

```
Classe abstraite

abstract class Porte {

    // variables d'instance boolean e1, e2, s;

    // methodes void setE1(boolean etat) {e1 = etat;} void setE2(boolean etat) {e2 = etat;} boolean getS() {
        run(); return s;}

    abstract void run();

    abstract void display();
}
```

```
Classe abstraite

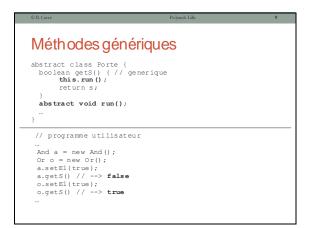
class And extends Porte {
    void run() {
        s = e1 && e2;
    }
    void display() {...}
}

class Or extends Porte {
    void run() {
        s = e1 || e2;
    }
    void display() {...}
}
```

```
Abstraction

Classes et méthodes abstraites
Classe abstraite = non instanciable
Spécifie des méthodes abstraites, implantées dans les sous-classes

Méthodes génériques
Dans la sur-classe, les méthodes qui font référence par this-message à des méthodes abstraites sont implicitement «génériques » pour les sous-classes.
```



```
Polymorphisme, hiérarchie de classes et typage

Polymorphisme
une même opération peut être définie différemment dans des classes distinctes.

Polymorphisme de surcharge
Classes incomparables
exemples
a. display(); // And:display()
rec.display(); // Rectangle:display()

Polymorphisme de redéfinition (ou d'inclusion)
a.getS(); // Porte:getS() -> And:run()
o.getS(); // Porte:getS() -> Or:run()
```

```
Polymorphisme, hiérarchie de classes et typage

Hiérarchie de classes => hiérarchie de types
Tout objet instance d'une classe peut être considéré du type de ses sur-classes
Ou inversement: partout où l'on attend un objet d'une classe donnée, tout objet d'une sous-classe convient

Variable polymorphe
Soit x une variable de type C, x peut référencer:
tout objet instance de C (typage "fort" classique)
mais aussi tout objet instance d'une sous-classe de C (typage souple)
```

```
Affectation polymorphe: Exemple

Porte p;
And a1 = new And(), a2;
Or o;
Rectangle r;
[...]
// affectations valides : typage fort classique
a2 = a1;
// affectations non valides : "horizontales "
a2 = o;
p = r;
// typage souple
// affectations "verticales " toujours valides : upcast
p = a1; p = o;
// affectations "verticales " hypothétiques : downcast
a2 = p; // non valide en général sauf...
a2 = (And)p; // downcast valide si...
if (p instanceof And) a2 = (And)p; // sinon ClassCastException
```

