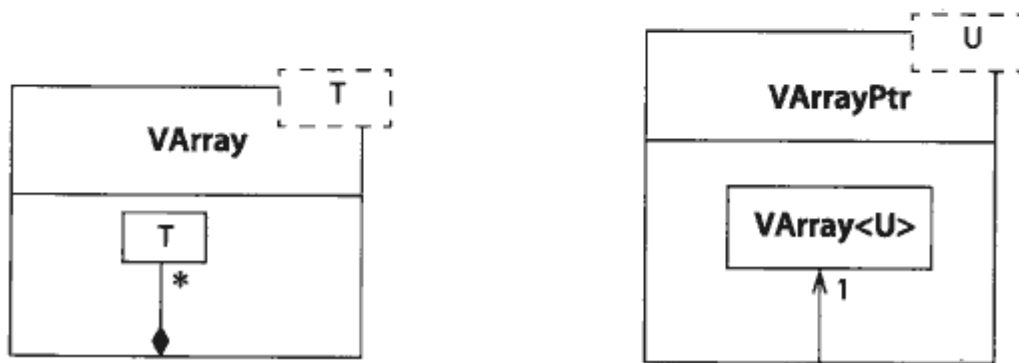


图 13-182

一种类似的方法是声明一个是别的参数化类的孩子的参数化类, 它们使用相同的参数进行绑定。另一种方法是在只有一个参数的第三方模板中实例化这两个模板。该参数用来绑定对方模板的一个副本。然后可以在模板的实例化副本之间建造关联。在大多数情况下, 并不需要这样做, 因为联系可以声明在任何一个模板里。

348. 线程

(thread)

(来自控制线程) 经过一个程序, 动态模型, 或者别的控制流表示的执行的单个路径。也是把一个主动对象实现为轻量进程的构造型。

见主动对象 (active object)、复合转换 (complex transition)、复合状态 (composite state)、状态机 (state machine)、同步状态 (synch state)。

349. 时间

(time)

代表一个绝对或者相对时刻的值。

见时间表达式 (time expression)。

350. 时间事件

(time event)

代表某个时间表达式被满足的事件, 例如一个绝对时间的发生或者对象进入一个状态后的给定时间的包。

语义

时间事件是一个依赖于时间包因而依赖于时钟的存在的事件。在现实世界里, 时钟是隐含的。在计算机里, 它是一个物理实体, 在不同的计算机里可能存在不同的时钟。时间事件是从时钟到系统的一条消息。注意对于现实世界的时钟或虚拟内部时钟(在后一种情况下, 对于不同的对象可能存在差异)可以定义绝对时间或者流逝时间。

时间事件可能建立在绝对时间(一天的时间或者系统里的时钟设定)或者相对时间(进入某个状态或者某个时间发生后的流逝时间)的基础上。

表示法

时间事件不象信号那样声明为一个命名事件。相反, 时间表达式仅用作转换的触发。

讨论

在任何实际实现中, 时间事件不是来自整体——它们来自系统里或者系统外的某个时钟对象。这样, 它们变的与信号几乎无法区分, 特别是在实时和分布式系统里。在这样的系统里, 使用哪个时钟的问题必须解决——不存在象“实时”这样的东西。(它在真实世界里也不存在——问一下 爱因斯坦)

351. 时间表达式

(time expression)

其计算结果是一个绝对或者相对时间值的表达式。用于定义时间事件。

语义

大多数时间表达式或者是进入某个状态后的流逝时间或者是特定绝对时间的发生。别的时间表达式必须以一种特别的方式定义。

表示法

流逝时间。代表进入包含转换的状态后的一定时间的包的事件, 可以表示为关键字 `after` 的表达式。`after` 后面跟着其计算值(在建模时)是一定数量时间的表达式。

`after (10 seconds)`

`after (10 seconds since exit from state A)`

如果没有声明起始点, 那就是从进入包含转换的状态起的流逝时间。

绝对时间。代表绝对时间的发生的事件可以表示为关键字 `When`, 后面跟着由括弧括起的包含时间的布尔表达式。

`When (date = Jan. 1, 2000)`

352. 时标

(timing mark)

事件或者消息发生时间的一种表示法。时标用在限制里面。

语义

时标根据消息的名称而形成一个表达式。在交互中, 消息被给予一个名称, 时标表达式可以根据它来形成。在下面的表达式中, `Message` 是消息的名称。

`Message.SendTime()`

`Message.receiveTime()`

表示法

时标表达式显示为文本。

举例

下面的约束限制了形成一个拨号声音所要求的时间。

```
{ dialtone.sendTime() - offhook.sendTime() <1 second }
```

353. 跟踪

(trace)

表示历史开发过程或者表示代表相同概念的依赖关系，该依赖关系没有规则声明其中一个从另外一个继承来的两个元素之间的特殊模型联系。这是最不特殊的依赖形式，它也具有最少的语义。它主要用作开发过程中对人的思考过程的提醒。

见依赖 (dependency)、模型 (model)。

语义

跟踪是依赖的一种，它表明在不同的含义级别上代表相同概念的两个元素之间的连接。它不表示模型里的语义。它是代表具有不同语义的元素之间的连接——既不同含义层次的不同模型上的元素之间的连接。在元素之间没有显式的映射。通常它表示在不同开发阶段捕捉一个概念的两种方式之间的连接。例如，属于相同主题的不同变体的两个元素可以由跟踪连接。跟踪不能表示运行时的实例之间的联系。相反，它是模型元素本身之间的一个依赖。

跟踪的主要应用在于跟踪在系统的开发过程中已经变化的要求。跟踪依赖可以联系两种模型（比如用例模型和设计模型）的元素或者相同模型的不同形式的元素。

表示法

跟踪由带有关键字 trace 的依赖箭头（一个虚箭头，其尾部在新元素上而头部在老元素上）来表示。但是通常元素处在不同步显示的不同模型里，所以实际上，联系在工具中经常实现为一个超级链结。

354. 暂时链

(transient link)

只存在一段有限时间的链——例如一个操作的执行——的链结。

见关联 (association)、合作 (collaboration)、使用 (usage)。

语义

在执行过程中，一些链结存在一段有限的时间。当然，如果时间跨度足够大，几乎所有的对象和链结的生命期都是有限的。但是有些链结只存在于一定的限制语境中，例如在一个方法的执行过程中。过程参数和局部变量可以由暂时链表示。把所有这样的链结建模成关联是可能的，但是这样的话，关联上的条件必须非常粗略的进行声明，失去在限制对象的结合上的精度。这样的情况可以使用合作来建立模型，合作是对对象和存在于特定语境的链结的配置。来自合作的关联角色可以认为是只在行为实体（如一个过程）的执行过程中存在的一个暂时链。它在类模型中作为使用依赖出现。要得到完整的细节，需要参考行为模型。

表示法

暂时链显示为一个关联，带有一个附在链结角色上以表示各种不同实现的构造型。可以使用下面的构造型。

<parameter> 过程参数

<local> 过程的局部变量

<global> 全局变量（在整个模型或包里可见的）；如果可能应该尽量避免，因为它违反了面向对象的精神。

<self> 自链结（对象给自己发送消息的能力，在对象中是隐含的，只在具有消息流的动态情况下显示是有用的）

<association> 关联（缺省，不必声明除非为了强调）；它不是暂时链，列出来只是为了完整性。

355. 暂时对象

(transient object)

只在生成它的线程的执行过程中存在的对象。

356. 转换

(transition)

用于表示一个状态机的两个状态之间的一种关系，即一个在某初始状态的对象通过执行指定的动作而进入第二种状态，当然，这种转换需要某种指定的事件发生和指定的监护条件得到满足。在这个状态的变化中，转换被称作激发。简单转换只有一个源状态和一个目标状态。复杂转换有不只一个源状态和（或）有不只一个目标状态。它表示在一系列并发的活动状态中或在一个分叉型或结合型的控制下所发生的转化。内部转换有一个源状态但没有目标状态。它表示对没有状态转化的事件的反应。状态和转换是状态机的顶点和节点。

见状态机(state machine)。

语义

转换表示在一个对象的生命历史中所有的状态之间可能有的路径以及在状态变化时发生的动作。转换显示某状态的对象对一个事件的发生进行反应的路径。状态和转换是状态机中的顶点和弧，来描述一个类元中所有实例的可能的生命历史。

结构

转换有一个源状态，一个事件触发器，一个监护条件，一个动作和一个目标状态。在转换中，有一些可能会缺少。

源状态 源状态是被转换所影响的状态。如果某对象处于源状态，而且此对象接受了事件的触发和监护条件得到了满足，则此状态的外向转换会激发。

目标状态 目标状态是转换结束后的主动状态，它是主对象要转向的状态。目标状态不会用于不存在状态变化的内部转换。

事件触发器 事件触发器是一个事件，它被处于源状态的对象所接受后，转换只要得到监护条件的满足就可激发。如果此事件有参数，这些参数可以被转换所用，也可以被监护条件和动作的表达式所用。触发转换的事件就成为当前事件，而且可以被并发的动作访问，这些并发动作都是由事件激发的“运行到完成”这一过程的步骤。

