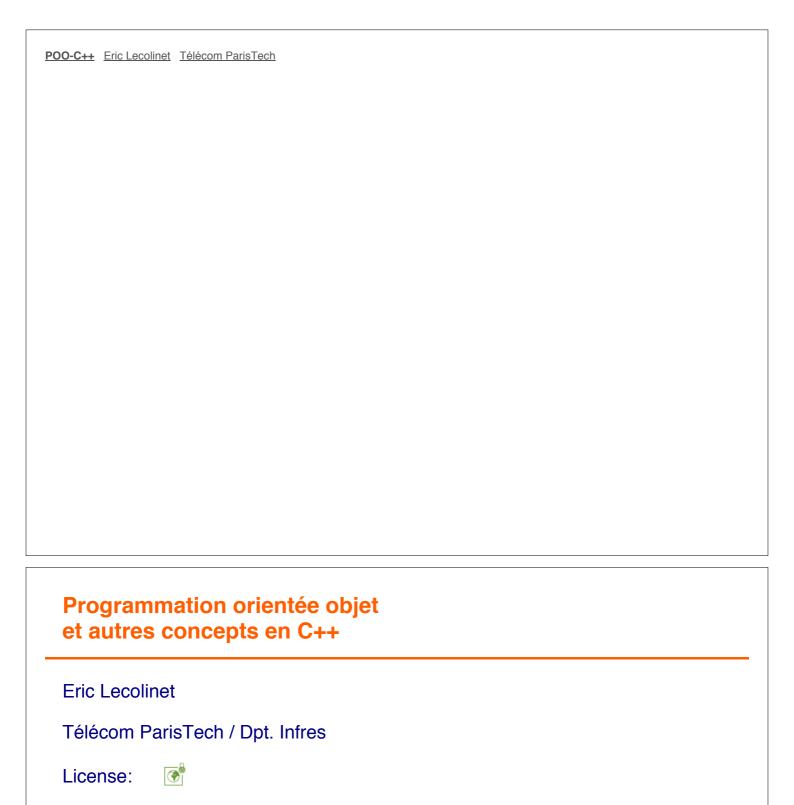
Programmation objet et autres concepts illustrés en C++

Eric Lecolinet

Télécom ParisTech

2013



• Début du cours (utilisez les flèches en haut à gauche pour naviguer)

Index

■ Tout dans un seul fichier: HTML / PDF

Sommaire

- Index
- Chapitre 0 : Introduction
- Chapitre 1 : Des objets et des classes
- Chapitre 2 : Héritage
- Chapitre 3 : Mémoire
- Chapitre 4 : Constance
- Chapitre 5 : Templates et STL
- Chapitre 6 : Passage par valeur et par référence
- Chapitre 7 : Surcharge des opérateurs et smart pointers
- Chapitre 8 : Compléments sur les types
- Chapitre 9 : Traitement des erreurs
- Chapitre 10 : Héritage multiple

Liens et références

- Les <u>travaux pratiques</u> associés à ce cours
- Un petit tutoriel: de Java à C++
- Une intro au toolkit graphique Qt
- Le site de <u>cplusplus.com</u> et son <u>manuel de référence</u>
- Ainsi que ceux de <u>C++ Reference</u> et <u>STL SGI</u>
- La documentation automatique avec <u>Doxygen</u>
- Les extensions Boost
- La foire Aux Questions: C++ FAQ
- Le cours C++ de Christian Casteyde
- Le site de Bjarne Stroustrup l'auteur du C++

Brève historique

Langage C

C++

- Bjarne Stroustrup, AT&T Bell Labs
- initialement une extension objet du C (pré-compilateur)
- plusieurs versions: de 1985 à normalisation ANSI / ISO (1998, 2003)
- C++11 : nouvelle version (août 2011)

Java

■ inspiré de la partie objet de C++ (et d'ADA, Smalltalk ...)

C#

■ inspiré de Java, de C++, etc.

Brève historique (2)

Objective C

- une autre extension objet du C promue par NeXt puis Apple (MacOSX, iOS)
- simple mais puissant et compatible avec C et C++
- syntaxe inhabituelle inspirée de Smalltalk

Python, Ruby

- visent la simplicité d'écriture et la flexibilité
- interprétés et basés sur le typage dynamique (comme Objective C)

Evolutions récentes

- progression de Objective C, C# et Python aux dépends de Java
- C/C++ reste stable et (largement) majoritaire

C++ versus C

Avantage: compatibilité C/C++

- même syntaxe de base
- code C facilement compilable en C++ (faibles différences syntaxiques)
- un programme peut combiner des fichiers C et C++
 - o => idéal pour rendre un programme C orienté objet

Inconvénient : compatibilité C/C++

• C++ hérite de certains choix malencontreux du langage C!

C++ versus Java

Ressemblances

- syntaxe en partie similaire
- fonctionnalités objet similaires (à part l'héritage multiple)

Différences

- gestion mémoire (pas de garbage collecting, etc.)
- héritage multiple
- redéfinition des opérateurs
- templates et STL
- pas de threads dans le langage (mais bibliothèques ad hoc)
- langage compilé (et ... plus rapide !)

En résumé

C++ = langage objet ET procédural

- contrairement à Java, purement OO
- vision anachronique: C++ = "sorte de mélange de C et de Java"

Bon côtés

- orienté objet avec l'efficacité du C (et compatible avec C)
- richesse du langage...

Moins bon côtés

- difficultés héritées du C plus quelques ambiguités
- richesse du langage: programmes parfois inutilement complexes
 - o Things should be made as simple as possible but not any simpler (A. Einstein)

Références et liens

Références

- Le langage C++, Bjarne Stroustrup (Pearson)
- www.cplusplus.com/reference
- www.cppreference.com

Liens utiles

- Travaux Pratiques: www.enst.fr/~elc/cpp/TP.html
- Introduction au toolkit graphique Qt: www.enst.fr/~elc/qt
- Boost C++ Libraries: www.boost.org
- voir aussi liens en 1ere page...

Compilateurs

Attention aux incompabilités entre les versions de C++

- syntaxiques
- binaires
 - ∘ le programme et les librairies doivent être compilés avec des versions compatibles de C++

Salles Unix à Télécom

■ g++ version 4.*.*

Premier chapitre

Des objets et des classes ...

Programme C++

Un programme C++ est constituté :

- de classes réparties dans plusieurs fichiers (comme en Java)
- (éventuellement) de fonctions et variables globales (comme en C)

Chaque fichier peut comprendre :

un nombre arbitraire de classes (si ça a un sens ...)

Déclarations et définitions

Comme en langage C:

- déclarations dans fichiers headers : xxx.h (ou .hpp ou .hh)
- définitions dans fichiers d'implémentation : xxx.cpp (ou .cc ou .C)

Règles de base :

- à chaque .cpp (définitions) correspond un .h (déclarations)
- le .h déclare l'API publique, c'est une interface avec le monde extérieur

Déclarations et définitions

Comme en langage C:

- déclarations dans fichiers headers : xxx.h (ou .hpp ou .hh)
- définitions dans fichiers d'implémentation : xxx.cpp (ou .cc ou .C)

Règles de base :

- à chaque .cpp (définitions) correspond un .h (déclarations)
- le .h déclare l'API publique, c'est une interface avec le monde extérieur

Remarque

- on peut aussi "cacher" des variables ou des fonctions en les déclarant :
 - o directement dans le .cpp
 - dans un header privé (exemple: xxx_impl.h) => surtout pour les librairies

Déclaration de classe

Remarques

- le ; final est obligatoire après la }
- même sémantique que Java, syntaxe similaire mais ...
- l'implémentation est (de préférence) séparée des déclarations

Implémentation de classe

Implémentation

Instanciation

Ne pas mettre main() dans Circle.cpp

• sinon la classe Circle ne sera pas réutilisable dans un autre programme !

Instanciation

```
// fichier main.cpp
#include "Circle.h"
int main() {
   Circle* c = new Circle();
   .....
}
```

new cree un objet (= nouvelle instance de la classe)

- allocation mémoire
- puis appel du constructeur (à suivre)

c = variable locale qui pointe sur le nouvel objet

c est un pointeur

Comparaison avec Java

Pointeur C++ vs. référence Java

```
C++: Circle* c = new Circle();  // pointeur C++
Java: Circle c = new Circle();  // référence Java
```

• dans les 2 cas: une variable qui pointe sur un objet

```
o attention: "référence" a un autre sens en C++ (à suivre...)
```

Gestion mémoire

- Java detruit les objets qui n'ont plus de référent (garbage collector)
- C++ nécessite une destruction explicite par l'opérateur delete

Accès aux variables d'instance

Chaque objet possède sa propre copie des variables d'instance

■ noter l'utilisation de la -> (comme en C, mais . en Java)

```
○ c->x équivaut à: (*c).x
```

encapsulation => restreindre l'accès aux variables d'instance

Appel des méthodes d'instance

```
int main() {
   Circle* c1 = new Circle();
   Circle* c2 = new Circle();

   // attention: c->x, c->y, c->radius pas initialisés !
   unsigned int r = c1->getRadius();
   unsigned int a = c2->getArea();
}
```

Toujours appliquées à un objet

- ont accès à toutes les variables de cet objet
- propriété fondamentale de l'orienté objet !

