

Chapitre 3

Abstraction procédurale

Voir Liskov&Guttag,
ch. 3 « Procedural Abstraction », pp 39-56

Procédures

- Java est un langage de programmation orienté-objet
 - ç-à-d qu'il incorpore des mécanismes facilitant l'application de ce paradigme
- Cependant, Java peut être aussi utilisé pour faire de la programmation impérative (procédurale) classique (comme en Pascal, C, Python...)
- La spécification et la programmation de procédures sont déjà abordées dans les autres cours de programmation
- Nous allons simplement
 - rappeler quelques principes
 - les adapter à Java
 - introduire la notion de spécification d'abstractions procédurales
 - introduire la notion d'exception

Abstraction par spécification



Spécification qui suffit à comprendre le comportement réalisé par une procédure (= le « quoi ») quelle que soit la manière de l'implémenter (= le « comment »)

Ensemble de procédures (choix d'implémentation) réalisant le même comportement

Abstraction par spécification

- Avantages
 - permet de **rendre les choix d'implémentation indépendants les uns des autres** (une fois la spécification établie)
 - e.g. choix de l'algorithme, des types des variables locales, ... et même parfois du langage
 - NB : des variations de performance peuvent cependant apparaître d'une implémentation à l'autre
 - **compréhension rapide** du rôle d'une procédure (pas besoin de lire le code)
 - permet d'atteindre 2 propriétés : **localité** et **modifiabilité**

Localité

- **Localité** : l'implémentation d'une abstraction peut être lue/écrite sans qu'il n'y ait besoin de consulter l'implémentation d'aucune autre abstraction
 - i.e. pour écrire un programme qui utilise la procédure P, seule la spécification de P est nécessaire
- Permet l'indépendance des activités des programmeurs
- Dans les grands programmes, la quantité d'information qui peut ainsi être ignorée par un programmeur est **énorme**

Modifiabilité

- **Modifiabilité** : une abstraction peut être réimplémentée sans nécessiter la réimplémentation des parties de programme qui l'utilisent
 - pour peu que l'abstraction (la spécification) ne doive pas changer
 - par exemple pour améliorer les performances
 - permet de ne devoir réimplémenter que les parties où la performance est insuffisante (approche itérative)

Spécifications d'abstraction procédurale

- Les abstractions sont décrites au moyen de spécifications
- Une spécification est écrite dans un langage de spécification qui peut être
 - **formel** i.e. syntaxe et sémantique définies mathématiquement
 - non sujet à ambiguïtés
 - nécessite des connaissances spécialisées
 - **informel**, par ex, le français
 - risques d'ambiguïtés (pouvant être réduits si approche rigoureuse)
 - compréhensible par un plus grand public

Spécifications d'abstraction procédurale

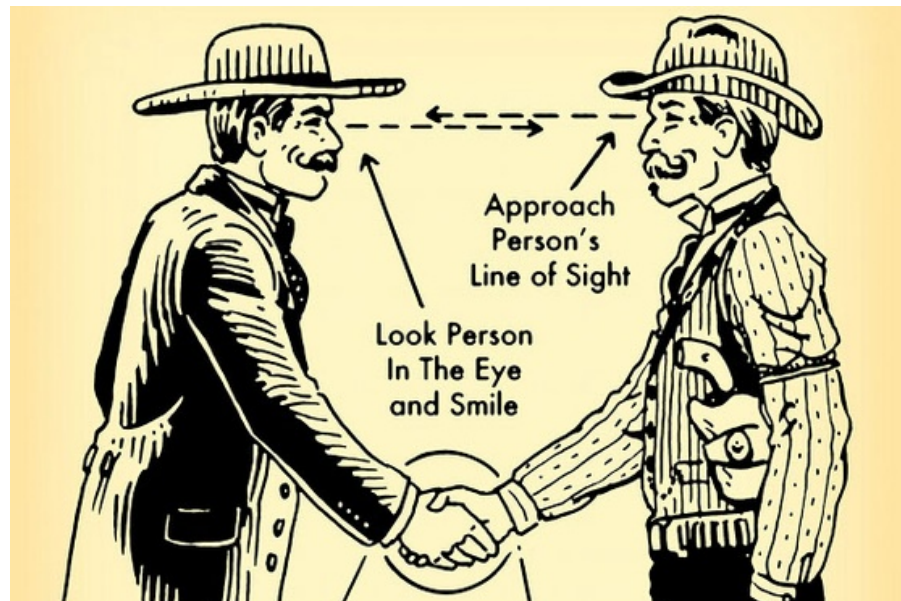
- La spécification d'une procédure comprend
 - sa **signature** (header)
 - son nom
 - nombre, ordre, noms et types des paramètres
 - type du résultat
 - les exceptions renvoyées (voir ch. 4)
 - **NB : il s'agit d'information syntaxique !**
 - une **description des effets** (comportement) de celle-ci
 - information **sémantique**