没有明确的触发器事件的转换称作结束转换（或无触发器转换），是在结束时被状态中的任一内部活动隐式触发的。复合状态通过达到它的终止状态而表明其结束。如果一个状态没有内部活动或嵌套状态，而状态在任意入口动作执行之后被输入，那么结束状态就会被立即触发。要注意到，结束转换要激发，必须满足监护条件。若结束发生时监护条件不成立，则隐式结束事件会被消耗，而且以后即使监护条件再成立，转换也不会激发了。（这种行为用一个修改事件来模拟）

注意，一个状态机的某个事件的所有表现必须有同样的特征。

监护条件 监护条件是一个布尔表达式，它在一个事件的操作触发了转换时得到值，包括隐式结束事件对结束转换的触发。如果一个事件发生时状态机正在执行“运行到结束”的过程，此事件会被保存，直到这个过程结束和状态机静止。否则，此事件会被立即处理。如果表达式的值为真，转换可以激发；如果表达式的值为假，转换不能激发；如果没有转换适合激发，事件会被忽略。这种情况并非错误。有着不同监护条件的多重转换可以被同样的事件触发。若此事件发生，所有监护条件都被测试，若有不止一个监护条件为真，也只有一个转换会激发。如果没有给定优先权，则选择哪个转换来激发是不确定的。

注意，监护条件的值只在事件被处理时计算一次。如果其值开始为假，以后又为真，转换是不会激发的，除非有另一个事件发生，且令这次的监护条件为真。注意，监护条件不是持续监控一个值的正确方法。修改事件应该被用于这种情况。

如果转换没有监护条件，监护条件就被认为是真，而且一旦触发器事件发生，转换就激活。若有几个转换同时激活，只有一个可以激发，其选择是不确定的。

为了方便，一个监护条件能够被拆解成一系列简单的监护条件。实际上，这一系列监护条件可以是某个触发器事件或监护条件的分支，每一分支都是一个单独的转换，每一转换被有着不同的但却是有效的监护条件的（单独的）触发器事件所触发，这是对触发器事件的路径上所有的监护条件的合取（“与”）。这条路径上所有的表达式都会在转换访问激发前得到值。转换不能部分地激发。事实上，一套独立的转换可以部分地共享它们的描述。

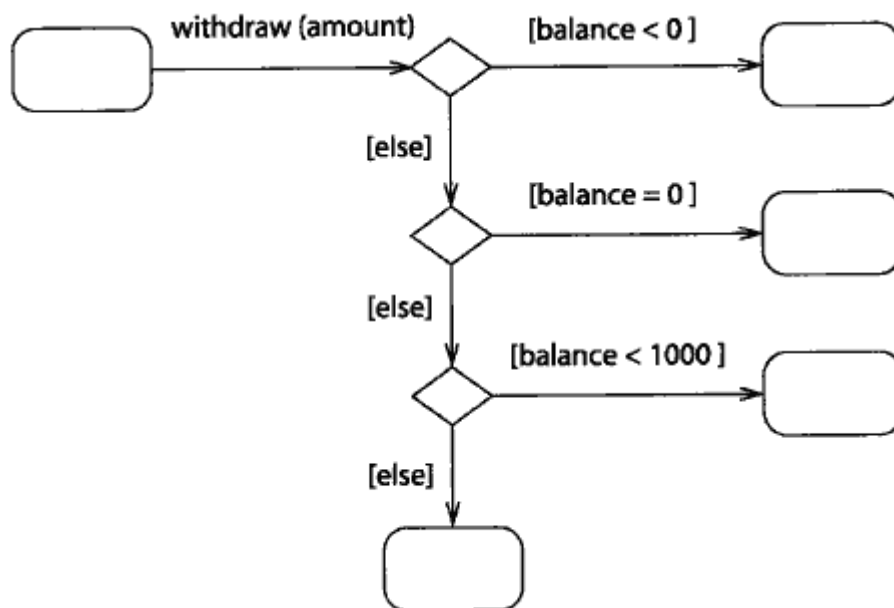


图 13-183 是一个示例。

注意，那些监护条件的树和将转换安排得合理的能力仅仅是为了方便，因为同样的效果还能通过一套独立的转换实现，只要每个转换有它拆解的监护条件。

动作 转换可含有描述一个动作的动作表达式。这个表达式是为了过程化计算，过程计算可以对拥有状态机的对象产生影响（而且，间接地，其他对象也会受到影响）。动作表达式可以使用触发器事件的参数，以及所拥有的对象的属性和关联。在整个“运行到完成”的过程中，若当前事件被包括以后的非触发器段、出口动作和入口动作在内的事件激发，触发器事件就可用。

动作可以是一个动作顺序。单个动作是原子的一就是说，它不能在外被终止，而必须在任何其他动作或事件的处理之前被完整地执行。动作应该用最小的持续时间以免状态机被中止。任何一个在动作执行期间接收到的事件都会被保存，直到动作结束，那时接受到的事件

也已得到值。

分支 为了方便，几个共享同一触发器事件却有着不同的监护条件的转换能够因为模型和表示法被分在同一组中，以避免触发器或者监护条件的相同部分被重复。这仅仅是一种表示上的方便，不会影响转换的语义。

在分支中查看其表示法的详细说明。

表示法

转换用实线箭头表示，从一个状态（源状态）到另一个状态（目标状态），用一条转换线标注。

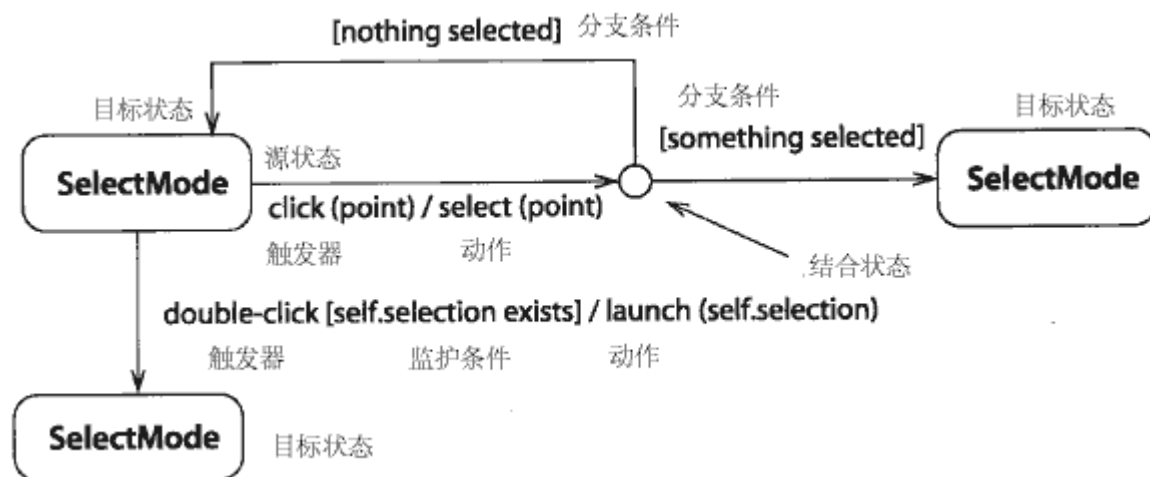


图 13-184 显示的是在两个状态间的转换，还有从一个分出多个线段的情况。

内部转换表示成在状态标志内部的转换线。一条转换线有如下格式：

名称：操作事件名称操作（参数清单）操作[监护条件]操作 / 动作清单操作

名称可用于引用转换的表达式，尤其是用于形成时标。其后有一个冒号。

事件名称命名了一个事件，其后跟有参数清单。如无参数，参数清单可以省略。事件名称和参数清单对一个结束转换是省略的。参数清单有如下格式：

名称：类型表，

监护条件是一个布尔表达式，由触发器事件的参数、属性和用状态机描述的对象连接等条目组成。监护条件还可以包括状态机中的并发状态的测试或某可获得的对象所指定的外部状态的测试—[在 状态 1]和[在 状态 2]是具体示例。状态名称可以完全由包含它们的嵌套状态来限制，产生这种形式的路径名：状态 1::状态 2::状态 3。在整个状态机中，如果在不同的复合状态区域有同样的状态名称发生，就可用此形式。

动作清单是一个过程表达式，它在转换激发时得到执行。它可由操作、属性、拥有对象的连接、触发器事件的参数等条目组成。动作包括调用、发送及其他种类的动作。动作清单可包含多个的被分号隔开的动作子句：

动作表：

分支 一个转换可包含一条线段，并有一个伴随着结合状态的树的触发器事件，画成小圆圈。这相当于一套独立的转换，每一个相当于通过树的每一条路径，其监护条件是此路径上所有条件的“与”。只有每条路径的最后一条线段可有一个动作。