Constructeurs

Appelés à l'instanciation de l'objet

• pour initialiser les variables d'instance

Constructeurs (suite)

Deux syntaxes (quasi) équivalentes

la 2eme forme est préférable (vérifie l'ordre des déclarations)

Chaînage des constructeurs

- appel implicite des constructeurs des super-classes
- dans l'ordre descendant

Constructeur par défaut

Si aucun constructeur dans la classe

• on peut cependant écrire :

```
Circle* c = new Circle();
```

- car C++ crée un constructeur par défaut mais qui ne fait rien!
 - => variables pas initialisées (contrairement à Java)

Conseils

- toujours definir au moins un constructeur et toujours initialiser les variables
- de plus, c'est une bonne idée de définir un constructeur sans argument :

```
class Circle {
   int x, y;
   unsigned int radius;
public:
   Circle(int x, int y, unsigned int r);
   Circle() : x(0), y(0), radius(0) { }
   ....
};
```

Destruction

delete détruit un objet crée par new

- pas de garbage collector (ramasse miettes) comme en Java!
 - o NB: on verra plus tard comment se passer de delete
- Attention: delete ne met pas c à NULL!

Remarque

■ NULL est une macro qui vaut 0 (ce n'est pas un mot-clé)

Destructeur

Fonction appelée à la destruction de l'objet

• un seul destructeur par classe (pas d'argument)

Chaînage des destructeurs

dans l'ordre ascendant (inverse des constructeurs)

delete & destructeur

Attention

- c'est delete qui detruit l'objet (qui'il y ait ou non un destructeur)
- le destructeur (s'il existe) est juste une fonction appelée avant la destruction

Quand faut-il un destructeur?

- si l'objet a des vars d'instance qui pointent vers des objets à detruire
- si l'objet a ouvert des fichiers, sockets... qu'il faut fermer
- pour la classe de base d'une hiérarchie de classes

Et en Java ...?

delete & destructeur

Et en Java?

- delete n'existe pas car GC (garbage collector)
- la methode finalize() joue le meme role que le destructeur, mais:
 - o pas de chainage des "finaliseurs"
 - o appel non deterministe par le GC (on ne sait pas quand l'objet est détruit)

Surcharge (overloading)

Plusieurs méthodes

- ayant le même nom
- mais des signatures différentes
- pour une même classe

```
class Circle {
   Circle();
   Circle(int x, int y, unsigned int r);
   ....
};
```

Remarques

- la valeur de retour ne suffit pas à distinguer les signatures
- applicable aux fonctions "classiques" (hors classes)

Paramètres par défaut

Remarques

- en nombre quelconque mais toujours en dernier
- erreur de compilation s'il y a des ambiguités :

Variables de classe

```
class Circle {
    public:
        static const float PI;
        int x, y;
        unsigned int radius;
        ...
};
// fichier Circle.h
// variable de classe
// variables d'instance
```

Représentation unique en mémoire

- mot-clé static
- existe toujours (même si la classe n'a pas été instanciée)

Remarques

- const (optionnel) indique que la valeur est constante
- notion similaire aux variables "statiques" du C (d'où le mot-clé)

Définition des variables de classe

Les variables de classe doivent également être définies

- dans un (et un seul) .cpp, sans répéter static
- ce n'est pas nécessaire en Java ou C#

```
// dans Circle.cpp
const float Circle::PI = 3.1415926535;  // noter le ::
```

Exception

les variables de classe const int peuvent être définies dans les headers

```
// dans Circle.h
static const int TAILLE_MAX = 100;
```

Méthodes de classe

```
// déclaration: fichier Circle.h

class Circle {
public:
    static const float PI;
    static float getPI() {return PI;}
    ...
};

// appel: fichier main.cpp

float x = Circle::getPI();
```

Ne s'appliquent pas à un objet

- mot-clé static
- similaire à une fonction "classique" du C (mais évite collisions de noms)

N'ont accès qu'aux variables de classe!

Namespaces

namespace = espace de nommage

- solution ultime aux collisions de noms
- existent aussi en C#, similaires aux packages de Java

Namespaces

using namespace

- modifie les règles de portée
 - o les symboles déclarés dans ce namespace deviennent directement accessibles
- similaire à import en Java

Bibliothèque standard d'E/S

Concaténation des arguments via << ou >>

```
    std::cout : sortie standard
    std::cerr : sortie des erreurs
    std::cin : entrée standard (utiliser >> au lieu de <<)</li>
```

Encapsulation / droits d'accès

```
class Circle {
private::
   int x, y;
   unsigned int radius;
public:
   static const float PI;
   Circle();
   Circle(int x, int y, unsigned int r);
};
```

Trois niveaux

- private (le défaut en C++) : accès réservé à cette classe
- protected : idem + sous-classes
- public
- NB: Java a un niveau package (défaut), C++ a également friend

Encapsulation / droits d'accès (2)

Règles usuelles d'encapsulation

- l'API (méthodes pour communiquer avec les autres objets) est public
- l'implémentation (variables et méthodes internes) est private ou protected

Encapsulation / droits d'accès (3)

```
class Circle {
   friend class Manager;
   friend bool equals(const Circle*, const Circle*);
   ...
};
```

friend donne accès à tous les champs de Circle

- à une autre classe : Manager
- à une fonction : bool equals(const Circle*, const Circle*)

struct

struct = class + public

```
struct Truc {
...
};

• équivaut à :

class Truc {
public:
...
};
```

struct

- est équivalent à class en C++
- n'existe pas en Java
- existe en C# mais ce n'est pas une class
- existe en C mais c'est juste un agrégat de variables

Méthodes d'instance: où est la magie ?

Toujours appliquées à un objet

```
class Circle {
  unsigned int radius;
  int x, y;
public:
    virtual unsigned int getRadius() const;
    virtual unsigned int getArea() const;
};

int main() {
    Circle* c = new Circle(100, 200, 35);
    unsigned int r = c->getRadius();  // OK
    unsigned int a = getArea();  // INCORRECT: POURQUOI?
}
```

Et pourtant :

Le this des méthodes d'instance

Paramètre caché this

- pointe sur l'objet qui appelle la méthode
- permet d'accéder aux variables d'instance

```
unsigned int Circle::getArea() const {
  return PI * radius * getRadius();
}
Circle* c = ...;
unsigned int a = c->getArea();
```

Transformé par le compilateur en :

Inline

Indique que la fonction est implémentée dans le header

```
// dans Circle.h

class Circle {
public:
    inline int getX() const {return x;}
    int getY() const {return y;} // pareil: inline est implicite
    ...
};

// inline doit être présent si fonction non-membre
inline Circle* createCircle() {return new Circle();}
```

A utiliser avec discernement

- + : rapidité à l'exécution : peut éviter un appel fonctionnel (code dupliqué)
- : augmente taille du binaire généré
- : lisibilité
- : contraire au principe d'encapsulation

Point d'entrée du programme

int main(int argc, char** argv)

■ même syntaxe qu'en C

■ arc : nombre d'arguments

argv : valeur des arguments

argv[0] : nom du programme

valeur de retour : normalement 0, indique une erreur sinon

Terminologie

Méthode versus fonction

- méthodes d'instance == fonctions membres
- méthodes de classe == fonctions statiques
- fonctions classiques == fonctions globales
- etc.

Termes interchangeables selon auteurs

Doxygen

```
/** modélise un cercle.
  * Un cercle n'est pas un carré ni un triangle.
  */
class Circle {
    /// retourne la largeur.
    virtual unsigned int getWidth() const;

    virtual unsigned int getHeight() const;
    ///< retourne la hauteur.

    virtual void setPos(int x, int y);
    /**< change la position.
    * voir aussi setX() et setY().
    */
    ...
};</pre>
```

Système de documentation automatique

- similaire à JavaDoc mais plus général : fonctionne avec de nombreux langages
- documentation : www.doxygen.org

Chapitre 2 : Héritage

Concept essentiel de l'OO

- héritage simple (comme Java)
- héritage multiple (à manier avec précaution : voir plus loin)

Règles d'héritage

Constructeurs

jamais hérités

Méthodes

- héritées
- peuvent être redéfinies (overriding) :
 - o la nouvelle méthode remplace celle de la superclasse
 - ! ne pas confondre surcharge et redéfinition !

