Approches Objet de la Programmation — Surcharge, Masquage, Ré-écriture —

Didier Verna EPITA / LRDE

didier@lrde.epita.fr











didier.verna

in/didierverna



Polymorphisme Statique

Surcharge Masquage

Polymorphisme Dynamique

Ré-écriture Surcharge, Masquage, Ré-écriture Méthodes Abstraites

Relation (sous-)Classe / (sous-)Type

Rappels Covariance / Contravariance Principe de Substitution de Liskov





Polymorphisme Statique

Surcharge Masquage

Polymorphisme Dynamique

Relation (sous)Classe / (sous Typ.



- ► Même nom, signature différente
 - Type / nombre de paramètres

Polymorphisme Statique

- Éventuellement, type de retour
- Constructeurs, méthodes
 - Y compris méthodes statiques
 - fonctions, opérateurs
- Utilité : faire...
 - ...des choses un peu différentes
 - ...la même chose différemment
- Polymorphisme intra-classe (ad-hoc)
- Avantage : dispatch statique compilation, performance

Exemple UML

Point -x: double -y: double «create» +Point () «create» +Point (x: double, y: double) +translate (x: double): void +translate (x: double, y: double): void

-center : Point
«create» +Shape (p : Point)

«create» +Shape (x : double, y : double)



⊖ ⊖ ⊖ Surcharge

Même nom, signature différente

Exemple UML

```
C++
 class Point
 public:
   // Constructor overloading
  Point ()
                          : Point (0, 0) {};
  Point (double x, double y) : x_ (x), y_ (y) {};
   // Method overloading
   void translate (double x) { x += x; };
   void translate (double x, double y) { x_ += x; y_ += y; };
private:
   double x_, y_;
 compilation, performance
```

- Même nom, signature différente
 - ► Type / nombre de paramètres

Exemple UML

Point

```
Java
```

compilation, performance



- Polymorphisme inter-classe
- Utilité : identique à la surcharge
- Même nom, signature différente ou identique
 - Classe = facteur de distinction
- Y compris méthodes statiques
- Avantage : dispatch statique compilation, performance
- Inconvénient : dispatch statique...

Exemple UML

Human

-name : string

-size : float

-birth_year : unsigned

+hello (): void

Employee

-company : string

-salary : unsigned

+hello (details : bool) : void

+hello () : void



```
    Polymorphisme inter-classe

                                             Change I I I A I
C++
void Human::hello () const
  std::cout << "Hello! I'm " << name << ", "
            << size_ << "m, "
            << age () << "yo.\n";
void Employee::hello (bool details) const
 Human::hello ();
  if (details)
    std::cout << "Working at " << company_ << " for " << salary_ << "€, "
              << "started at the age of " << hiring_age () << ".\n";</pre>
void Employee::hello () const { hello (true); }
```

● ● ● Masquage

- Polymorphisme inter-classe
- Utilité : identique à la surcharge

C++

```
auto h = Human { ... };
h.hello (); // Human::hello

auto e = Employee { ... };
e.hello (); // Employee::hello

Human* incognito = new Employee (...);
incognito->hello (); // Human::hello !

const Human& dont_know = unpredictable ();
dont_know.hello (); // Human::hello !
```

Exemple UML

Human

```
+hello (details : bool) : void
+hello () : void
```





Polymorphisme Dynamique

Ré-écriture Surcharge, Masquage, Ré-écriture Méthodes Abstraites



⊖ ⊖ ⊝ Ré-écriture

- « We also needed to group together common process properties in such a way that they could be applied later, in a variety of different situations not necessarily known in advance. » [Dahl, 1978]
- Polymorphisme intra-hiérarchie (d'inclusion)
- Utilité : Cf. surcharge / masquage
- Même nom, même signature
- Avantage : dispatch dynamique
- ► Inconvénient : coût en performance
- Méthodes « virtuelles »

Exemple UML

Human

- -name: string
- -size : float
- -birth_year : unsigned
- +hello () : void {virtual}



Employee

- -company : string
- -salary : unsigned
- +hello () : void {virtual}



⊕ ⊕ ⊕ Ré-écriture

« We also needed to group together common process properties in such a way that they

```
C++
class Human
public:
 virtual void hello () const { ... };
}:
class Employee : public Human
public:
  void hello (bool details) const { ... };
 void hello () const override { ... };
};
```

Exemple UML

Luman

Méthodes « virtuelles »



⊖ ⊖ ⊖ Ré-écriture

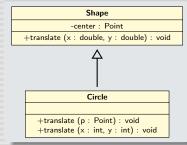
Java

```
public class Human
  public void hello ()
    System.out.println ("Hello! I'm " + name + ", " + size + "m, "
                        + age () + "yo.");
public class Employee extends Human
  public void hello (boolean details)
    super.hello ():
    if (details)
      System.out.println ("Working at " + company + " for " + salary + "€,
                          + "started at the age of " + hiringAge () + ".")
  @Override public void hello () { hello (true); }
```