结合状态如果表示分叉或结合，也可画成一个菱形，在意义上没有不同。

讨论

转换表示从一状态到另一状态的原子变化，也可能伴有原子动作。转换是不可中断的。转换

上的动作应当短暂，通常是琐碎的处理，例如赋值、声明和简单的计算。

357. 移变阶段

(transition phase)

软件开发过程的第四个阶段，在该阶段中，配置实现的系统准备在现实世界环境中执行。在这个阶段，配置试图已经完成，前面各个阶段尚未完成的剩余视图也完成了。

见 开发过程(development process)

358. 转换时间

(transition time)

见时标(timing mark)。

359. 触发器

(trigger)

一个事件，其发生使一个转换能够激发。其名称可以是个名词（事件本身），也可以是个动词（事件的发生）。

见结束转换(completion transtion)、转换(transition)。

语义

每个转换（除了结束转换是因内部活动的结束而激发）都会将事件作为结构的一部分而涉及到它。如果某个事件在对象处于包含一个外向转换的状态时发生，而此外向转换的触发器就是这个事件或是这个事件的祖先，那么，这个转换的监护条件会被测试。如果条件满足，转换能够激发；如果缺少监护条件，它必须得到满足。如果有多个转换满足条件，实际上也只有一个可以激发，而选择哪一个可能是不确定的。（如果对象有多个并发状态，从任何一个状态开始的转换都可能激发，但最多只有一个转换可以激发。）

注意，监护条件只在触发器事件（包括隐式的结束事件）发生的时候被测试一次。若某事件发生时没有转换能够激发，此事件仅仅会被忽略。这不是错误。

在一个监护条件中，或者在一个参加转换或参加目标状态的入口动作的动作中，触发器事件的参数都能被使用。

在转换之后的“运行到完成”的整个步骤执行当中，触发器事件对转换的分步骤中的动作作为当前事件保持可用。在一个入口动作或多段转换的一个后续段中，这个事件的准确类型可能是不可知的，因此，此事件的类型会在使用多态操作或情况说明的某个动作中得到辨别。一旦得到了事件的确定类型，其参数就能够被使用。

表示法

触发器事件的名称和特征是转换标号的组成部分。

见转换(transtion)。

触发器事件可以在由保留字“当前事件”限定的表达式中被访问。这个关键字涉及到在一个多段转换的首段的触发器事件。

360. 无触发器转换

(triggerless transition)

没有明确的事件触发器的转换。当它离开一个普通状态，就代表一个结束转换，就是说这个转换是被活动的结束而非某个明确的事件所触发。当它离开一个伪状态，就代表一个转换段，此转换段可被自动通过，若其先前的段已经结束动作。无触发器转换用于连接初始状态和历

史状态以达到它们的目标状态。

361. 有序表

(tuple)

一个对值按序排列的列表。通常情况下，此术语的含义是一系列相似格式的列表（这是一个标准的数学术语）。

362. 类型

(type)

作为形容词：按一个属性、参数或变量的值而声明的类元必须保留。其实际的值必须是此类型的一个实例，或是此类型的一个子孙的实例。

作为名词：一个类的构造型通常说明了一系列实例（比如对象）以及适用于这些对象的操作。类型可以不包含任何方法。对比：接口，实现类。

类型和实现类

类能被构造成类或实现类（虽然对它们也可以无差别地进行支配）。类型被用来说明一个对象的域以及适用于这些类的操作，但没有定义这些对象或操作的物理实现。类型可以不包含任何方法，但它可以提供这些行为的操作说明，也可以包括属性和方法，这是为了说明操作的行为。类型的属性和关联不决定它的对象的实现。

一个实现类定义了物理数据结构和对象的方法，与传统语言中实现的一样，比如 C++ 和 Smalltalk。当实现类包括了所有与类型所具有的行为一样的操作，实现类被认为实现了一个类型。一个实现类可以实现多个类型，而多个实现类可以实现同样的类型。一个实现类的属性和关联不必相同，象在类型的实现中一样。实现类可以在其物理属性和关联的条件中为起操作提供方法，而且可以声明其他类型中所没有的附加操作。

对象必须是只有一个实现类的实例，此实例指定了对象的物理实现。然而，一个对象是有多个类型的实例。如果对象是只有一个实现类的实例，那么此实现类必须实现此对象作为一个实例的全部类型。如果动态类元是可用的，则在生命期内，对象可以获得和失去类型。通过这种方式使用的类型刻画了一个可变的角色，对象可以接受，以后再放弃。

尽管类型和实现类的在使用上并不相同，但其内部结构是一致的，所以它们成为类构造型的模型。它们支持泛化、替代原理、以及属性继承、关联和操作。类型可专用于类型，而实现类也可专用于实现类。类型只能通过实现这一行为和实现类联系起来。

表示法

说明一个无明显特征的类时是没有关键字的。说明类型时有关键字《type》，而说明实现类有关键字《implementation》。

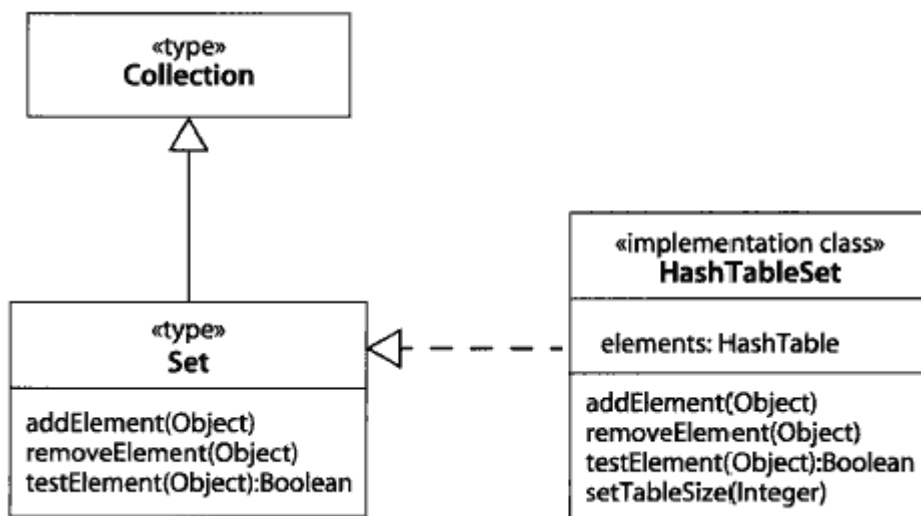


图 13-185 显示了一个例子。

依靠实现类来实现的类型通过使用“实现”这一联系而成为模型，表示为带有实三角箭头的一条虚线（一个“虚线泛化箭头”或一个“有实箭头的依赖关系”）。这种符号表示了在操作上的继承关系，但没有表示结构的继承（属性或关联）。实现可以在任何两个类元间得到使用，为此其中的一个类元会支持另一个类元的操作，但依靠实现类而成的类型的实现是这种方式的一个共有的使用。

讨论

类型和实现类在某种程度上是受到一些限制的概念，这是由于概念针对的是象 C++ 和 Smalltalk 这样的传统程序设计语言。在 UML 中，类的概念能够直接地以更加全面的方式得到应用。UML 对多重类元和动态类元都提供支持，去除了对类型和实现类之间存在区别的需要。然而，在用传统的语言编制代码时，这些区别的确有用。

363. 类型表达式

(type expression)

一个表达式，其值是指向一种或多种数据类型的引用。比如，在典型的程序语言里，一个属性类型声明就是一个类型表达式。

举例

在 C++ 里类型表达式如下：

```

Person*
Order[24]
Boolean(*) (String, int)
    
```

364. 无解释

(uninterpreted)

一个占位符，提供给一个或多个不是由 UML 定义其实现的类型。每个无解释的值都有一个相应的字符串来代表。在任何物理实现中，例如模型编辑，实现必须完成，所以其中不能有无解释值。

365. 非指定值

(unspecified value)

一个还没有被模型指定的值。

讨论

一个非指定值在特定的含义下完全不是一个值,而且除了其值不是必需的或其值是不相关的那些特性以外,非指定值不能在一个完全模型中出现。例如,多重性是不可知的;而它必须有值。如果缺乏任何知识,就相当于一个多重性,因此 UML 的语义不允许或不处理缺少值或非指定值的情况。

在另外一个含义中“非指定”是未结束模型的一个有用部分。它有这样的意思:“我仍然没有考虑过这个值,而我已经对它作了记录,以便我可以在后来赋给它一个值。”非指定是一个外在的、模型是不完整时的状态。这是个有用的能力,而且一个那样的工具可以支持它。正是依靠其本来的性质,这样的—个值只不能在已完成的模型里出现,而且它并不关注对它的语义作出定义。在需要值的时候,有工具能自动地为非指定值提供一个缺省值——比如在代码生成的时候——但这只是一个方便的措施,而不是语义的一部分。非指定值是 UML 语义之外的概念。