Variables

- héritées
- peuvent être surajoutées (shadowing) :
 - o la nouvelle variable cache celle de la superclasse
 - ! à éviter : source de confusions !

Exemple (déclarations)

```
// header Rect.h
class Rect {
  int x, y;
  unsigned int width, height;
public:
  Rect();
  Rect(int x, int y, unsigned int width, unsigned int height);
  virtual void setWidth(unsigned int);
 virtual void setHeight(unsigned int);
  virtual unsigned int getWidth() const {return width;}
  virtual unsigned int getHeight() const {return height;}
  /*...etc...*/
                                         // dérivation de classe
class Square : public Rect {
public:
 Square();
  Square(int x, int y, unsigned int width);
  virtual void setWidth(unsigned int);
                                          // redéfinition de méthode
  virtual void setHeight(unsigned int);
};
```

Exemple (implémentation)

```
class Rect {
                          // rappel des délarations
  int x, y;
unsigned int width, height;
  Rect(int x, int y, unsigned int width, unsigned int height);
  virtual void setWidth(unsigned int);
  virtual void setHeight(unsigned int);
class Square : public Rect {
public:
  Square(int x, int y, unsigned int width);
virtual void setWidth(unsigned int)
  virtual void setHeight(unsigned int);
// implémentation: Rect.cpp
void Rect::setWidth(unsigned int w)
                                               {width = w;}
void Square::setWidth(unsigned int w) {width = height = w;}
Rect::Rect() : x(0), y(0), width(0), height(0) {}
Square::Square() {}
Square::Square(int x, int y, unsigned int w) : Rect(x, y, w, w) {}
/*...etc...*/
```

Remarques

Dérivation de classe

```
class Square : public Rect {
   ....
};
```

- héritage public des méthodes et variables de la super-classe
 - = extends de Java
 - peut aussi être private ou protected

Chaînage des constructeurs

```
Square::Square() {}
Square::Square(int x, int y, unsigned int w) : Rect(x, y, w, w) { }

1er cas : appel implicite de Rect()

2e cas : appel explicite de Rect(x, y, w, w)

Pareil en Java, sauf syntaxe : mot-clé super()
```

Headers et inclusions multiples

Problème?

Headers et inclusions multiples (2)

Problème : transitivité des inclusions

- le header Shape.h est inclus 2 fois dans main.cpp
 - => la classe Shape est déclarée 2 fois => erreur de syntaxe!

Pour empêcher les redéclarations

- A faire systématiquement en C / C++ pour tous les headers
- Note: #import fait cela automatiquement mais n'est pas standard

Compléments sur les headers

■ les " " ou <> précisent l'espace de recherche

- l'option -I du compilateur ajoute un répertoire de recherche pour <>
 - exemple: -I/usr/X11R6/include

Polymorphisme

3eme caractéristique fondamentale de la POO

Polymorphisme et liaison dynamique

Polymorphisme

• un objet peut être vu sous plusieurs formes

Liaison dynamique (ou "tardive")

- la méthode liée à l'instance est appelée
- le choix de la méthode se fait à l'exécution
- mécanisme essentiel de l'OO!

Laison statique

• le contraire : la méthode liée au pointeur est appelée

Méthodes virtuelles

Deux cas possibles en C++

Méthodes virtuelles

mot clé virtual => liaison dynamique : Square::setWidth() est appelée

Méthodes non virtuelles

PAS de mot clé virtual => liaison statique : Rect::setWidth() est appelée

Pourquoi des méthodes virtuelles ?

Cohérence logique

- les méthodes d'instance doivent généralement être virtuelles
- pour éviter les incohérences !
- exemple :

```
Rect* obj = new Square();
obj->setWidth(100);
```

setWidth() pas virtuelle => Square pas carré!

Java et C#

■ même comportement que méthodes virtuelles

Pourquoi des méthodes NON virtuelles ?

!!! DANGER !!!

• code erroné si la fonction est redéfinie plus tard dans une sous-classe!

Exceptionnellement

- pour optimiser l'exécution si on est sûr que la fonction ne sera pas redéfinie
 - o accesseurs, souvent "inline" dans ce cas
 - o cas extrêmes, méthode appelée 10 000 000 fois...
- en Java on déclarerait la méthode final
 - o n'existe pas en C++ => mettre un commentaire

Redéfinition des méthodes virtuelles

Les redéfinitions des méthodes virtuelles sont toujours virtuelles

- même si virtual est omis
 - => virtual particulièrement important dans les classes de base !
- elles doivent toutes avoir la même signature
 - o sauf pour le type de retour (covariance des types)

Surcharge des méthodes virtuelles

Il faut rédéfinir toutes les variantes

Méthode abstraite

Spécification d'un concept dont la réalisation peut varier

- ne peut pas être implémentée
- doit être redéfinie (et implémentée) dans les sous-classes ad hoc

```
class Shape {
public:
    virtual void setWidth(unsigned int) = 0;
    ...
};
```

- en C++ : virtual et = 0 (pure virtual function)
- en Java et en C# : abstract

Classe abstraite

Contient au moins une méthode abstraite

■ => ne peut pas être instanciée

Les classes héritées instanciables :

doivent implémenter toutes les méthodes abstraites

Classes abstraites (2)

Objectifs

- "commonaliser" les déclarations de méthodes (généralisation)
 - o -> permettre des traitements génériques sur une hiérarchie de classes
- imposer une spécification
 - -> que les sous-classes doivent obligatoirement implémenter
- peur aussi servir pour encapsulation
 - -> séparer la spécification (API) et l'implémentation
 - -> les implémentations sont dans les sous-classes instanciables

Remarque

- pas de mot-clé abstract comme en Java
 - il suffit qu'une méthode soit abstraite

Exemple

```
class Shape { // classe abstraite
 int x, y;
public:
  Shape() : x(0), y(0) {}
  Shape(int _x, int _y) : x(_x), y(_y) {}
 virtual int getX() const {return x;}
 virtual int getY() const {return y;}
 virtual unsigned int getWidth() const = 0; // methodes
 virtual unsigned int getHeight() const = 0;
                                               // abstraites
 virtual unsigned int getArea() const = 0;
  // ... idem pour setters
};
class Circle : public Shape {
  unsigned int radius;
public:
 Circle() : radius(0) {}
 Circle(int x, int y, unsigned int r) : Shape(x, y), radius(0) {}
 virtual unsigned int getRadius() const {return radius;}
  // redefinition et implementation des methodes abstraites
 virtual unsigned int getWidth() const {return 2 * radius;}
 virtual unsigned int getHeight() const {return 2 * radius;}
  virtual unsigned int getArea() const {return PI * radius * radius;}
    // ... idem pour setters
}
```

Traitements génériques

- Note:
 - o traitements génériques != programmation générique (que l'on verra plus tard)
 - but (en gros) similaire, approche différente

Bénéfices du polymorphisme (1)

Gestion unifiée

- des classes dérivant de la classe abstraite
- sans avoir besoin de connaître leur type
- contrairement aux langages non objet classiques (par exemple C)

```
// fichier print.cpp
#include <iostream>
#include "Shape.h"

void printAreas(Shape** tab, int count) {
  for (int k = 0; k < count; k++) {
     cout << "Area = " << tab[k]->getArea() << endl;
  }
}</pre>
```

Evolutivité

rajout de nouvelles classes sans modification de l'existant

Remarque en passant sur les "tableaux" C/C++

```
// fichier print.cpp
#include <iostream>
#include "Shape.h"

void printAreas(Shape** tab, int count) {
  for (int k = 0; k < count; k++) {
     cout << "Area = " << tab[k]->getArea() << endl;
  }
}</pre>
```

En fait tab n'est pas un tableau mais un pointeur!

- qui pointe sur le premier élément
- => count est indispensable pour savoir où le tableau se termine!

