

Test du Logiciel (Certification ISTQB)

Chapitre II: Le test Structurel

Support de cours de:

Wafa Boussellaa

Filières : LCE2_IOT ; LCS2

Année: 2023-2024

Chapitre II. Le Test Structurel

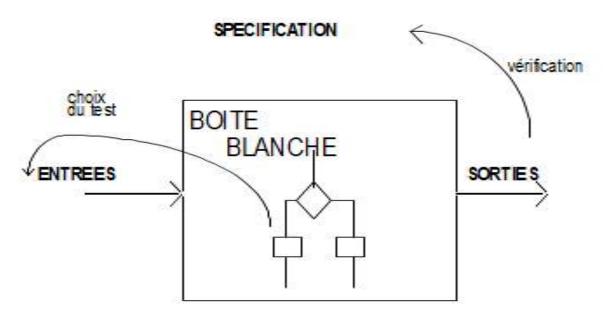
- 1. Définition
- 2. Les Types de test
- 3. Le Test Structurel Dynamique



Année 2023-2024

Définition

Le test structurel ou « test à boite blanche » s'appuie sur l'analyse du code source de l'application (ou d'un modèle de celui-ci).





Wafa Boussellaa

Année 2023-2024

Test structurel Statique/dynamique

Analyse dynamique

Nécessite l'exécution du code

Principe: A partir du code source et la spécification, produire des **DT** qui exécuteront un ensemble de comportements, et comparer les résultats avec ceux attendus.

Méthode: Techniques de couverture du graphe de contrôle

- Couverture du flot de contrôle
- Couverture du flot de données
- Analyse statique

Ne nécessite pas l'exécution du code

Méthode: Parmi les techniques les plus utilisée:

Estimation de la complexité



Objectif:

Produire des DT qui exécutent un ensemble de comportements du programme. Ce test utilise la spécification, le code source et le code exécutable du programme.

- Principe:
- Chaque programme est représenté par un graphe de contrôle (G);
- √ Un graphe de contrôle comporte :
 - un seul sommet entrée;
 - ' un seul sommet sortie;
 - Les **nœuds** du graphe = les blocs d'instructions ;
 - Les **arcs** ou **branches** = la possibilité de transfert de l'exécution d'un nœud à un autre ;

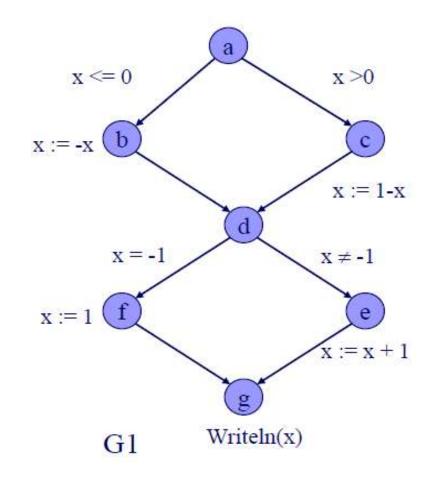


Wafa Boussellaa Année 2023-2024

Exemple1:

```
Soit le programme P1 suivant : if x \le 0 then x := -x else x := 1-x; if x = -1 then x := 1 else x = x+1; writeln(x);
```

Ce programme admet le graphe de contrôle **G1**





Wafa Boussellaa Année 2023-2024

Chemins dans le graphe de contrôle

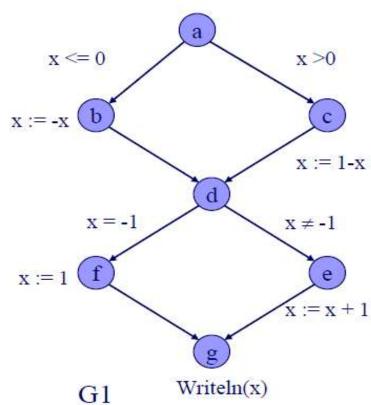
Le graphe G1 est un graphe de contrôle qui admet une entrée (le noeud a), une sortie (le noeud g).

- → Le chemin [a, c, d, e, g] est un chemin de contrôle,
- → Le chemin [b, d, f, g] n'est pas un chemin de contrôle.
- → Le graphe G1 comprend 4 chemins de contrôle :

$$\beta 1 = [a, b, d, f, g]$$

 $\beta 2 = [a, b, d, e, g]$
 $\beta 3 = [a, c, d, f, g]$
 $\beta 4 = [a, c, d, e, g]$

Wafa Boussellaa





Année 2023-2024

- Expression des chemins de contrôle
 - Le graphe G1 peut être exprimé sous la forme algébrique suivante :

Simplification de l'expression de chemins :



Wafa Boussellaa Année 2023-2024

Calcul de l'expression des chemins de contrôle

On associe une opération d'addition ou de multiplication à toutes les structures primitives apparaissant dans le graphe de flot de contrôle.

Nous adoptons les règles suivantes :

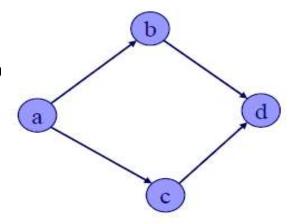
• Pour une forme séquentielle : le produit **ab** exprime le fait que Le nœud **a** est suivi du noeud **b**



Forme séquentielle : ab

• Pour une forme alternative:

L'expression a(b+c)d exprime le fait que le nœud a est suivi du nœud b ou du nœud c, tous deux suivis du nœud d.