简单而言,为特性提供的缺省值没有语义定义。在模型里的特性只不过有一个值。对新创建元素的特性,有工具可以自动地为其提供值。需要再次说明,这只是一个由于工具而带来操作上的简便,不是 UML 语义的一部分。语义完全的 UML 模型没有缺省值或非指定值;只不过它们有值。

366. 使用

(usage)

一个依赖关系。在此关系当中,一个元素(客户)为了自己的当前功能或实现,需要另一个元素(提供者)的存在——通常是因为实现的原因。

见合作(collaboration)、依赖(dependency)、暂时链(transient link)。

语义

一个使用依赖关系是这样的状况:某个元素(客户)为了自己的当前实现或功能,需要另一个元素(提供者)的存在。所有的元素必须存在于同等的意义级别上——就是说,它们不涉及在抽象或实现上提高级别(比如在一个分析级的类和一个实现级的类之间的变换)。使用依赖关系经常涉及实现级元素,比如一个 C++ 的包含文件,为此它包含了编译器结果。使用可以被进一步构造,以表明依赖关系的精确性质,比如调用属于另一个类的某个操作或实例化属于另一个类的某个对象。

表示法

使用由一个带有关键字《use》的虚箭头(依赖关系)来表示。箭头在提供者(独立的)元素,而尾标在客户(依赖)元素。

讨论

使用通常与暂时链相符合——即指在类的实例之间的一种联系,这个联系不是始终都有意义或存在,只存在与某些语境中,比如一个子过程的执行。在这种情况下,依赖关系构造不对所有的信息建模,除非事实它的确存在。合作构造提供了对这种联系在所有细节上建模的能力。

标准元素

调用,创建,实例化,发送。

367. 使用

(use)

使用依赖关系的表示法中的关键字。

368. 用例

(use case)

动作的顺序的说明，包括变量顺序和出错顺序，使一个系统、子系统或类能够通过与外部参与者间的交互而执行。

见参与者(actor)、类元(classifier)。

语义

一个用例是一个连贯的功能性单元，由一个用消息的顺序来显示的类型（一个系统，子系统，或类）提供，这些消息与动作被系统执行的同时在系统和一个或多个外部使用者（表现为参与者）间交换。

用例的目标是要定义类型（包括一个子系统或整个系统）的一个行为，但并不显示类型的内部结构。每个用例说明一个类型提供给它的使用者的一种服务，也即一种对外部可见的使用类型的特定方式。它描述由某用户以用户和类型间交互的观点来初始化的完整的顺序，以及由类型执行的响应。这里的交互只包括系统与参与者之间的通讯。内部行为和实现是隐藏的。一个类型或系统的全部用例分割和覆盖它的行为，每个用例代表一部分量化的、有深刻意义的和对用户可用的功能性。注意这里的用户包括人、计算机和其他对象。参与者是一个用户意图的理想化事物，并不是自然用户的代表。一个自然用户能映射到许多参与者，而一个参与者能代表多个自然用户的同一个方面。

见参与者(actor)。

用例包括对一个用户请求作出响应的常规的主线行为，以及常规顺序的可能变量，比如间隔顺序，异常行为和错误处理。其目的是要描述在其所有的变化中的一个连贯的功能性，包括所有的错误条件。一个类型的全套用例说明使用此类元的所有不同的方式。为了方便，用例可以被分组打包。

用例是一个描述；它描述潜在的行为。用例的执行是用例实例。用例的行为能够用附加的状态机或用文本代码（与状态机相同）来说明，也可以用一种非正式的文本描述。行为能用一套方案被举例说明，但并不形式化。在发展的早期阶段，这可能已足够。

用例实例是一个用例的执行，由来自参与者的一个实例的一条消息初始化。作为对此消息的响应，用例实例执行一系列被用例指定动作，比如给参与者实例发送消息，不必只是给初始参与者。参与者实例可以向用户实例发送消息，而此种交互会持续下去，直到实例已经对所有的输入作出响应。当它不再得到输入时就会结束。

作为在与外部参与者的交互中的一个整体，用例是对系统（或其他类型）的行为的说明。在实现行为的系统中，合作实现了用例，内部对象之间的内部交互也是由它来描述。

结构 (Structure)

用例可以有类型特征和联系。

特征 用例是类型，因此有属性和操作。属性用于代表用例的状态——即执行用例的行进。一个操作代表用例能执行的一件工作，它不是直接从外部随时支取，但可以被用来描述用例对系统的影响。操作的执行可以与来自参与者的消息相关联。操作作用于用例的属性，而且间接作用于用例所附属的系统或类。

到参与者的关联 在参与者和用例间的关联表明了参与者实例与系统实例或类型实例相通讯，而对一些对于参与者很重要的结果产生影响。参与者会模型化类型的外部用户，这样，如果此类元是一个系统，它的参与者就是系统的外部用户。较低级子系统的参与者可能是整个系统的其他的类。

一个参与者可以与多个用例通讯——即参与者可以请求系统的多个不同服务——而且，如果提供

它的服务，一个用例可以与一个或多个参与者通讯。注意，两个被同一系统指定的用例不能互相通讯，这是因为其中任何一个用例都为系统单独描述了一个完全的使用。它们可以通过共享的参与者间接地进行交互。

参与者和用例之间的交互能够用接口来定义。一个接口定义了一个参与者或用例可以支持或使用的操作。由同一用例给出的不同接口不需要互斥。

泛化 泛化联系将特化用例和更一般的使用例联系起来。子用例继承父用例的属性，操作和行为序列，而且可以增加属于自己的另外的属性和操作。子用例通过在任意点向父用例插入额外的动作序列而向父用例增加增量行为，它也可以修改某些继承操作和顺序，但这必须象任何一个重载一样地完成，以使父用例的目的得以保留下来。

扩展 扩展联系是一种依赖关系。客户用例通过向基序列插入额外的动作序列而向基用例加入增量行为。客户用例包含一个或多个分开的行为顺序段。扩展联系包含来自基用例的一系列扩展点名字，在数量上与客户用例的段的数量一样多。一个扩展点代表基用例中的一个或一组位置，扩展可以在这位置上被插入。在扩展点上，扩展联系也可以有一个条件，以此来使用父用例的属性。当一个父用例的实例到达一个被扩展联系中的扩展点所引用的位置时，上述条件得到判断；若条件为真，与之相符的子用例中的行为段被执行。若没有条件约束，则被认为是永真。如果扩展联系具有多于一个扩展点，那么条件只有在首段中的优先执行的第一个扩展点上得到判断。

扩展联系不会创建一个新的可实例化的用例。相反，它隐式地向原始的基用例增加行为。基用例隐式地包括了扩展行为。未扩展的原始基用例在其旧有的形式下是不可用的。换一种说法，如果你扩展了一个用例，那就不能隐式地在没有扩展的可能性时将基用例实例化。用例可以有多个扩展，这些扩展都适用与同一基用例，而且如果它们的条件分别得到满足，还能够被插入一个用例实例。在另一方面，一个扩展用例可以扩展多个基用例（或是同一个扩展在不同的扩展点），每一个都在其正确的扩展点上（或是扩展点的列表）。如果在同一个扩展点上有多个扩展，则它们执行的相对顺序是不确定的。

注意，扩展用例是不会被实例化的，而基用例必须被实例化以得到联合的基-附加-扩展行为。扩展用例可不可以被实例化都可能，但不论是哪种情况，它都不包括基用例行为。

包括 包括联系表示的是：在一个客户用例的控制当中，对提供者用例在一个客户用例的交互顺序当中的行为顺序的包含。而此客户用例正处于由客户的描述所指定的位置上。这是一个依赖关系，不是泛化，因为提供者用例不能在客户用例出现的位置上被替代。客户可以使用基用例的属性来获得值和通讯结果。用例实例执行的是客户用例，当它到达包括点时，就开始执行提供者用例，直到结束。然后，它重新开始执行客户用例，超过包括位置。在不同的执行之间，提供者用例的属性没有值是坚持不变的。

用例可以是抽象的，这意味着它不能直接在一次系统执行中被实例化。它定义一个行为的片段，而此行为是被具体用例特化或包括了；或者它是一个基用例的一次执行；如果它能被自己实例化，它也可以是具体的。

行为 一个用例的行为顺序能够用状态机、活动图或某种可执行的文本代码来描述。状态机的动作或代码的状态可以调用用例的内部操作来说明执行的效果。动作也可以显示向参与者发送的消息。

用例可以用方案或纯文本进行非形式化的描述，但这种描述是不严密的，而且只能用于人类阐述。

用例的动作可以在调用由用例描述的类元的操作期间被说明。一个操作可以被多个用例调用。

实现 用例的实现可以由一组成作来说明。合作是依靠用例所描述的类元里的对象而对用例

的实现进行描述。每个合作描述系统的要素之间的语境，而在系统中有一个或多个交互序列发生。合作和它们的交互定义了系统中的对象怎样交互来得到用例指定的外部行为。

系统能够通过各种抽象级别的使用例得到说明。例如，说明系统的使用例可以被重定义成一组下使用例，其中每个说明子系统的一个服务。由超级（较高级别）用例说明的功能性完全可跟踪到由下属（较低级别）用例说明的功能性。一个超级用例和一组下使用例在不同的抽象级别上说明同样的行为。下使用例协同提供超级用例的行为，这些下使用例的协同是由超级用例的合作来说明的，而且可以在合作图中表示。一个超级用例的参与者是以多个下使用例的多个参与者出现。在一组实现了整个系统的嵌套的用例和合作中，这些关系将实现的结果层次化。