Remarque: cette notation est équivalente

```
void printAreas(Shape* tab[], int count) {
    ....
}
```

Bénéfices du polymorphisme (2)

Spécification indépendante de l'implémentation

- les classes se conforment à une spécification commune
- => indépendance des implémentations des divers "modules"
- => développement en parallèle par plusieurs équipes

Interfaces

Classes totalement abstraites

- toutes les méthodes sont abstraites
- aucune implémentation
- -> pure spécification d'API (Application Programming Interface)

En C++: cas particulier de classe abstraite

- pas de mot-clé interface comme en Java
- pas indispensable car C++ supporte l'héritage multiple

Exemple d'interface

```
class Shape { // interface
  // pas de variables d'instance ni de constructeur
public:
                                                        // abstract
  virtual int getX() const = 0;
 virtual unsigned int getWidth() const = 0; // abstract
virtual unsigned int getHeight() const = 0;
  virtual unsigned int getHeight() const = 0;  // abstract
virtual unsigned int getArea() const = 0;  // abstract
class Circle : public Shape {
  int x, y;
  unsigned int radius;
public:
  Circle();
  Circle(int x, int y, unsigned int r = 10);
  // getX() et getY() doivent être implémentées
  virtual int getX() const {return x;}
  virtual int getY() const {return y;}
  virtual unsigned int getRadius() const {return radius;}
   ...etc...
```

Complément: factorisation du code

Eviter les duplications de code

- gain de temps
- évite des incohérences
- lisibilité par autrui
- maintenance : facilite les évolutions ultérieures

Comment?

- technique de base : héritage
 - -> découpage astucieux des méthodes, méthodes intermédiaires ...
- rappel des méthodes des super-classes :

Classes imbriquées (1)

```
class Rect {
    class Point {
        int x, y;
    public:
        Point(x, y);
    };

    Point p1, p2;

    // variables d'instance

public:
    Rect(int x1, int y1, int x2, int y2);
};
```

Technique de composition très utile

souvent préférable à l'héritage multiple (à suivre)

Visibilité des champs depuis la classe imbriquée

- les champs de Rect sont automatiquement visibles depuis Point en Java
- mais pas en C++!
 - o il faut explicitement rajouter un pointeur vers la classe contenante

Classes imbriquées (2)

```
class Rect {
    class Point {
        int x, y;
    public:
        Point(x, y);
    };

    Point p1, p2;

    // variables d'instance

public:
    Rect(int x1, int y1, int x2, int y2);
};
```

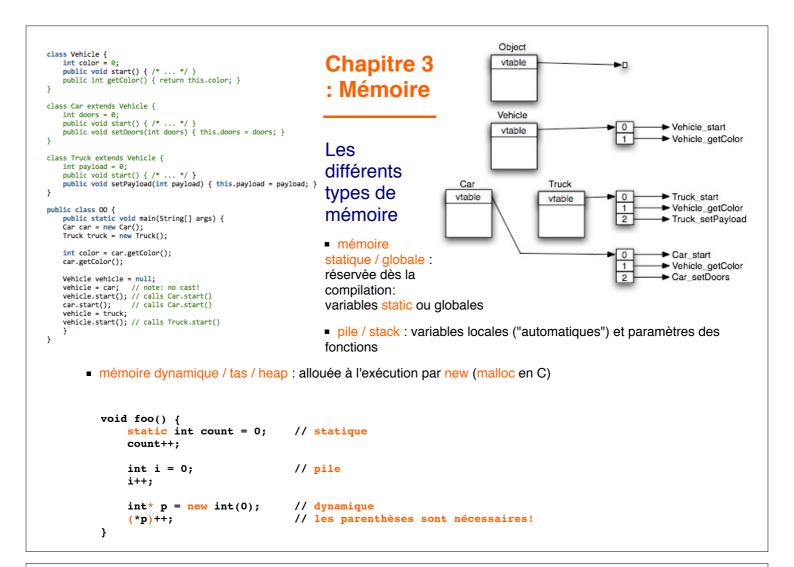
Implémentation (si pas dans le header)

Méthodes virtuelles: comment ça marche?

Tableau de pointeurs de fonctions (vtable)

- 1 vtable par classe
- chaque objet pointe vers la vtable de sa classe
- => coût un peu plus élévé (double indirection)

http://www.antlr.org/wiki/display/CS652/Implementing+Polymorphism



que valent count, i, *p si on appelle foo() deux fois ?

Mémoire

Durée de vie

- mémoire statique / globale : toute la durée du programme
- pile : pendant l'exécution de la fonction
- mémoire dynamique : de new à delete (de malloc à free en C)

A la sortie de la fonction

- count existe encore (et conserve sa valeur)
- i est détruite
- p est détruite (elle est dans la pile) mais pas ce qu'elle pointe
 - => attention aux fuites mémoire (pas de ramasse miettes en C/C++)

Mémoire : compléments

- les variables globales sont dangereuses !!!
- il existe un 4e type de mémoire : la mémoire constante/read only (parfois appelée statique !)

Java

- pas de variables globales ni static (sauf dans les classes)
- new pas possible sur un type de base

Mémoire et objets

C++ permet d'allouer des objets

dans les trois types de mémoire, contrairement à Java!

- les variables a et b contiennent l'objet
 - o impossible en Java : que des types de base ou des références dans la pile
- la variable c pointe vers l'objet
 - o même chose qu'en Java (sauf qu'il n'y a pas de ramasse miettes en C/C++)

Création et destruction des objets

Dans tous les cas

- Constructeur appelé quand l'objet est créé
 - o ainsi que ceux des superclasses (chaînage descendant des constructeurs)
- Destructeur appelé quand l'objet est détruit
 - o ainsi que ceux des superclasses (chaînage ascendant des destructeurs)

Création et destruction des objets (2)

new et delete

- à chaque new doit correspondre un (et un seul) delete
 - o delete p ne fait rien si p vaut NULL (ou 0)
- ne pas faire delete sur des objets en mémoire statique ou dans la pile
 - o ils sont détruits automatiquement

Comment se passer de delete ?

- avec des smart pointers (à suivre)
- la mémoire est toujours récupérée en fin de programme
 - o aucun delete : solution acceptable si peu d'objets pas trop gros

. versus ->

- pour accéder à un membre d'un objet (ou d'une struct en C)
- -> même chose depuis un pointeur (comme en C)
- c->getX() == (*c).getX()

Objets contenant des objets

Durée de vie

- l'objet a est automatiquement créé/détruit en même temps que le programme
- l'objet b est automatiquement créé/détruit en même temps que l'instance de Dessin
- l'objet pointé par c est typiquement :
 - o créé par le constructeur de Dessin
 - o detruit par le destructeur de Dessin

Création de l'objet

Qu'est-ce qui manque ?

Destruction de l'objet

Il faut un destructeur!

• chaque fois qu'un constructeur fait un new (sinon fuites mémoires)

```
class Dessin {
    Square b;
    Square* c;

public:
    Dessin(int x, int y, unsigned int w) :
        b(x, y, w),
        c(new Square(x, y, w)) {
    }

    virtual ~Dessin() {delete c;} // détruire l'objet créé par le constructeur
};
```

Remarques

- b pas créé avec new => pas de delete
- destructeurs généralement virtuels pour avoir le polymorphisme

Qu'est-ce qui manque ?

Initialisation et affectation

```
class Dessin {
   Square b;
    Square* c;
public:
   Dessin(int x, int y, unsigned int w);
    virtual ~Dessin() {delete c;}
void foo() {
    Dessin d1(0, 0, 50);
                           // d1 contient l'objet
    Dessin d2(10, 20, 300);
    d2 = d1;
                            // affectation (d'un objet existant)
                          // initialisation (d'un nouvel objet)
    Dessin d3(d1);
    Dessin d4 = d1;
}
```

Quel est le probleme ?

quand on sort de foo() ...

Initialisation et affectation

Problème

- le contenu de d1 est copié champ à champ dans d2, d3 et d4
 - $\circ\:$ => tous les Dessins pointent sur la même instance de Square !
 - => elle est détruite 4 fois quand on sort de foo (et les autres jamais)!

Solution

- il faut de la copie profonde, la copie superficielle ne suffit pas
- problème géréral qui n'est pas propre à C/C++ :
 - o quel que soit le langage chaque dessin devrait avoir son propre Square

1ere solution : interdire la copie d'objets

La copie d'objets est dangereuse

• s'ils contiennent des pointeurs ou des références!

Solution de base : pas de copie, comme en Java

seuls les types de base peuvent être copiés avec l'opérateur = en Java

- déclarer privés l'opérateur d'initialisation (copy constructor) et d'affectation (operator=)
- implémentation inutile
- interdit également la copie pour les sous-classes (sauf si elles redéfinissent ces opérateurs)

2eme solution : redéfinir la copie d'objets

Solution avancée : copie profonde

- en C++: les 2 opérateurs recopient les objets pointés (et non les pointeurs)
- en Java: même chose via une méthode "copy" ou "clone"

```
class Dessin : public Graphique {
public:
  Dessin(const Dessin&);
};
Dessin::Dessin(const Dessin& from) : Graphique(from) {
   b = from.b;
   if (from.c != NULL) c = new Square(*from.c); // copie profonde
   else c = NULL;
}
Dessin& Dessin::operator=(const Dessin& from) {
  Graphique::operator=(from);
  b = from.b;
  delete c;
  if (from.c != NULL) c = new Square(*from.c); // copie profonde
  else c = NULL;
```

```
return *this;
}
```

Compléments

Tableaux: new[] et delete[]

Ne pas mélanger les opérateurs!

```
x = new => delete x
x = new[] => delete[] x
x = malloc() => free(x) // éviter malloc() et free() en C++
```

Redéfinition de new et delete

• possible, comme pour presque tous les opérateurs du C++

Méthodes virtuelles

- méthodes virtuelles => destructeur virtuel
- ne le sont plus dans les constructeurs / destructeurs !