⊕ ⊕ ⊕ Surcharge, Masquage, Ré-écriture

- Propagation de la surcharge : langage-dépendant
 - Java : oui
 - C++: non par défaut masquage intégral, Cf. using
 - Indépendant du caractère virtuel ou statique
- Attention aux conversions de type!
- ightharpoonup Masquage \neq ré-écriture
 - Statique vs. dynamique
 - Java : méthodes statiques uniquement même signature
 - ► C++ : méthodes statiques *et* non virtuelles signatures identiques ou différentes

Exemple UML



⊖ ⊖ ⊖ Surcharge, Masquage, Ré-écriture

Propagation de la surcharge : langage-dépendant

Exemple UML

```
C++
class Shape
public:
 void translate (double x) { center_.translate (x); };
 void translate (double x, double y) { center_.translate (x, y); };
class Circle : public Shape
public:
 using Shape::translate;
 void translate (Point p) { center_ = p; }
```

signatures identiques ou différentes



⊕ ⊕ ⊕ Surcharge, Masquage, Ré-écriture

Propagation de la surcharge : langage-dépendant

► lava · oui

Exemple UML

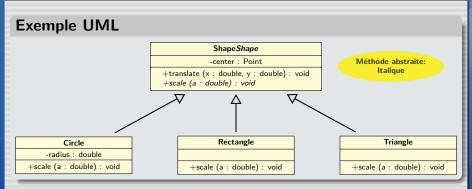
Shape

Java

 C++: méthodes statiques et non virtuelles signatures identiques ou différentes



⊕ ⊕ ⊕ Méthodes abstraites



- Méthodes déclarées, mais sans implémentation initiale a.k.a. « virtuelle pure »
- Implémentation nécessaire dans les sous-classes
- ► Méthode(s) abstraite(s) ⇒ Classe abstraite



⊕ ⊕ ⊕ Méthodes abstraites

Exemple UML

```
C++
     class Shape
     public:
       virtual void scale (double factor) = 0;
     };
     class Circle : public Shape
+scale
     public:
       void scale (double factor) override { radius_ *= factor; };
     private:
       double radius :
In ³;
```

Méthode(s) abstraite(s) ⇒ Classe abstraite

void

⊕ ⊕ ⊕ Méthodes abstraites

Exemple UML

```
Shape Shape
  Java
  public abstract class Shape
    public abstract void scale (double factor);
    public static class Circle extends Shape
      @Override
                                                                       void
      public void scale (double factor) { radius *= factor; };
      private double radius;
a.
```

- Implémentation nécessaire dans les sous-classes
- ▶ Méthode(s) abstraite(s) ⇒ Classe abstraite



Relation (sous-)Classe / (sous-)Type

Rappels

Covariance / Contravariance

Principe de Substitution de Liskov



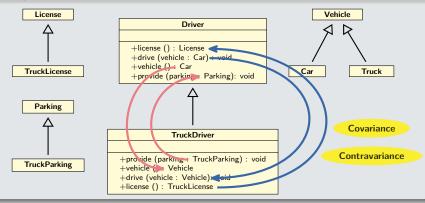
⊕ ⊕ ⊕ Rappels sur la Notion d'Héritage

- Relation de type « est un »
 - Un objet d'une sous-classe peut être vu comme d'un objet d'une super-classe
- Ambivalence
 - Héritage d'implémentation
 - Héritage d'interface (entraîné par l'héritage d'implémentation)
- Principe de substituabilité
 - ightharpoonup Si S <: T, alors tout terme de type S peut être utilisé en toute sécurité dans un contexte où un terme de type T est attendu
 - Pour une certaine définition de « en toute sécurité » et « contexte » ...
- Relation forte entre héritage (sous-classage) et sous-typage



⊖ ⊖ ⊖ Application aux Méthodes

Exemple UML





● ● Principe de Substitution de Liskov

- Principe de substituabilité appliqué aux objets
- Sous-typage comportemental fort

Soit $\phi(x)$ une propriété prouvable sur les objets x de type T. Alors, $\phi(y)$ doit être vraie pour tout objet y de type S tel que S <: T.

- Covariance des types de retour dans S
- Contravariance des types d'arguments dans S
- Les exceptions levées dans S doivent être des sous-types de celles levées dans T
- Les invariants de T doivent être préservés dans S
- Les pré-conditions ne peuvent pas être renforcées dans S
- Les post-conditions ne peuvent pas être affaiblies dans S
- Contrainte historique : la mutation n'a lieu qu'à travers l'interface. Aucune méthode de S ne doit permettre des mutations interdites dans T.





Bibliographie





⊖ ⊖ ⊖ Bibliographie

Ole-Johan Dahl and Kristen Nygaard.
The Development of the SIMULA Languages.
History of Programming Languages Conference, 1978.

Barbara Liskov.
Data Abstraction and Hierarchy.
OOPSLA'87 Keynote, 1988.