表示法

用例是用一个包括用例名字的椭圆形来表示。如果用例的属性和操作必须被显示出来，可以将用例绘制成一个带有关键字《use case》的矩形类元。

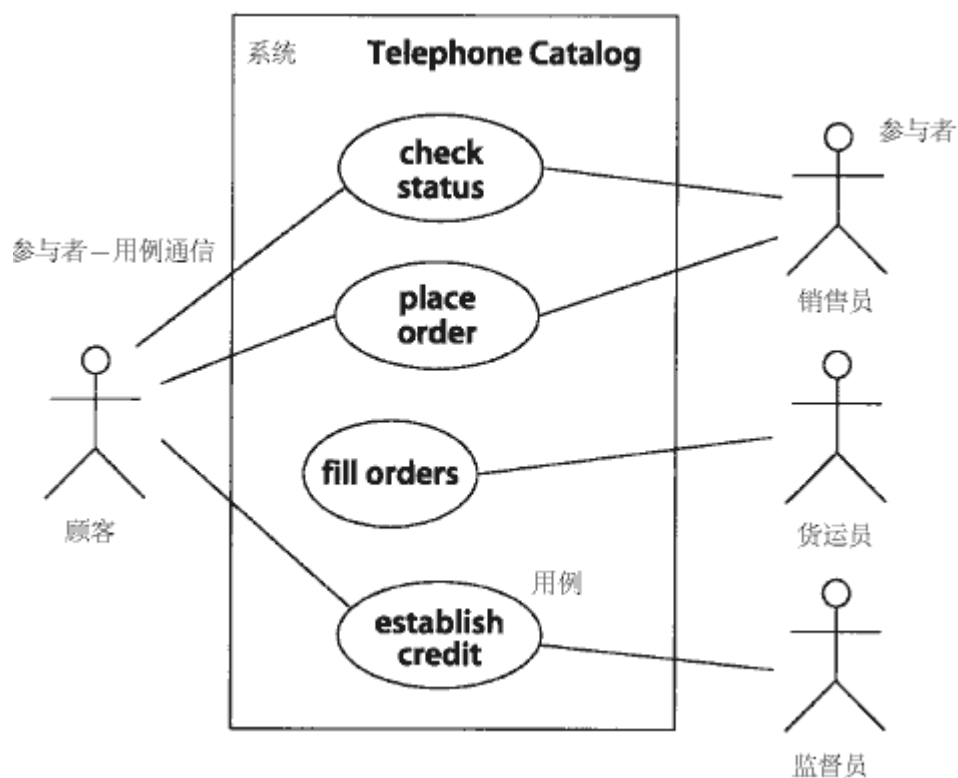
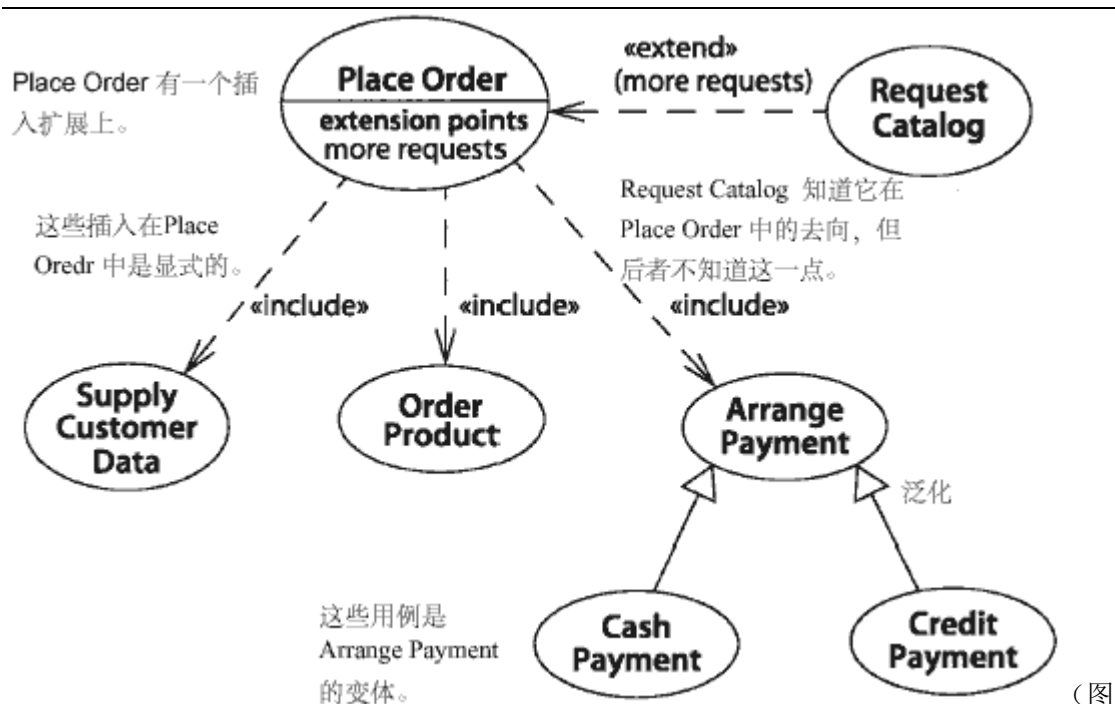


图 13-186 表示的是一个用例图。

一个扩展点是一个命名了在用例内部的的实体，这个用例描述了来自其他用例的动作序列可以被插入的位置。扩展点提供扩展和行为序列文本之间的一个间接级别。扩展点引用了在用例的行为序列中的一个位置或一组位置。对于使用此扩展点的扩展联系，这种引用能够被独立地改变。每个扩展点必须要在用例中有一个独有的名字。扩展点可以在一个用例的区域里被列举出来，标题为“扩展点”。



(图

13-187)

在用例和参与者之间的通讯联系是用一个关联符号表示—连接用例和参与者符号的一条实线。因为通讯是参与者和用例之间唯一的一种关联，所以关键字《communication》通常可以被省略。通常情况下，由于参与者和用例唯一地定义了这个联系，因而在这条实线上不标注名字或角色名字。

泛化联系用一个泛化箭头表示—从子用例到父用例的一条实线，一个实三角箭头指向父用例。

扩展联系或包含联系用一个带有关键字《extend》或《include》的依赖关系箭头表示—带有附着箭头的一条虚线，指向客户用例。在扩展联系上也有一个扩展点名字的列表（在图上可以取消）。

图 13-187 表示了各种用例联系。

行为说明 用例和它的外部交互序列之间的联系通常由一个连向序列图的超链来代表。此超链不可见，但可以在一个编辑器中移动。行为也可以用一个状态机或用附加在用例上的程序设计语言文本来说明。自然语言文本可以当作一种非正式的说明。

见扩展(extend)，作为某些行为序列的一个例子。

用例和其实现之间的联系可以表示成一个实现联系，此实现来自一个到合作的用例。但因为这些联系经常是在不同的模型中，所以通常用一个不可见的超链来代表。期望的情况是有一种工具可以支持这样的能力：“压缩进入”一个用例中来查看其作为一个合作的方案和/或实现。

369. 用例图

(use case diagram)

表示处于同一系统中的参与者和用例之间的关系的图。

见参与者(actor)、用例(use case)。

表示法

一个用例图是一个包括参与者、由系统边界（一个矩形）封闭的一组用例、参与者和用例之

间的关联、用例间的联系以及参与者的泛化等的图。用例图表示了来自用例模型（用例，参与者）的元素。

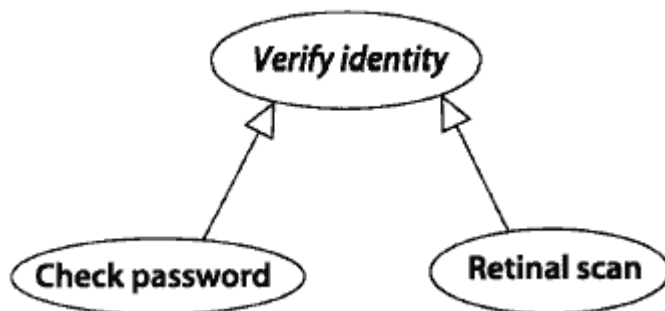
370. 用例泛化

(use case generalization)