Chapitre 4 : Constance

Déclarations de constantes

1) Macros du préprocesseur

```
#define PORT 3000
#define HOST "localhost"
```

- substitution textuelle avant la compilation
- obsolète et dangereux, à éviter quand c'est possible

2) Enumérations

```
enum {PORT = 3000};
enum Day {SUNDAY, MONDAY, TUESDAY, WEDNESDAY, THURSDAY, FRIDAY, SATURDAY}; // Day = nom de l'enum
```

- pour définir des valeurs entières, commencent à 0 par défaut
- existent aussi en Java (plus sophistiquées : classes spéciales)

3) Variables constantes

```
const int PORT = 3000;
const char* HOST = "localhost";
```

- doivent être initialisées
- comme final en Java

Paramètres et champs constants

Paramètres des fonctions

```
char* strcat(char* s1, const char* s2);  // fonction de la lib C
```

strcat() ne peut pas modifier le 2e argument

Champs d'une classe

```
class User {
    const int id;
    const string name;
public:
    User(int i, string n) : id(i), name(n) {}
};
```

- ces variables d'instance ne peuvent pas changer
- elles doivent être initialisées de cette manière

Pointeur vs. pointé

Qu'est-ce qui est constant ?

```
const char *HOST = "localhost";
```

- la valeur du pointeur (= sur quelle chaîne HOST pointe) ?
- ou la valeur de ce qu'il pointe (= le contenu de la chaîne "localhost") ?

Par exemple

• peut-on ensuite écrire ?

```
HOST = "www.telecom-paristech.fr";
HOST[0] = 'x';
```

Pointeur vs. pointé

const porte sur "ce qui suit"

■ const avant * => ce qui est pointé est constant :

const après * => le pointeur est constant :

tout est constant :

```
const char * const HOST = "localhost";
```

Note: les littéraux doivent être constants

```
const char * HOST = "localhost";
```

• interdire de changer le contenu du littéral "localhost" (risque de plantage !)

Méthodes retournant un pointeur

```
class User {
    char * name;
public:
    User(const * _name) : name(_name) {}
    char* getName() {return name;} // !!! DANGER !!!
};

User fred("fred");
char* s = fred.getName();
s[0] = 'x'; // modifie 'name' à l'insu de fred !
```

Problème propre aux pointeurs:

- l'affectation: s = fred.getName()
 - o copie les pointeurs, pas les objets pointés => 's' et 'name' pointent sur la même chose
- ceci rompt le principe d'encapsulation

Méthodes retournant un pointeur

```
class User {
    char * name;
public:
    User(const * _name) : name(_name) {}
    char* getName() {return name;} // !!! DANGER !!!
};

User fred("fred");
char* s = fred.getName();
s[0] = 'x'; // modifie 'name' à l'insu de fred !
```

Solution

```
class User {
    .....
    const char* getName() const {return name;}
};

User fred("fred");
const char* s = fred.getName();  // const a droite => const à gauche
s[0] = 'x';  // INTERDIT (erreur de compilation)
```

en Java:

même problème avec les références, c'est pourquoi les String sont "immuables"

Méthodes "constantes"

const appliqué à une méthode

- spécifie que la méthode ne modifie pas l'objet
- permet d'appeler cette méthode si l'objet est constant

```
class Square {
....
public:
   int getX() const;
   void setX(int x);
   ....
};
```

Exemple

Constance logique et constance physique

Point de vue du client

print() ne modifie pas le document => methode const

Point de vue de l'implémentation

print() doit allouer une ressource interne => ne peut pas être const

Contradiction... et erreur de compil!

Constance logique et constance physique

```
class Doc {
    string text;
    mutable Printer* printer; // ressource interne mutable

public:
    Doc() : printer(NULL) {}

    void print() const {
        if (printer==NULL) printer = createPrinter(); // OK
    }
    ....
};
```

Point de vue du client

• print() ne modifie pas le document : constance logique

Point de vue de l'implémentation

print() doit allouer une ressource interne : (non) constance physique

Solution: mutable

Chapitre 5 : bases des templates et de la STL

Templates = programmation générique

- les types sont des paramètres
- base de la STL (Standard Template Library)

```
template <class T>
T mymax(T x, T y) { return (x > y ? x : y); }
int i = mymax(4, 10);
double x = mymax(6666., 777777.);
float f = mymax<float>(66., 77.);
```

■ NB: attention: max() existe en standard!

Templates (2)

Classes templates

Standard Template Library (STL)

Conteneurs

- classes qui contiennent des objets
- gestion automatique de la mémoire

Les plus courants

vector, list, map

Mais aussi

• deque, queue, stack, set, bitset

STL (2)

Algorithmes

- manipulent les données des conteneurs
- génériques

```
reverse( v.begin(), v.end() );
```

Itérateurs

- sortes de pointeurs généralisés
- exemple: v.begin() et v.end()

```
reverse(v.begin(), v.end());
```

Documentation

www.cppreference.com ou www.sqi.com/tech/stl

Exemple de vecteur

```
#include <vector>
using namespace std;
struct Point {
                         // struct = class + public
    int x, y;
    Point() : x(0), y(0) {}
    Point(int _x, int _y) : x(_x), y(_y) {}
};
vector<Point> points;
                         // vecteurs de Points
points.push_back( Point(20, 20) );
points.push_back( Point(50, 50) );
points.push_back( Point(70, 70) );
for (unsigned int i=1; i < points.size(); i++)</pre>
    drawLine(points[i-1].x, points[i-1].y, points[i].x, points[i].y);
points.clear();
                          // vide le vecteur
```

"points" est un vecteur d'objets

- accès direct aux éléments via [] ou at() (at() vérifie la validité de l'index)
- coût d'insertion / suppression élévé

Exemple de liste

"plist" est une liste de pointeurs d'objets

- pas d'accès direct aux éléments
- coût d'insertion / suppression faible
- la liste est doublement chaînée

Deux problèmes ...

Deux problèmes ...

```
void drawAll(list<Point*> plist) {
  for (list<Point*>::iterator it = plist.begin(); it != plist.end(); ++it)
      (*it)->draw();
}

void foo() {
  list<Point*> plist;

  plist.push_back( new Point(20, 20) );
  plist.push_back( new Point(50, 50) );
  plist.push_back( new Point(70, 70) );

  drawAll(plist); // PBM 1
} // PBM 2
```

Pbm 1 : La liste est recopiée inutilement (à suivre...)

Pbm 2 : Les objets pointés ne sont pas détruits !!!

- plist est dans la pile => automatiquement détruite mais pas les objets créés par new !
- 1ere solution :

```
for (list<Point*>::iterator it = plist.begin(); it != plist.end(); ++it)
  delete *it;
```

■ 2eme solution : smart pointeurs (à suivre...)

Enlever des élements de std::list

Enlever à une position donnée

- iterator erase (iterator position);
- iterator erase (iterator first, iterator last);

Enlever un élément donné

- void remove (const T& value);
- template < class Predicate > void remove_if (Predicate pred)

Détruire des élements tout en parcourant la liste

- Problème : l'itérateur k est invalide après erase() d'où l'utilité de k2
- Remarque : l'objet pointé *k est détruit par delete

```
typedef std::list<Point*> PointList;

PointList plist;
int val = 200;

for (PointList::iterator k = plist.begin(); k != plist.end(); ) {
   if ((*k)->x != val)
        k++;
   else {
        PointList::iterator k2 = k;
        k2++;
        delete *k;
        plist.erase(k);
        k = k2;
   }
}
```

Table associative (map)

```
#include <iostream>
#include <map>
using namespace std;
class User {
public:
   User(const string& prenom, const string& nom, int id);
   int getID() const;
typedef map<string, User*> UserMap;
UserMap dico;
                             // équivaut à: map<string, User*> dico;
dico["Jean Dupont"] = new User("Jean", "Dupont", 314);
dico["Albert Einstein"] = new User("Albert", "Einstein", 666);
UserMap::iterator it = dico.find("Jean Dupont"");
                                                          // recherche
if (it == dico.end()) cout << "pas trouvé" << endl;</pre>
else cout << "id=" << it->second->getID() << endl;</pre>
```

- Remarque : si User n'a pas de sous-classe on peut aussi utiliser : map<string, User>
 - o ce qui simplifie la gestion mémoire (pas de new, pas de delete)

Exemple d'utilisation d'un "algorithme"

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;

class Entry {
    string name;
    friend bool compareEntries(const Entry*, const Entry*);
public:
    Entry(const string& n) : name(n) {}
    ....
};

// NB: inline nécessaire si la définition est dans un header
inline bool compareEntries(const Entry* e1, const Entry* e2) {
    return e1->name < e2->name;
}

vector<Entry*> entries;
.....
std::sort( entries.begin(), entries.end(), compareEntries)
```

Chapitre 6 : Passage par valeur et par référence

Passage par valeur

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    ....
};

void MySocket::send(int i) {
    // envoie i sur la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    int a = 5;
    sock.send(a);
}
```

• Quelle est la relation entre l'argument a et le parametre i ?