Spécifications d'abstraction procédurale

- Exemple
 - `void removeDups (List l);`
 - `float sqrt (float x);`
- La signature ne donne aucune information sur le comportement que l'on peut attendre de la procédure dans les différents cas de figure
- Comme la signature d'une fonction (par ex, $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$), une signature ne décrit que la forme des appels à une procédure mais pas **ce que fait** la procédure

Spécifications = contrat

- Le **client** promet de satisfaire les **préconditions** de la procédure
- Le **programmeur** (implémenteur) promet que, si le client satisfait les préconditions, la valeur de retour et l'état lorsque la procédure se termine satisferont les **postconditions**



Contrat de spécification

`f ()`

`REQUIRES: préconditions`

`EFFECTS: postconditions`

précondition

`{ f (); }`

postcondition

Si les préconditions sont vraies,
après l'appel à `f ()`,
les postconditions seront vraies.

Canevas de spécifications

```
/**  
 * @requires préconditions  
 * @modifies liste des inputs modifiés par la procédure  
 * @effects  
 * @return } postconditions  
 * @throws }  
 */  
type_de_retour nomProc (...) {  
    ...  
}
```

Canevas de spécifications

- Les 5 clauses ont pour but de décrire :
 - quels sont les inputs de la procédure
 - quelles sont les relations qui existent entre les **inputs** et les **outputs** de la procédure
 - quels sont les effets de la procédure
- inputs
 - **explicites** : les paramètres repris dans la signature
 - **implicites** : fichiers, sorties/entrées standard (`System.out`, `System.in`)

Canevas de spécifications

- **@requires** définit les conditions sous lesquelles la procédure (ou, du moins, l'abstraction) est définie
 - n'est utile que si la procédure est **partielle**
 - définit les classes d'inputs pour lesquels son comportement est défini
 - si la procédure est **totale**, **@requires** n'est pas nécessaire
 - son comportement est défini pour tous les inputs respectant la signature
- \equiv précondition

Canevas de spécifications

- **@modifies** donne les noms des inputs, explicites et implicites, qui sont modifiés par la procédure
- Si la clause n'est pas vide (i.e., si des inputs sont modifiés), on dira que la procédure a des **effets de bord** (side effects)

Canevas de spécifications

- Les postconditions consistent en 3 clauses:
 - **@effects**: les **effets** de la procédure **sur les inputs** n'ayant pas été éliminés par la clause **requires**
 - **@return**: l'**objet** ou la **valeur retournée** par la procédure
 - **@throws**: les **exceptions lancées** par la procédure ainsi que leur cas de déclenchement
- **@effects** indique donc
 - quels sont les outputs produits
 - quelles sont les modifications apportées aux inputs figurant dans la clause **@modifies**
- la **postcondition** n'indique rien de ce qui se passe lorsque la clause **@requires** n'est pas satisfaite
 - cela reste indéfini

3 clauses pour les postconditions ?

- Avantages de cette décomposition :
 - Séparation des préoccupations
 - Clarification
 - Compatibilité avec les tags de la Javadoc standard

Procédures en Java

- En Java, on programme les procédures en tant que **méthodes statiques** de classes
- Pour appeler une telle méthode, il faut connaître la classe (statique) dans laquelle elle se trouve mais pas l'objet (dynamique)
 - une méthode statique se comporte de la même façon quel que soit l'objet sur laquelle elle est exécutée
 - souvent, les méthodes statiques sont regroupées dans des **classes statiques** i.e. qui n'admettent aucune instance (même via leurs sous-classes)
- Les méthodes statiques sont parfois appelées des procédures *standalone* (indépendantes) car leur comportement ne dépend pas d'un contexte (objet) particulier

Procédures en Java

- On essayera de regrouper les procédures de manière cohérente plutôt que chaotique
- On s'efforcera de suivre le schéma suivant :

```
/**
 * @overview Description générale de l'utilité de la classe
 */
visibilité class nom_de_classe {
    /**
     * spécifications
     */
    visibilité static type_retour nomProc1 (...)

    /**
     * spécifications
     */
    visibilité static type_retour nomProc2 (...)

    ...
}
```