是在一个用例（子用例）和另一个用例（父用例）之间的类元关系，其中的父用例描述了子用例与其他用例共享的特性，而这些用例是有着同一父用例的。这是适用于用例的泛化。

语义

父用例可以被特化成一个或多个子用例，用这些用例来代表父用例的更多明确的形式（图 13-188）。



因为用例是一个类元，所以子用例要继承父用例的所有属性、操作和关系。这个继承操作的实现可以被实现子用例的合作进行重载。

父用例的 Verify Identity 的用例行为：

父用例是抽象的，则没有行为序列。

一个具体的子孙必须提供如下所示的行为。

子用例的 Check Password 的用例行为：

从主数据库获得密码

请求使用密码

用户提供密码

在用户登录时检查密码

子用例 Retinal scan 的用例行为：

得到来自主数据库的网状特征

扫描用户的网形和得到特征

将主特征和扫描特征比较

子用例继承父用例的行为序列，而且可以向父用例插入额外的行为（图 13-189）。

父用例是抽象的，无行为顺序。

Obtain password from master database

Ask use for password

User supplies password

Check password against user entry

一个具体的后代必须提供如下所示的行为。

Obtain retinal signature from master database

Scan user's retina and obtain signature

Compare master signature against scanned signature

父用例和子用例是潜在地可实例化（如果它们不是抽象的），而同一父用例的不同的特化是独立的，这不同于扩展联系，在其中多重扩展都隐式地限制同一基用例。行为可以通过在继承自父用例的行为序列中增加步骤而被加入到子用例中，也可以通过对子用例声明扩展和包含联系的方式来完成。如果父用例是抽象的，其行为序列可以有分段，这些分段在父用例中是显式不完整的，而且必须是由子用例提供的。子用例可以对继承自父用例的步骤作限制，但由于方法上的重载，这种能力必须小心使用，因为要保证父用例的意图必须保留下来。

泛化联系将一个子用例连向一个父用例。子用例可以存取和修饰由父用例定义的属性。

用例的替代意味着子用例的行为序列必须包含其父用例的行为序列。在父用例序列中的步骤不需要相互邻接；子用例可以在继承自父用例的行为序列中插入额外的步骤。

对用例的多重继承的使用需要一个显式的说明，说明如何在父用例的行为序列中插入步骤来生成子用例的序列。

用例泛化可以使用私有继承来共享基用例的实现，而不完全替代，但这个功能应该保守使用。

表示法

使用普通的泛化符号——从子用例到父用例的一条实线，空三角箭头指向父用例的符号。

实例

图 13-188 显示了抽象用例身份检验和其由两个具体用例的特化，用例的行为在图 13-189 中显示。

371. 用例实例

(use case instance)

被一个用例指定的序列动作的执行。

见用例 (use case)。

372. 用例模型

(use case model)

一个模型，它描述的是系统或其他在用例的项目上的类元的功能需求。

见参与者 (actor)、用例 (use case)。

语义

用例模型代表一个系统或其他类元的功能性，表现为与系统的外部交互。用例图中显示了用例模型。

373. 用例视图

(use case view)

是指就用例而言,系统中关系到指定行为的那个方面。一个用例模型是集中在此视图的模型。用例视图是松散地成组的建模概念中的一部分,就象动态视图。

374. 效用

(utility)

一个类的构造型,它以类声明的形式将全局变量和过程进行分组。效用的属性和操作分别成为全局变量和全局过程。效用不是一个基本建模结构,却方便了编程。它没有实例。

语义

效用的属性是全局变量,而且效用的操作是全局操作。由于作为类作用域成员,全局的属性和操作能够被更好的模型化,所以对于面向对象的程序,效用不是必需的。此结构是为了与非面向对象的语言相兼容而提供的,比如 C。

表示法

效用表示为一个类符号,在类名之上有构造型的关键字《utility》。属性和操作代表全局成员。在这里的符号中没有声明类作用域成员。

375. 值

(value)

见数据值(data value)。

376. 顶点

(vertex)

在状态机中,转换的一个源或目标。顶点可以是一个状态或一个伪状态。

377. 视图

(view)

模型的一个影射,它可从一个透视图或优势位置看到,而且它省略了与这个透视图无关的实体。这个词用在这里不是表示一个说明元素。相反,语义模型和可见的表示法中的影射,它都包括。

378. 可见性

(visibility)

一个枚举,其值(公有的,受保护的,或私有的)说明了它所涉及的模型元素是否在其命名空间的外部可见。

见访问(access),作为一个应用于包间引用的可见性规则的讨论。

语义

可见性声明了建模元素引用一个元素的能力,此元素与引用元素处于不同的命名空间。可见性是一个元素和包含它的容器之间的联系的一部分,容器可以是包、类或某个其他的命名空间。有三个预定义的可见性。

公有的 任一元素,若能够访问容器,则也能够访问包容器指出的元素。

受保护的 只有容器中的元素或包容器的子孙能够访问指出的元素,其他元素不能引用或使用它。

私有的 只有包容器中的元素能够访问指出的元素。其他元素,包括包 含体的子孙的元素,都不能引用或使用它。

增加的可见性的种类可以为某些编程语言定义，比如 C++ 的 `implementation` 可见性（实际上，所有非公有可见性的形式都是由语言决定的）。使用额外的选择必须依靠用户与建模工具和代码生成器之间的约定。

表示法

可见性用放在模型元素前的一个特定的关键字或一个标记符来表示。

公有的 +

受保护的 #

私有的 -

可见性标记可以取消。缺少可见性标记说明可见性没有显示，而不是说未定义或是公有的。即使可见性没有显示，也有工具给新元素的可见性赋值。可见性标记是对一个可见性说明字符串完全形式的速记。可见性也可以用关键字 (`public`, `protected`, `private`) 来说明。当一个内部表元素应用于一整块属性或其他表元素时，常用这种形式。

任何语言专用的或用户定义的可见性的选择必须用一个特定的字符串或用一个工具专有约定来说明。

类 在一个类中，可见性标记标在表元素上，比如属性和操作。这表明其他类能否访问这些元素。

关联 在一个关联中，可见性标记标在目标类（通过可见性的设置，能够被访问的结束端）的角色名字上。这表明在远端的类能否通过关联到达带有可见性标记的结束端。

包 在一个包中，可见性标记标在直接为包所包含的元素上，比如类、关联和嵌套包。这表明另一个访问或引入第一个包的包能否访问这些元素。

379. 良好构成

(welled formed)

指出一个模型是被正确构造的，模型满足所有的预定义和模型说明规则与约束。一个这样的模型具有的语义是有意义的。模型没有良好构成称为差构成。

第 2 章 标准元素

标准元素是为约束、构造型和标签而预定义的关键字。它们代表通用效用的概念，这些通用效用没有足够的重要性或者与核心概念存在足够的差异用以包含在 UML 核心概念中。它们和 UML 核心概念的关系就如同内建的子例程库和一种编程语言的关系。它们不是核心语言的一部分，但它们是用户在使用这种语言时可以依赖的环境的一部分。列表中也包括了表示法关键字——出现在别的模型元素的符号上但代表的是内建模型元素而不是构造型的关键字。为关键字列出了表示法符号。

在第 13 章，词汇大全的文章中有交叉引用。

1. 访问(access)

（授权依赖的构造型）

两个包之间的构造型依赖，表示目标包的公共内容对于源包的名称空间是可以访问的。

见访问(access)。

2. 关联(association)

（关联端点的构造型）

应用于关联端点（包括链结的端点和关联角色的端点）上的一个约束，声明对应的实例是通过一个实际的关联可见的，而不是象参数或者局部变量一样通过暂时链。

见关联(association)、关联端点(association end)、关联角色(association role)。

3. 变成(become)

（流联系的构造型）

其源和目标代表不同时间点的相同实例的构造型依赖，但源和目标有潜在的不同的值，状态实例和角色。从 A 到 B 的一个变成依赖意味着在时间/空间上的一个不同的时刻实例 A 变成 B，可能具有了新的值，状态实例和角色。变成的表示法是一个从源到目标的一个虚箭头，带有关键字 become。

见变成(become)。

4. 绑定(bind)

（依赖符号上的关键字）

代表绑定联系的依赖上的关键字。它后面跟着由括弧括起逗号分割的参数列表。

见绑定(binding)、绑定元素(bound element)、模板(template)。

5. 调用(call)

（使用依赖的构造型）

源是一个操作而目标也是一个操作的构造型依赖。调用依赖声明源操作激发目标操作。调用依赖可以把源操作连接到范围内的任何目标操作，包括封闭类元和别的可见类元的操作，但不限制在这些操作上。

见调用(call)、使用(usage)。

6. 完全(complete)

(泛化上的约束)

应用于一个泛化集合的约束，声明所有的孩子已经被声明（尽管有的可能被省略）而附加的孩子不应该在后面声明。

见泛化(generalization)

7. 复制(copy)

(流联系的构造型)

源和目标是不同的实例，但有相同的值，状态实例和角色的构造型流联系。从 A 到 B 的复制依赖意味着 B 是 A 的一个精确复本。A 中的特征改变不必反映到 B 中。复制表示法是一个从源到目标的箭头，带有关键字 copy。