Passage par valeur

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    ....
};

void MySocket::send(int i) {
    // envoie i sur la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    int a = 5;
    sock.send(a);    // arg a copie dans param i
}
```

- la valeur de l'argument est recopiée dans le paramètre de la fonction
 - o sauf pour les tableaux (l'adresse du 1er élément est recopiée)
- cas par défaut pour C++ et C# (seule possibilité pour C et Java)

Comment recupérer une valeur ?

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    void receive(int i);
    ....
};

void MySocket::receive(int i) {
    // recupere i depuis la socket
    i = ...;
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    int a;
    sock.receive(a);
}
```

Que se passe t'il?

Passage par référence

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    void receive(int& i);
    ....
};

void MySocket::receive(int& i) {
    i = ...; // recupere i depuis la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    int a;
    sock.receive(a);
}
```

Passage par référence

- pas de recopie : l'argument a et le paramètre i référencent la même entité
 - o i est un "alias" de a => a est bien modifié au retour de la fonction
 - Attention: PAS de passage par reference en Java (contrairement aux apparences) !

Cas des "gros arguments"

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    void receive(int& i);
    void send(string s);
    ....
};

void MySocket::send(string s) {
    // envoie s sur la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    string a = "une chaine tres tres tres longue....";
    sock.send(a);
}
```

Quel est le probleme ?

Cas des "gros arguments"

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    void receive(int& i);
    void send(string s);
    ....
};

void MySocket::send(string s) {
    // envoie s sur la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    string a = "une chaine tres tres tres longue....";
    sock.send(a);
}
```

Problèmes

- 1. le contenu de a est recopié inutilement dans s (temps perdu!)
- 2. recopie pas souhaitable dans certains cas
 - o exemple: noeuds d'un graphe pointant les uns sur les autres

1ere tentative

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void send(int i);
    void receive(int& i);
    void send(string& s);
    ....
};

void MySocket::send(string& s) {
    // envoie s sur la socket
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    string a = "une chaine tres tres tres longue....";
    sock.send(a);
}
```

Pas satisfaisant

- avantage : a n'est plus recopié inutilement dans s
- inconvénient : send() pourrait modifier a (ce qui n'a pas de sens)
- amélioration ... ?

Passage par const référence

Passage par référence en lecture seule

- a n'est plus recopié inutilement dans s
- send() ne peut pas modifier a ni s

Synthèse

- Passage par valeur
 - argument recopié => pas modifié
- Passage par const référence
 - o argument pas recopié, pas modifié
 - o alternative au cas précédent (gros arguments ou qu'il ne faut pas copier)
- Passage par référence
 - o argument pas recopié, peut être modifié
 - o cas où on veut récupérer une valeur

Valeur de retour des fonctions

Mêmes règles que pour les paramètres

```
class User {
    string name;

public:
    User(const string& n) : name(n) {}

    const string& getName() const {return name;} // retourne name

    string getNameCopy() const {return name;} // retourne une copie de name
};

int main() {
    string zname = "Zorglub";
    User z(zname);

    string n1 = z.getName(); // OK: copie 'name' dans n1
    string n2 = z.getNameBAD(); // double copie !
}
```

• getNameBAD() fait une recopie intermédiaire qui ne sert à rien (dans ce cas)

Remarque

Conversions implicites des const références

```
class User {
    string name;
public:
    User(string string& n) : name(n) {}
};
int main() {
    User z("Zorgub"); // CORRECT
}
```

- "Zorglub" n'est pas de type string (son type est char *)
- "Zorglub" est implicitement convertie en string car constructeur :

```
string::string(const char*);
```

Rappel

Opérateurs d'initialisation et d'affectation

```
Dessin(const Dessin& d2);  // Dessin d = d2;
Dessin& operator=(const Dessin& d2);  // d = d2;
```

d2 pas copié et pas modifiable

Comparaison avec C et Java

```
class MySocket {
public:
    MySocket(const char* host, int port);
    void receive(int& i);
    ....
};

void MySocket::receive(int& i) {
    // recupere i depuis la socket
    i = ...;
}

void foo() {
    MySocket sock("infres", 6666);
    int a;
    sock.receive(a);
}
```

Pas de passage par référence en C ni en Java : comment faire ?

Comparaison avec C

Pointeurs: solution équivalente mais plus compliquée

Passage par pointeur

- passage par valeur de l'adresse de a recopiée dans le pointeur pi
- seule possibilité en C (possible en C++ mais préférer les références)

Comparaison avec Java: Types de base

```
class MySocket {
public:
    void receive(int??? i);
};

void foo() {
    MySocket sock = new MySocket("infres", 6666); // Java
    int a;
    sock.receive(a); // Passage par VALEUR: a est recopié
}
```

En Java

- PAS de passage par référence au sens de C++, C#, Pascal ...
- PAS de pointeurs au sens de C ou C++

=> Pas d'équivalent pour les types de base !

Comparaison avec Java: Objets

buf pointe vers quoi après l'appel ?

• vers "mon buffer" ou "valeur recue" ?

Comparaison avec Java : Objets (Suite)

```
class MySocket {
    public void receive(String s) {
        // ici s pointe sur "mon buffer"
        s = new String("valeur recue");
        // ici s pointe sur "valeur recue"
    }
}

void foo() {
    MySocket sock = new MySocket("infres", 6666);
    String buf = new String("mon buffer");
    sock.receive(buf);
    // ici buf pointe sur "mon buffer"
}
```

Java : passage par valeur des références (= par pointeur)

- la référence (= pointeur) buf est recopiée dans la référence s
 - o mais l'objet pointé n'est pas recopié
- s n'est pas un alias : ce n'est PAS du passage par référence!

Comparaison avec Java : Objets (Solution)

```
class MySocket {
    public void receive(StringBuffer s) {
        // s pointe sur le même StringBuffer que buf
        s.append("valeur recue");
    }
}

void foo() {
    MySocket sock = new MySocket("infres", 6666);
    StringBuffer buf = new StringBuffer();
    sock.receive(buf);
}
```

Solution

- modifier le contenu de l'objet pointé
- mais pas le pointeur !

Preferer les références aux pointeurs

Parce que c'est plus simple

• en particulier pour le passage par référence

Parce que c'est plus sûr

- pas d'arithmétique des références (source d'erreurs)
- toujours initialisées (ne peuvent pas pointer sur 0)
- référencent toujours la même entité

```
Circle c1;
Circle& r1 = c1; // r1 sera toujours un alias de c1
```

Copie: références vs. pointeurs

Référence C++ = alias d'un objet (y compris pour la copie)

Référence Java ou pointeur C++ = pointe un objet

```
Circle* p1 = &c1;
Circle* p2 = &c2;
p1 = p2;  // copie le pointeur, pas l'objet pointé (comme en Java)
```

Cas des conteneurs de la STL

```
void drawAll(list<Point*> pl)
{
  for (list<Point*>::iterator it = pl.begin();
  it != pl.end(); ++it)
      (*it)->draw();
}

void foo() {
  list<Point*> plist;

  plist( new Point(20, 20) );
  plist( new Point(50, 50) );
  plist( new Point(70, 70) );

  drawAll(plist);
}
```

Quel est le problème ?