Procédures en Java

Exemple

```
/**
 * @overview Fournit des procédures servant à manipuler des tableaux d'entiers
 */
public class Arrays {

    /**
     * @return Si x appartient à a, renvoie l'index de x; sinon, renvoie -1.
     */
    public static int search (int[] a, int x) {...}

    /**
     * @requires a est trié par ordre croissant
     * @return Si x appartient à a, renvoie l'index de x; sinon, renvoie -1.
     */
    public static int searchSorted (int[] a, int x) {...}

    /**
     * @modifies a
     * @effects Réarrange les éléments de a par ordre croissant. Par exemple,
     * si a = [3,1,6,1] avant l'appel, après l'appel, on aura a = [1,1,3,6]
     */
    public static void sort (int[] a) {...}
}
```

Valeurs avant et après l'exécution

- Pour tout input modifié, il faut pouvoir lier sa valeur avant l'appel à sa valeur après l'appel
- Convention :
 - soit x le nom d'un des paramètres formels
 - x dénotera sa valeur **avant** l'appel
 - x_{post} (parfois aussi noté x') dénotera sa valeur **après** l'appel
- Exemple

```
/**
 * @modifies a
 * @effects Réarrange les éléments de a par ordre croissant.
 *          Par exemple, si a = [3,1,6,1], a_post = [1,1,3,6]
 */
public static void sort (int[] a) {...}
```

Retour de nouveaux objets

- Parfois, on exige qu'une procédure retourne un **nouvel objet**
- Cela doit être indiqué dans la spécification
- Exemple :

```
/**  
 * @return renvoie un *nouveau* tableau contenant les mêmes  
 * éléments que a dans le même ordre mais où chaque élément  
 * supérieur à n a été remplacé par n  
 */  
public static int[] boundArray (int[] a, int n) {...}
```

- Il est essentiel de savoir si on doit renvoyer un nouvel objet ou un input modifié. En effet, si le type de celui-ci est mutable, il pourrait y avoir partage de référence.
 - NB : c'est important même si le tableau en input ne contient aucun entier supérieur à n

Inputs implicites

Exemple

- Exemple de procédure sans inputs explicites mais avec deux inputs implicites

```
/**  
 * @requires System.in contient une ligne de texte  
 * @modifies System.in et System.out  
 * @effects lit une ligne dans System.in, positionne le curseur  
 *          à la fin de System.in et copie la ligne dans System.out  
 */  
public static void copyLine () {  
    ...  
}
```

Approche incrémentale et itérative

- On commence par écrire la spécification des procédures
- Une fois celles-ci fixées, les programmeurs se répartissent les tâches d'implémentation
- Celles-ci peuvent nécessiter l'implémentation de procédures auxiliaires à une procédure donnée (ou à un ensemble de procédures contenues dans la même classe)
- Les procédures auxiliaires ne doivent pas être connues des autres programmeurs. On leur donnera la visibilité **private**

Approche incrémentale et itérative

- Exemple :

```
/**
 * @requires a != null
 * @modifies a
 * @effects Réarrange les éléments de a par ordre croissant.
 *          Par exemple, si a = [3,1,6,1], a_post = [1,1,3,6]
 */
public static void sort (int[] a) {
    // implémentation 1, « bubblesort »
    ...
}
```

Approche incrémentale et itérative

```
/**
 * @modifies a
 * @effects Réarrange les éléments de a par ordre croissant.
 *          Par exemple, si a = [3,1,6,1], a_post = [1,1,3,6]
 */
public static void sort (int[] a) {
    ... // implémentation 2, « quicksort »
}

/**
 * @requires a n'est pas null, 0 <= low et high < a.length()
 * @modifies a
 * @effects a_post[low],..., a_post[high] sont triés par ordre croissant
 */
private static void quicksort (int[] a, int low, int high) {
    ...
}

/**
 * @requires a n'est pas null, 0 <= i < j < a.length()
 * @modifies a
 * @effects Réarrange les éléments de a en 2 groupes contigus
 *          a_post[i],..., a_post[res] et a_post[res+1],..., a_post[j] t.q.
 *          chaque élément du 2ème groupe est >= à tous les éléments du 1er.
 *          a[x]=a_post[x] pour tout x t.q. 0<x<i ou j<x<a.length()
 * @return res
 */
private static int partition (int[] a, int i, int j) {
    ...
}
```