见访问(access)、复制(copy)。

8. 创建(create)

(行为特征的构造型)

一个构造型行为特征，表示指定的特征生成该特征所附的类元的一个实例。

(事件的构造型)

一个构造型事件，该事件表示生成一个实例，该实例封装了事件类型所作用的状态机。创建只能作用于该状态机顶层的初始转换。实际上,这是唯一可以作用于初始转换的触发源。

(使用依赖的构造型)

创建是表示客户类元创建了提供者类元的实例的构造型依赖

见创建(creation)、使用(usage)。

9. 派生(derive)

(抽象依赖的构造型)

源和目标通常是相同类型的构造型依赖，但不一定总是相同类型。派生依赖声明源可以从目标计算得到。源可以为设计原因如效率而实现，尽管逻辑上它是冗余的。

见派生(derivation)、导出元素(derived element)。

10. 销毁(destroyed)

(行为特征的构造型)

表明指定的特征销毁了该特征所附的类元的一个实例的构造型行为特征。

(事件构造型)

表示封装了事件类型所作用的状态机的实例被销毁的构造型事件。

见销毁(destruction)。

11. 被销毁的(destroyed)

(类元角色和关联角色上的约束)

表示角色实例在封闭交互执行开始时存在而在执行结束之前被销毁。

见 关联角色(association role)、类元角色(classifier role)、合作(collaboration)、销毁(destruction)。

12. 互斥(disjoint)

(泛化上的约束)

作用于泛化集合的约束，声明对象不能是该泛化集合里的多个孩子的实例。这种情况只会出现在多继承中。

见 泛化(generation)

13. 文档(document)

(组件的构造型)

代表一个文档的构造型组件。

见 组件(component)

14. 文档编制(documentation)

(元素上的标签)

对所附的元素进行的注释，描述或解释。

见 注释(comment)、字符串(string)

15. 枚举(enumeration)

(类元符号上的关键字)

枚举数据类型的关键字，它的细节声明了由一个标识符集合构成的域，那些标识符是该数据类型的实例的可能取值。

见 枚举(enumeration)

16. 可执行(executable)

(组件的构造型)

代表一个可以在某结点上运行的程序的构造型组件。

见 组件(component)

17. 扩展(extend)

(依赖符号上的关键字)

表示用例之间的扩展联系的依赖符号上的关键字。

见 扩展(extend)

18. 虚包(facade)

(包的构造型)

只包含对其他包所具有的元素进行的引用的构造型包。它被用来提供一个包的某些内容的公共视图。虚包不包含任何它自己的模型元素。

见 包(package)

19. 文件(file)

(组件的构造型)

文件是一个代表包含源代码或者数据的文档的构造型组件。

见 组件(component)

20. 框架 (framework)

（包的构造型）

包含模式的构造型包。

见 包 (package)。

21. 友员 (friend)

（授权依赖的构造型）

一个构造型依赖，它的源是一个模型元素，如操作，类或包，而目标是一个不同的包模型元素，如类或包。友员联系授权源访问目标，不管所声明的可见性。它扩展了源的可见性，使目标可以看到源的内部。

见 访问(access)、友员(friend)、可见性(visibility)

22. 全局 (global)

（关联端点的构造型）

应用于关联端点（包括链结端点和关联角色端点）的约束，声明由于和链结另一端的对象相比，所附的对象具有全局范围而可见。

见 关联(association)、关联端点(association)、合作(collaboration)

23. 实现 (implementation)

（泛化的构造型）

一个构造型泛化，它表示客户继承了提供者的实现（它的属性，操作和方法）但没有把提供者的接口公共化，也不保证支持这些接口，因此违反可替代性。这是私有继承。

见 泛化(generalization)、私有继承(private inheritance)

24. 实现类 (implementationClass)

（类的构造型）

一个构造型类，它不是一个类型，它代表了某种编程语言的一个类的实现。一个对象可以是一个（最多一个）实现类的实例。相反，一个对象可以同时是多个普通类的实例，随时间得到或者丢失类。实现类的实例也可以是零个或者多个类型的实例。

见 实现类(implementation class)、类型(type)

25. 隐含 (implicit)

（关联构造型）

关联的构造型，说明该关联没有实现（只是概念上）。

见 关联(association)

26. 导入 (import)

（授权依赖的构造型）

两个包之间的构造型依赖，表示目标包的公共元素加到源包的名称空间里。

见 访问(access)、导入(import)

27. 包含(include)

(依赖符号上的关键字)

表示用例之间的包含联系的依赖符号上的关键字。

见 包含(include)

28. 不完整 (incomplete)

(泛化上的约束)

不完整是应用于一个泛化集合的约束，它声明不是所有的孩子都已经被声明，后面还可以增加额外的孩子。

见 泛化(generalization)

29. 的实例(instanceOf)

(依赖符号上的关键字)

其源是一个实例而目标是一个类元的源联系。从 A 到 B 的这种依赖意味着 A 是 B 的一个实例。它的表示法是一个带有关键字 `instanceOf` 的虚箭头。

见 描述(descriptor)、实例(instance)、的实例 (instance of)

30. 实例化(instantiate)

(使用依赖的构造型)

类元之间的构造型依赖，这些类元表明客户的操作创建提供者的实例。

见 实例化(instantiation)、使用(usage)

31. 不变量(invariant)

(约束的构造型)

必须附在类元或联系集合上的一个构造型约束。它表明必须为类元或联系以及它们的实例维持约束的条件。

见 不变量(invariant)

32. 叶(leaf)

(泛化元素和行为特征的关键字)

不能有后代也不能被重载的元素，即不是多态的元素。

见 叶(leaf)、多态(polymorphic)

33. 库(library)

(组件的构造型)

代表静态或者动态库的一个构造型组件。

见 组件(component)

34. 局部(local)

(关联端点的构造型)

关联端点，链结端点或者关联角色端点的构造型，它声明所附的对象在另一端对象的局部范围里。

见 关联(association)、关联端点(association end)、合作(collaboration)、暂时链(transient link)

35. 位置(location)

(类元符号上的标签)

支持该类元的组件。

(组件实例符号上的关键字)

组件实例所在的结点实例。

见 组件(component)、位置(location)、结点(node)

36. 元类(metaclass)

(类元的构造型)

一个构造型类元，它表明这个类是某个其他类的元类。

见 元类(metaclass)

37. 新(new)

(类元角色和关联角色上的约束)

表示角色的实例在封闭交互执行过程中被创建，在执行结束后依然存在。

见 关联角色(association role)、类元角色(classifier role)、合作(collaboration)、创建(creation)

38. 重叠(overlapping)

(泛化上的约束)

应用于一个泛化集合的约束，它声明一个对象可以是泛化集合里的多个孩子的实例。这种情况只在多继承或多类元中出现。

见 泛化(generalization)

39. 参数(parameter)

(关联端点的构造型)

关联端点(包括链结端点和关联角色端点)的构造型，它声明所附的对象是对另一端对象操作的调用的一个参数。

见 关联角色(association role)、类元角色(classifier role)、合作(collaboration)、参数(parameter)、暂时链(transient link)

40. 持久(persistence)

(类元、关联和属性上的标签)

表示一个实例值是否比生成它的过程存在的更久。值是持久或者是暂时的。如果持久被用在属性上，就可以更好的确定是否应该在类元里保存属性值。

见 持久对象(persistent object)

41. 后置条件(postcondition)

(约束的构造型)

必须附在一个操作上的构造型约束。它表示在激发该操作之后必须保持该条件。

见 后置条件(postcondition)

42. 强类型(power type)

(类元的构造型)

一个构造型类元，它表示该类元是一个元类，该元类的实例是别的类的子类。

(依赖符号上的关键字)

其客户是一个泛化集合而提供者是一个强类型的联系。提供者是客户的强类型。

见 强类型(power type)

43. 前置条件(precondition)

(约束的构造型)

必须附在一个操作上的构造型约束，在激发该操作时该条件必须被保持。

见 前置条件(precondition)

44. 过程(process)

(类元的构造型)

一个构造型类元，它是一个代表重量进程的主动类。

见 主动类(active class)、过程(process)、线程(thread)

45. 细化(refine)

(抽象依赖上的构造型)

代表细化联系的依赖上的构造型。

见 细化(refinement)

46. 需求(requirement)

(注释的构造型)

声明职责或义务的构造型注释。

见 需求(requirement)、职责(responsibility)

47. 职责(responsibility)

(注释上的构造型)

类元的协议或者义务。它表示为一个文本字符串。

见 职责(responsibility)

48. 自身(self)

(关联端点的构造型)

关联端点（包括链结端点和关联角色端点）的构造型，声明一个从对象到其自身的伪链结，目的是为了在交互中调用作用在相同对象上的操作。它没有暗含实际的数据结构。

见 关联角色(association role)、类元角色(classifier role)、合作(collaboration)、参数(parameter)、暂时链(transient link)

