

5. Raffinement

Principes du raffinement

Technique utilisée au cours du processus de développement logiciel

But :

Transformer un modèle abstrait d'un système logiciel (la spécification) en un modèle plus concret, c'est-à-dire un modèle plus près d'une implémentation.

Démarche de conception formelle :

- On se donne une spécification formelle SP1 qui exprime en toute abstraction ce que le programme doit réaliser
- Génération progressive du code du programme : SP1 -> SP2 -> ... -> SPn
- Correction de chacune des étapes de raffinement

Exemple de raffinement

Tri par ordre croissant d'un tableau Tab d'entiers de taille n. Le résultat sera dans Tab_Trié.

- **Spécification (ou spécification abstraite)** : on donne les propriétés du tableau trié sans faire allusion à aucun algorithme ou méthode de tri.
 - les éléments de Tab et Tab_Trié sont les mêmes
 - pour chaque indice i ($i=2..n$): $\text{Tab_Trié}[i-1] \leq \text{Tab_Trié}[i]$
- **Implémentation (ou spécification concrète)** : mettre en œuvre une des méthodes de tri existantes

Lors d'un raffinement,

- une machine M1 est remplacée par une autre machine M2
- M2 va fournir des opérations de même nom et de même signature
- Les opérations de M2 seront implantées à l'aide de variables d'états différentes

Conservation de la Cohérence :

- Si une opération op2 est un raffinement d'une opération op1 alors toute utilisation de op1 doit pouvoir être remplacée par une utilisation de op2, sans changer la cohérence de la machine.

Exemple de Raffinement en B

```

MACHINE swap
VARIABLES xx,yy
INVARIANT
  xx:NAT & yy:NAT
INITIALISATION
xx::NAT | |yy::NAT
OPERATIONS
  echange =
    BEGIN
      xx:=yy | |yy:=xx
    END
END
/*Où `::' désigne un choix
indéterministe d'un
élément d'un ensemble
(xx::NAT)*/

```

```

REFINEMENT swapR
REFINES swap
VARIABLES xr, yr, zr
INVARIANT
xr= xx & yr = yy &
zr : NAT
INITIALISATION
  xr,yr,zr:=0,0,0
OPERATIONS
  echange =
    BEGIN
      zr := xr;
      xr := yr;
      yr := zr
    END

```

END

Contraintes à satisfaire lors d'un raffinement

La machine **swapR** est un raffinement de la machine **swap**

- Les variables abstraites **xx**, **yy** sont raffinées par les variables concrètes **xr**, **yr**, **zr**.
- Les variables concrètes contiennent :
 - Les variables abstraites conservées par le raffinement (**xx**, **yy**)
 - Des variables concrètes introduites par le raffinement (**xr**, **yr**, **zr**)
- L'invariant de collage (**xr=xx&yr=yy&zr:NAT**) permet de :
 - typer les variables concrètes introduites par le raffinement
 - exprimer des propriétés sur les variables concrètes
 - exprimer la relation liant les variables concrètes aux variables abstraites
- L'initialisation concrète (**xr, yr, zr := 0, 0, 0**) est le raffinement de l'initialisation abstraite (**xx :: NAT | | yy :: NAT**).
- L'opération abstraite **echange** est raffinée par l'opération concrète **echange** de même signature.