Cas des conteneurs de la STL (2)

```
void drawAll(list<Point*> pl)
{
  for (list<Point*>::iterator it = pl.begin(); it != pl.end(); ++it)
          (*it)->draw();
}

void foo() {
  list<Point*> plist;

  plist( new Point(20, 20) );
  plist( new Point(50, 50) );
  plist( new Point(70, 70) );

  drawAll(plist);
}
```

Passage par valeur

- plist est recopiée dans pl : opération coûteuse si la liste est longue !
- noter que la liste est recopiée mais pas les objets pointés

Cas des conteneurs de la STL (3)

```
void drawAll(const list<Point*> & pl)
{
  for (list<Point*>::const_iterator it = pl.begin(); it != pl.end(); ++it)
     (*it)->draw();
}

void foo() {
  list<Point*> plist;

  plist( new Point(20, 20) );
  plist( new Point(50, 50) );
  plist( new Point(70, 70) );

  drawAll(plist);
}
```

Passer les conteneurs par référence ou const référence

- pour éviter de les recopier inutilement
- noter const_iterator : iterateur qui ne modifie pas la liste

Chapitre 7 : Surcharge des opérateurs et Smart Pointers

Surcharge des opérateurs

```
#include <string>
string s = "La tour";
s = s + " Eiffel";
s += " est bleue";

string est une classe "normale"

mais les operateurs + et += sont redefinis

class string {
  friend string operator+(const string&, const char*)
    string& operator+=(const char*);
    ....
};
```

Surcharge des opérateurs

Possible pour presque tous les opérateurs

```
= == <> + - * / ++ -- += -= -> () [] new delete
```

- mais pas pour: :: . .* ?
- la priorité est inchangée

A utiliser avec discernement

• peut rendre le code incomprehensible !

Existe dans de nombreux langages (C#, Python, Ada...)

mais pas en Java

Cas (particulièrement) intéressants

operator[]

```
template <class T> vector {
    int& operator[](int i) {....}
    ....
};

vector tab(3);
tab[0] = tab[1] + tab[2];
```

operator()

■ "Objets fonctionnels" : le même algorithme peut s'appliquer à des fonctions ou à des objets

operator++

operator new, delete, new[], delete[]

■ redéfinition de l'allocation mémoire

conversions de types

```
class String {
    operator char*() const {return c_s;}
};
```

Smart Pointers, comptage de références

Principe

- compter le nombre de (smart) pointers qui référencent l'objet
- détruire l'objet quand le compteur arrive à 0

```
smptr<Circle> p1 = new Circle(0, 0, 50);  // refcount=1
smptr<Circle> p2;
p2 = p1;  // p2 pointe aussi sur l'objet => refcount=2
p1 = NULL;  // p1 ne pointe plus sur l'objet => refcount=1
p2 = NULL;  // refcount=0 => destruction automatique de l'objet
```

Avantage

• mémoire gérée automatiquement : plus de delete !

Smart Pointers "Intrusifs"

Principe

- l'objet pointé possède un compteur de références
- les smart pointers détectent les affectations et modifient le compteur

Exemple

```
// classe de base (Circle dérive de Shape)
class Shape {
    long refcount;
public:
    Shape() : refcount(0) {}
   void addRef() {++refcount;}
void remRef() {if (--refcount == 0) delete this;} // hara kiri à 0 !
    void setX(int x);
};
void foo() {
  smptr<Shape> p = new Circle(0, 0, 50);
                                           // smart pointer
  p->setX(20);
  vector< smptr<Shape> > vect;
                                       // vecteur de smart pointers
  vect.push_back( new Circle(0, 0, 50) );
  vect[0]->setX(20);
} // destruction des variables locales p et vect et de ce qu'elles pointent
```

Ou est la magie ?

Les smart pointers sont des objets qui :

- encapsulent un pointeur standard (raw pointer)
- surchargent le copy constructor et l'operateur =
- surchargent les opérateurs de déréférencement -> et *

```
template <class T> class smptr {
    T* p;
public:
    smptr(T* obj) : p(obj) {if (p != NULL) p->addRef();}

    ~smptr() {if (p != NULL) p->remRef();}

    smptr& operator=(T* obj) {....}

    ....

    T& operator*() const {return *p;}

    T* operator->() const {return p;} // sptr->setX(20) fait // sptr.p->setX(20)
};

void foo() {
    smptr<Shape> p = new Circle(0, 0, 50);
    p->setX(20);
}
```

Implémentations et limitations

Il existe plusieurs implémentations

- Smart pointers "intrusifs" (intrusive_ptr)
 - o imposent d'avoir un compteur dans l'objet
- Smart pointers "non intrusifs" (shared_ptr)
 - o lèvent cette restriction mais incompatibles avec pointeurs standard
- Smart pointers sans comptage de référence (scoped_ptr)
 - o un seul pointeur par objet
- Voir <u>smart pointers de Boost</u> et implémentation donnée en TP

Attention

- ne marchent pas si dépendances circulaires
- rajouter des verrous s'il y a des threads

Exemple d'implementation

```
template <class T>
class smptr {
   T* p;
public:
    smptr(T* obj = 0) : p(obj) {
                                    // smptr<Circle> ptr = object;
       if (p != 0) p->addRef();
    smptr(const smptr& ptr) : p(ptr.p) { // smptr<Circle> ptr = ptr2;
       if (p != 0) p->addRef();
    ~smptr() {
                                        // destructeur
       if (p != 0) s->remRef();
    smptr& operator=(T* obj) {
                                        // ptr = object;
       if (p != 0) p->remRef();
       p = obj;
       if (p != 0) p->addRef();
    smptr& operator=(const smptr& ptr) { // ptr = ptr2;
       if (p != 0) p->remRef();
       p = ptr.p;
       if (p != 0) p->addRef();
    }
   T* operator->() const {return p;} // ptr->setX(20) fait
                                         // ptr.operator->setX(20)
   T& operator*() const {return *p;}
};
```

Chapitre 8 : Compléments sur les types

transtypage, typage dynamique, types incomplets, RTTI, pointeurs de fonctions et méthodes

Transtypage vers les super-classes

```
class Object {
    ...
};

class Button : public Object {
    ...
};

Object* obj = new Object();
Button* but = new Button();

obj = but;    // correct?
but = obj;    // ???
```

Transtypage vers les super-classes

```
class Object {
    ...
};

class Button : public Object {
    ...
};

Object* obj = new Object();
Button* but = new Button();

obj = but;    // OK: transtypage implicite
but = obj;    // ERREUR de compilation (pareil en Java)
```

Transtypage implicite vers les super-classes ("upcasting")

Transtypage vers les sous-classes

```
class Object {
    // pas de methode draw()
};

class Button : public Object {
    virtual void draw();
};

Object* obj = new Button();

//... ailleurs dans le programme on doit dessiner l'objet

obj->draw(); // correct?
```

Transtypage vers les sous-classes

```
class Object {
    // pas de methode draw()
};

class Button : public Object {
    virtual void draw();
};

Object* obj = new Button();

//... ailleurs dans le programme on doit dessiner l'objet

obj->draw();    // ERREUR: draw() n'est pas une methode de Object
```

Que faire ?

Une solution qui a ses limites

```
class Object {
    virtual void draw() = 0;  // rajouter draw() dans la classe de base
};

class Button : public Object {
    virtual void draw();
};

Object* obj = new Button();

//... ailleurs ...

obj->draw();  // COMPILE: draw() est une methode de Object
```

Problèmes

Pourquoi?

- "Object" peut ne pas être modifiable (exple: classe d'une librairie)
- "Object" finit par contenir tout et n'importe quoi!

Une mauvaise solution

Une mauvaise solution

Et si on se trompe?

- comment être sûr que obj pointe sur un Button ? => ne JAMAIS utiliser le "cast" du langage C
- et en Java ? Attraper les exceptions !