49. 语义(semantics)

(类元上的标签)

对类元含义的声明。

（操作上的标签）

对操作含义的声明。

见 语义(semantics)

50. 发送(send)

（使用依赖的构造型）

其客户是一个操作或类元，其提供者是一个信号的构造型依赖，它声明客户发送信号到某个未声明目标。

见 发送(send)、信号(signal)

51. 构造型(stereotype)

（类元符号上的关键字）

用来定义构造型的关键字。其名称可能用作别的模型元素上的构造型名称。

见 构造型(stereotype)

52. 桩(stub)

（包的构造型）

一个构造型包，它代表一个只提供另外一个包的公共部分的包。

注意该词汇也被 UML 用来描述桩转换。

见 包(package)

53. 系统(system)

（包的构造型）

包含系统模型构成的集合的构造型包，它从不同的视点描述系统，不一定互斥——在系统声明中的最高层构成物。它也包含了不同模型的模型元素之间的联系和约束。这些联系和约束没有增加模型的语义信息。相反它们描述了模型本身的联系，例如需求跟踪和开发历史。一个系统可以通过一个附属子系统构成的集合来实现，每个子系统有独立的系统包里的模型集合来描述。一个系统包只能包含在一个系统包里。

见 包(package)、模型(model)、系统(system)

54. 表(table)

（组件的构造型）

代表一个数据库表的构造型组件。

见 组件(component)

55. 线程(thread)

（类元的构造型）

是一个主动类的构造型类元，它代表一个轻量控制流。

注意在本书中该词汇具有更广的含义，可以表示任何独立并发的执行。

见 主动类(active class)、线程(thread)

56. 跟踪(trace)

（抽象依赖的关键字）

代表跟踪联系的依赖符号上的关键字。

见 跟踪(trace)

57. 暂时(transient)

（类元角色和关联角色上的约束）

声明角色的一个实例在封闭交互的执行过程中被创建，但在执行结束之前被销毁。

见 关联角色(association)、类元角色(classifier role)、合作(collaboration)、创建(creation)、销毁(destruction)、暂时链(transient link)

58. 类型(type)

（类的构造型）

和应用域对象的操作一起声明实例（对象）的域的构造型类。一个类型不可能包含任何方法，但是它可以有属性和关联。

见 实现类(implementation class)、类型(type)

59. 使用(use)

（依赖符号上的关键字）

代表使用联系的依赖符号上的关键字。

见 使用(usage)

60. 效用(utility)

（类元的构造型）

没有实例的构造型类元。它描述了一个由类范围的非成员属性和操作构成的集合。

见 效用(utility)

61. 异或(xor)

（关联上的约束）

作用在由共享连到同一个类上的关联构成的集合上的约束，它声明任何被共享的类的对象只能有一个来自这些关联的链结。它是异或（不是或）的约束。

见 关联(association)

第四部分 附录

附录 UML元模型

1. UML 定义文档(UML Definition Documents)

UML 由一系列 Object Management Group[UML-98]出版的文档定义。这些文档包含在本书所附的 CD 中。本章解释在这些文档描述的 UML 语义模型的结构。

UML 使用元模型正式定义——也就是说，UML 中的构成物的模型。元模型本身在 UML 中表达。这是元循环解释的一个例子——即用其自身来定义的一种语言。事物不是完全循环的。只有 UML 的一个小子集被用来定义元模型。原则上，定义的固定点可以从一个更基本的定义引导而来。实际中，不必如此费劲。

语义文档的每个部分包含一个显示部分元模型的类图；定义在各个部分的元模型类的文字描述，以及它们的属性和联系；一系列作用在元素上由自然语言和 OCL 语言表达的限制；定义在各部分的 UML 构成物的动态语义的文本描述。所以动态语义是非正式的，但是一个完全正式的描述是不可行而且也是不可读的。

表示法在一个独立的章里进行描述，该章引用了语义章并把符号映射到元模型类上。

2. 元模型结构(Metamodel Structure)

元模型分为三个基本的包（图 A-1）。

- * 定义了 UML 静态语义的基本包
- * 定义了 UML 动态语义的行为元素包
- * 定义了 UML 模型的组织结构的模型管理包

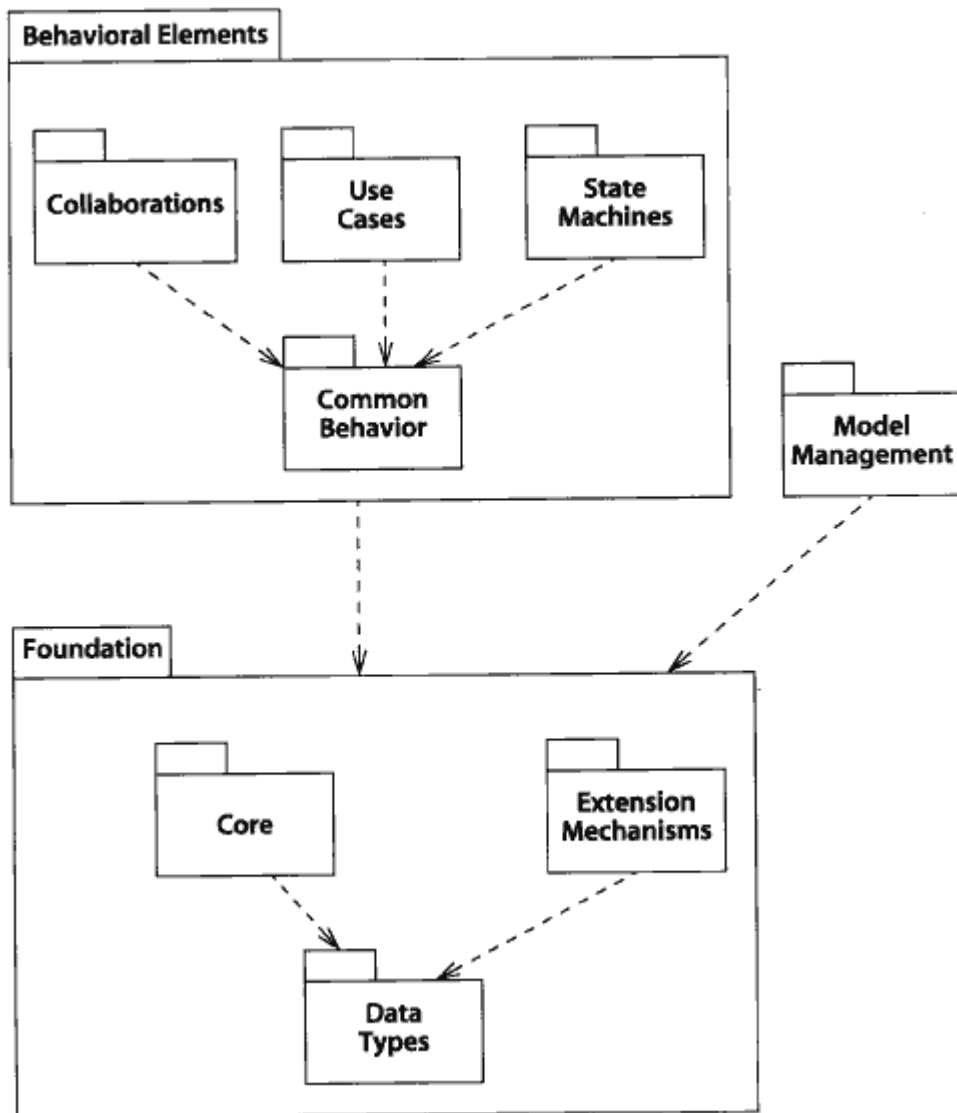


图 A-1。UML 元模型的包结构

3. 基本包 (Foundation Package)

基本包包含四个子包。

核心

核心包描述了 UML 的主要静态构成物。包括类元，它们的内容以及它们的内容。它们的内容包括属性，操作，方法和参数。它们的联系包括泛化，关联和依赖。也定义了几个抽象的元类，例如可泛化元素，名称空间和模型元素。这个包也定义了模板和各种依赖子类，还有组件、接点和注释。

数据类型

数据类型包定义了用于元模型的数据类型。

扩展机制

扩展机制包描述了约束、构造型和标签值机制。

4. 行为元素包 (Behavioral Elements Package)

行为包给三个主要视图共享的行为结构提供了一个子包，也为每个主要视图提供了一个子包。

公共行为

公共行为包描述了信号、操作和动作。它也描述了对应于各种描述的实例类。

合作

合作包描述了合作、交互、消息、类元角色和关联。

用例

用例描述了参与者和用例。

状态机

状态机包描述了状态机结构，包括状态和各种伪状态、事件、信号、转换和监护条件。它也描述了活动模型的额外的结构，例如动作状态，活动状态和对象流状态。

5. 模型管理包 (Model Management Package)

模型管理包描述了包、模型和子系统。它也描述了拥有关系和名称空间和包的可见性属性。它没有子包。

豆豆技术提供 (<http://www.ddvip.com>)