Variable et liaison dynamique Type statique d'une variable type de la déclaration il détermine, à la compilation, les opérations applicables (dont les abstract déclarées) Type dynamique d'une variable type de la valeur à l'exécution type de l'objet référencé il détermine les opérations effectivement appliquées (parmi celles applicables) liaison dynamique des méthodes Ceci s'applique à toute catégorie de variable (this, variable d'instance, locales, paramètres, indexée (tableaux), ...)

```
Liaison dynamique sur this

abstract class Porte {
  boolean getS() { // generique
    this.rum();
    // type statique de this = Porte
    return s;
}
abstract void run();
...
}

// programme utilisateur
And a = new And();
Or o = new Or();
a.setEl(true);
a.getS(); // => this.rum()

// type dynamique de this = And
o.setEl(true);
o.getS(); // => this.rum()

// type dynamique de this = Or
```

```
Liaison dynamique sur paramètres

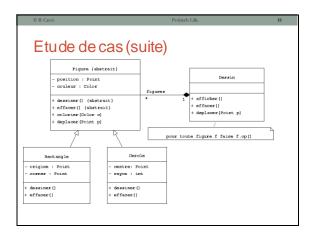
// exemple de procedure dans une application
// utilisatrice de Porte's . . .
boolean test(Porte p) {
  p.setEl(true);
  return p.getS();
  }

And a = new And();
  Or o = new Or();
  Porte p;
  test(a); // --> false
  test(o); // --> true
  p = quellePorte();
  test(p);
```

```
Liaison dynamique: SD
Une structure de données (tableau, liste, ...) peut contenir des objets de
 toute sous-classe (type dynamique) de la classe déclarée (type statique)
 pour ses éléments.
SD hétérognènes
Exemple
Porte[] circuit = new Porte[n]; // type statique
circuit[0] = new And(); // types dynamiques ...
circuit[1] = new Or();
circuit[2] = new Nand();...
                                      for (Porte p : circuit) {
  p.setEl(false);
for (int i=0;i<n;i++) {
 circuit[i].setE1(false);
 circuit[i].setE2(false);
                                         p.setE2(false);
                                        p.run(); //polymorphe
 circuit[i].run();
```

```
Etude de cas

Décrire des figures (rectangles, cercles, ...)
colorées, et dont on doit pouvoir changer la couleur
positionnées, et que l'on doit pouvoir effacer et déplacer.
Identification des objets
Rectangle
Cercle, ...
Munis du même protocole :
dessiner()
effacer()
colorier(Color c)
deplacer(Point p)
Mêmes spécifications
=> sur-type commun : Figure
```



```
Etude de cas (suite)

abstract class Figure {
    // champs
    Point position;
    Color couleur;
    // methodes
    abstract void dessiner ();
    void colorier(Color c) {    // generique couleur=c;
        this.dessiner();}
    void deplacer(Point p) {    // generique this.effacer();
        position.translater(p);
        this.dessiner();}
}
```

```
Etude de cas (suite)

class Rectangle extends Figure {
  Point origine, corner;
  void dessiner() {...}
  void effacer() {...}
}

class Cercle extends Figure {
  Point centre;
  int rayon;
  void dessiner() {...}
  void effacer() {...}
}

...
```

Etude de cas (suite)

• Un dessin est formé de figures. On doit pouvoir afficher, effacer et déplacer un dessin.

• Identification

Dessin:

• afficher()

• effacer()

• deplacer(Point p)

• Structuration

• Un dessin => une liste de Figure.

• Algorithmes génériques sur les opérations afficher, effacer, deplacer:

pour toute Figure f faire f.operation() fait

Qualités logicielles

Extensibilité
Ajout d'un nouveautype de figure (Triangle)
Incrémental et modulaire (sans retouche du code existant)
Réutilisation
Le code de Figure est réutilisable dans le nouveau sous-type
Programmation synthétique
Généricité
Les portions de codes (applications) écrites à un niveau de la hiérarchie de classes sont applicables à toutes les sous-classes
les programmes restent applicables à toute nouvelle sous-classe

```
Si l'héritage n'existait pas...

1ère solution
Ensemble de types à plat et définir des opérations différentes: {Rectangle, Cercle, ...} X (dessiner, effacer, ...}
Pas de sur-type Figure => on ne peut regrouper les entités de types différents dans une même SD

2ème solution
structures à champs variants
record Pascal ou ADA, unions C
type et programmation «tagués»

Qualités
Permet de simuler « à la main » le polymorphisme et la généricité
Peu efficace et risque d'erreur
Peu modulaire, maintenable et extensible
```

```
Programmation « taguée »

// polymorphisme « à la main »

procedure dessiner (x : Figure)
cas x.tag =
    rectangle : ... code ...
cercle : ... code ...

procedure effacer (x : Figure)
cas x.tag =
    rectangle : ... code ...
cercle : ... code ...
```

```
Programmation « taguée »

// généricité de Figure « simulée »

procedure deplacerFigure(f : Figure, p : Point)
  effacer(f);
  translater(f, p);
  dessiner(f)

procedure colorierFigure ...

// généricité de l'application Dessin « simulée »

procedure afficherDessin (f: Figures)
  pour i de 1 a n faire dessiner(f);

procedure deplacerDessin (f: Figures, p: Point)
  ...
```