Example

```
/**
 * @overview Provides useful standalone procedures for manipulating ArrayList
 */
public class ArrayListHelper {
    /**
     * @requires All elements in al are not null.
     * @modifies al
     * @effects Removes all duplicate elements from al
     *           (but preserves the first occurrence).
     * Uses equals to determine duplicates. The order of remaining elements may change.
     */
    public static <T> void removeDupls (ArrayList<T> al) {
        if (al==null) return;
        for (int i=0; i < al.size(); i++) {
            T x = al.get(i);
            int j = i + 1;
            // remove all duplicates of x from the rest of al
            while (j < al.size()) {
                if (!x.equals(al.get(j))) { j++; }
                else {
                    al.set(j, al.get(al.size()-1));
                    al.remove(al.size()-1);
                }
            }
        }
    }
}
```

Conception d'abstractions procédurales

- Les procédures doivent être **modulaires**
 - Il faut décomposer mais pas trop
 - Ex : Quelle serait l'utilité de décomposer davantage `quicksort` ?
- Les procédures doivent être **simples**
 - elle doivent avoir une utilité bien définie
 - facilement exprimable
 - indépendante du contexte d'exécution
 - Test : Est-il facile de donner à la procédure un nom significatif?

Conception d'abstractions procédurales

- Les spécifications doivent être **minimales**
 - une spécification est plus minimale qu'une autre si elle contient moins de contraintes
 - idée : avoir des spécifications contraignantes mais pas trop
 - juste ce qu'il faut pour être sûr d'obtenir l'effet escompté
 - pas trop pour laisser la plus grande liberté au programmeur de trouver la meilleure solution
 - habituellement, l'obligation d'utiliser tel ou tel algorithme ne doit pas faire partie de la spécification (sauf s'il n'y a qu'une méthode numérique particulière qui peut résoudre le problème)

Conception d'abstractions procédurales

- Une spécification peut être **sous-déterminée** (underdetermined)
 - une spécification est sous-déterminée si, pour certains inputs, il y a plus d'un output autorisé
 - Exemple : `removeDups`
- La sous-détermination peut être voulue ou non. Dans ce dernier cas, c'est une erreur de spécification.
- Ce qui importe c'est que ce qui est pertinent pour l'utilisateur de la procédure figure dans la spécification mais tout le reste ne doit pas être défini (et doit « ne pas être défini »!)
- Toutefois, une spécification sous-déterminée a généralement une implémentation *déterministe* (i.e. exécutée deux fois sur les mêmes inputs, elle fournit les mêmes outputs)

Conception d'abstractions procédurales

- Procédures **totales** vs procédures **partielles**
 - Une procédure est totale ssi sa spécification donne un comportement bien défini pour chaque input vérifiant sa signature
 - Une procédure est partielle dans le cas contraire
- **Les procédures partielles sont plus dangereuses** que les procédures totales
 - Lorsqu'on les appelle sans satisfaire la clause **@requires**, aucune garantie n'est fournie quant à leur comportement
 - elle peuvent boucler indéfiniment, « planter », renvoyer un output quelconque
 - sauf pour les plantages, il est possible qu'on ne se rende compte du problème que longtemps après...

Conception d'abstractions procédurales

- Néanmoins, les procédures partielles sont souvent plus efficaces que les procédures totales
- Exemple
 - si `searchSorted` devait pouvoir travailler sur des tableaux non triés, on n'aurait pas d'autres choix que le parcours exhaustif du tableau
 - Hormis pour de très petits tableaux, le parcours exhaustif est beaucoup moins efficace qu'une recherche dichotomique

Conception d'abstractions procédurales

- Comment choisir entre procédure totale ou partielle ?
- Il n'y a pas de règle générale
- Il s'agit de trouver le bon **compromis** entre **sûreté** et **efficacité** (et éventuellement encore d'autres qualités)
- Conseils
 - si le contexte d'utilisation de la procédure est très large (ex : bibliothèque de fonctions mathématiques réutilisables), la **sûreté** est très importante
 - si le contexte d'utilisation est plus restreint (ex : les procédures `quicksort` et `partition`), on peut plus facilement s'assurer que tous les appels vérifient **@requires** et donc la recherche d'**efficacité** devient moins risquée

Conception d'abstractions procédurales

- Remarque
 - ne pas devoir garantir le résultat quand le **@requires** n'est pas satisfait n'empêche pas de vérifier s'il est satisfait ou non
 - si le **@requires** n'est pas satisfait, on peut produire un message d'erreur, renvoyer une valeur conventionnelle ou, mieux, générer une exception (voir chapitre suivant)
 - si cette vérification est coûteuse, cela n'a pas de sens de la faire. Par contre, si elle n'est pas coûteuse, cela en vaut la peine
 - Quid des exemples:
 - ◆ `searchSorted`
 - ◆ `removeDups`