Bonne solution: Transtypage dynamique

```
class Object {
    // pas de methode draw()
};

class Button : public Object {
    virtual void draw();
};

Object* obj = new Button();

//... ailleurs ...

Button* but = dynamic_cast<Button*>(obj);

if (but != NULL) {
    but->draw();
    // obj pointait sur un Button
else {
    cerr << "Not a Button!" << endl; // mais pas dans ce cas !
}</pre>
```

Contrôle dynamique du type à l'exécution

=> pas de risque d'erreur

Typage statique et typage dynamique

Typage statique

- cas de Java, C++, C#... : les objets sont fortement typés
- exceptionnellement : transtypage dynamique (dynamic_cast)

Typage dynamique

■ le type des objets est généralement déterminé à l'exécution

Autres operateurs de transtypage

static_cast

```
Button* but = static_cast<Button*>(obj);
```

- similaire au cast du C mais detecte quelques absurdites
- à éviter (pas de contrôle à l'exécution)

reinterpret_cast

• meme chose en pire

const_cast

• pour enlever ou rajouter const au type

RTTI

Accès dynamique au type d'un objet

```
#include <typeinfo>
void printClassName(Shape* p) {
  cout << typeid(*p).name() << endl;
}</pre>
```

Principales méthodes de type_info

- name() retourne le nom de la classe (sous forme encodee)
- opérateur == pour comparer 2 types

RTTI (2)

Ce qu'il ne faut pas faire

```
void drawShape(Shape *p)
{
  if (typeid(*p) == typeid(Rect)
    p->Rect::draw();

  else if (typeid(*p) == typeid(Square)
    p->Square::draw();

  else if (typeid(*p) == typeid(Circle)
    p->Circle::draw();
}
```

Utiliser le polymorphisme (liaison dynamique)

```
class Shape {
    ....
    virtual void draw() const; // eventuellement abstraite (= 0)
    ....
}
```

Types incomplets et handle classes

```
// header Button.h

class Button {
public:
    Button();
    void repaint(Rect &);
    ...
private:
    ButtonImpl * impl;
};
```

Références croisées

- la methode repaint() depend d'une classe Rect déclarée ailleurs
 - o à ce stade on n'a pas besoin de savoir ce que fait Rect

Cacher l'implémentation

- les variables et méthodes internes sont cachées dans ButtonImpl
- ButtonImpl est déclarée dans un header privé ButtonImpl.h (pas donné au client de la librairie)
- Button est une "handle class"

Problème?

Types incomplets: problème

```
// header Button.h

class Button {
public:
    Button();
    void repaint(Rect &);
    ...
private:
    ButtonImpl * impl;
};
```

Problème:

• erreur de compilation: Rect et ButtonImp sont inconnus!

Solution?

Types incomplets: mauvaise solution

```
// header Button.h
#include "Rect.h"
#include "ButtonImpl.h"

class Button {
public:
    Button();
    void repaint(Rect &);
    ...
private:
    ButtonImpl * impl;
};
```

Références croisées

sac de noeuds : les headers vont tous s'inclure les uns les autres !

Cacher l'implémentation

c'est raté : il faut maintenant donner ButtonImpl.h au client!

Types incomplets: bonne solution

Cette syntaxe

- permet de spécifier qu'qu'une classe existe sans avoir à la déclarer
- n'est valide que pour les pointeurs et les références
- est valide en langage C pour les pointeurs sur les struct

Pointeurs de fonctions et de méthodes

```
class Integer {
  bool isSup(const Integer&);
  bool isInf(const Integer&);
  ...
};

Integer a(5), b(10);
bool test1 = a.isSup(b);

bool (Integer::*f)(const Integer&);

f = &Integer::isSup;
bool test2 = (a.f)(b);
```

Chapitre 9 : Traitement des erreurs

Exceptions

But : faciliter le traitement des erreurs

- permettent de "remonter dans la pile" des appels des fonctions
- jusqu'à un (ou des) endroit(s) bien défini(s)

Avantages

- gestion plus claire, plus centralisée, plus homogène des erreurs
- que les enchaînements de fonctions retournant des codes d'erreurs
 - o impliquant une gestion des erreurs souvent déficiente car trop complexe

Exceptions: exemple

Exceptions: types et organisation

Types

- en Java throw doit envoyer un objet dérivant de la classe Exception
- en C++ throw peut envoyer ce qu'on veut (objet, entier, chaîne de caractères...)

En pratique

- en C++ les exceptions sont généralement des classes, comme en Java :
 - o organisées en hiérarchies (l'héritage multiple est permis)
 - o dérivant de la classe exception (mais ce n'est pas obligatoire)

```
#include <exception>
class MathErr : std::exception {};
...etc...
```

Spécification d'exceptions

Principale différence C++ / Java

- en Java les méthodes doivent spécifier les exceptions qu'elles peuvent envoyer
- mais pas en C++ ni en C# (c'était optionnel en C++, c'est maintenant obsolète)

```
// Java
public int divise(int x, int y) throws Zerodivide, Overflow {...} // NB: throws
// C++
int divise(int x, int y); // OK
int divise(int x, int y) throw (Zerodivide, Overflow); // OK mais obsolete
```

Spécification d'exceptions

```
// Java
public int divise(int x, int y) throws Zerodivide, Overflow {...}
// C++
int divise(int x, int y);
```

Avantages et inconvénients

- les specifications d'exceptions permettent un meilleur controle
- mais elle réduisent la puissance de l'héritage :
 - o une méthode rédéfinie dans une sous-classe ne peut pas spécifier de nouvelles exceptions
- ce qui amène à des complications ou des acrobaties...
 - => choix différents selon les langages

Compléments sur les exceptions

Exceptions standard

bad_alloc, bad_cast, bad_typeid, bad_exception, out_of_range, etc.

Handlers

std::set_terminate() et std::set_unexpected() dans <exception>

Redéclenchement

```
try {
     ..etc..
}

catch (MathErr& e) {
    if (can_handle(e)) {
        ..etc..
        return;
    }
    else {
        ..etc..
        throw; // relance l'exception
    }
}
```

■ in fine, la fonction std::terminate est appelée

Chapitre 10 : Héritage multiple

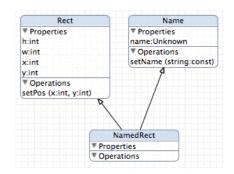
Bases de l'héritage multiple

```
class Rect {
    int x, y, w, h;
public:
    virtual void setPos(int x, int y);
    ....
};

class Name {
    std::string name;
public:
    virtual void setName(const std::string&);
    ....
};

class NamedRect : public Rect, public Name {
public:
    ....
};
```

NamedRect herite des variables et methodes des 2 superclasses



Constructeurs

```
class Rect {
    int x, y, w, h;
public:
        Rect(int x, int y, int width, int height);
    ...
};

class Name {
    std::string name;
public:
    Name(const std::string&);
    ...
};

class NamedRect : public Rect, public Name {
    public:
        NamedRect(const std::string& s, int x, int y, int w, int h)
        : Rect(x,y,w,h), Name(s) {}
};
```

respecter l'ordre d'appel des constructeurs

Rect

Properties
h:int
w:int
y:int

Operations
setPos (x:int, y:int)

Name
Properties
name:Unknown
Operations
setName (string:const)

NamedRect

Properties
Operations

Ambiguités

```
class Rect {
    int x, y, w, h;
public:
    virtual void draw();
};

class Name {
    int x, y;
public:
    virtual void draw();
};

class NamedRect : public Rect, public Name {
    public:
        virtual void draw() {
        Rect::draw();
        Name::draw();
    }
}
```

■ redfinition de NamedRect::draw() pas obligatoire mais préférable

Rect

▼ Properties

▼ Operations

draw ()

► Properties

▼ Operations draw () Name

► Properties ▼ Operations

draw ()

même principe pour variables

"using"

```
class A {
public:
      int foo(int);
      char foo(char);
};
class B {
public:
      double foo(double);
class AB : public A, public B {
public:
      using A::foo;
      using B::foo;
      char foo(char); // redefinit A::foo(char)
};
AB ab;
ab.foo(1);
ab.foo(1); // A::foo(int)
ab.foo('a'); // AB::foo(char)
ab.foo(2.); // B::foo(double)
```

• étend la résolution de la surcharge aux sous-classes

Duplication de bases

```
class Shape {
    int x, y;
};

class Rect : public Shape {
        // ...
};

class Name : public Shape {
        // ...
};

class NamedRect : public Rect, public Name {
        // ...
};
```

- la classe Shape est dupliquée dans NameRect
- même principe pour accéder aux méthodes et variables

```
float m = (Rect::x + Name::x) / 2.;
```

Bases virtuelles

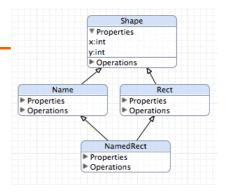
```
class Shape {
    int x, y;
};

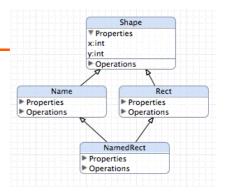
class Rect : public virtual Shape {
    // ...
};

class Name : public virtual Shape {
    // ...
};

class NamedRect : public Rect, public Name {
    // ...
};
```

- la classe Shape n'est PAS dupliquée dans NameRect
- attention: surcharge en traitement et espace mémoire
 - o utilisation systématique découragée





Classes imbriquées (inner classes)

Technique de composition très utile

- souvent préférable à l'héritage multiple
 - o car moins de dependances dans le modele des classes

Remarque

pas d'accès aux champs de la classe imbriquante (!= Java)

Plus d'infos

- toutes les réponses aux questions possibles et impossibles : <u>C++ FAQ LITE</u>
- le site de Boost C++
- un site intéressant sur les smart pointers
- un site traitant des garbage collectors en C++