Année 2023-2024

Forme alternative : a(b+c) d

- Calcul de l'expression des chemins de contrôle
 - Pour la forme itérative :

L'ensemble des chemins prend la forme :

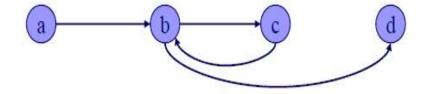
$$G = abd + abcbd + abcbcbd + \dots$$

En utilisant la notation :

cbcb=(cb)² et aussi cbcbcb=(cb)³, etc

Nous obtenons:

$$G=ab(1+cb+(cb)^2+(cb)^3+...)d$$



Forme itérative : ab (cb)* d

Ceci implique : G = ab(cb)*d;

Si la structure while est exécutée au plus 4 fois, l'expression devient :

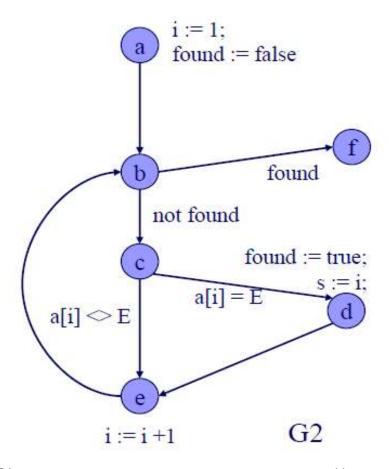
G = ab(cb)*d = ab(cb)*d (on emploie un exposant souligné)



Chemins de contrôle avec boucles

```
Exemple 2:
```

```
Soit le programme P2 suivant :
i := 1;
found := false;
while (not found) do
      begin
          if (a[i] = E) then
              begin
                  found := true;
                  s := i;
              end;
      i := i+1:
end;
           G2 = ab [c (1 + d) eb] * f
```





• **Exemple 3**:

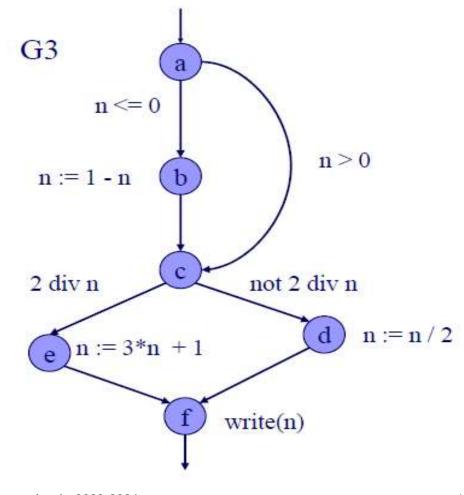
```
Soit le programme P3 suivant :
      if n \le 0 then
          n := 1 - n
      end;
      if 2 div n then
          n := n/2;
      else
          n:=3*n+1;
      end;
      write(n);
    1. Etablir le graphe de flot de contrôle de ce programme;
    2. Fournir l'expression des chemins;
```



Wafa Boussellaa Année 2023-2024

Réponse :

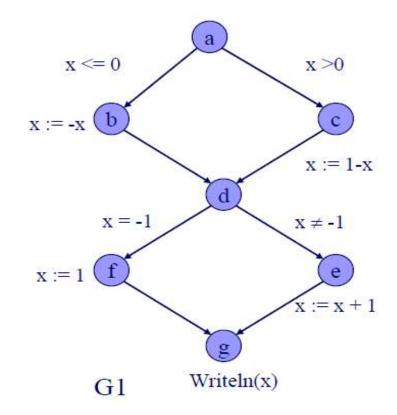
$$G3 = a(1 + b) c(e + d) f$$





- Chemins exécutables / non exécutables :
- Prenons le programme P1, donné précédemment, et son graphe G1.

$$G1 = a (b+c) d (e+f) g$$





14 Année 2023-2024

- · Chemins exécutables / non exécutables :
- \rightarrow Soit DT1={x=2}

Nous disons que cette donnée sensibilise le chemin $\beta 3 = [a, c, d, f, g]$ car pour cette valeur de \mathbf{x} l'algorithme a suivi ce flot de contrôle en visant consécutivement ces noeuds

```
\{x=2\} sensibilise \beta 3 = [a, c, d, f, g]
```

$$\{x=0\}$$
 sensibilise $\beta 2 = [a, b, d, e, g]$

$$\{x=1\}$$
 sensibilise $\beta 4 = [a, c, d, e, g]$

- \rightarrow β 3, β 2, β 4 est un chemin **exécutabl**e;
- → β 1 (β 1= [a,b,d,f,g]) est un chemin **non exécutable**: aucune DT capable de sensibiliser ce chemin;

Remarque : L' Existence de chemins non exécutables : signe de mauvais codage ;



- Calcul du nombre de chemins de contrôle G :
- > Se déduit directement de l'expression des chemins de G.
- Proposition de la Remplacer chaque nœud, dans l'expression des chemins, par l'unité (1) et exécuter les opérations d'une façon arithmétique :

Exemples:

Graphe G1:

$$G1 = (a(b+c)d(e+f)g = 1.(1+1).1.(1+1).1 = 2.2 = 4$$

> Graphe G4:

$$G4 = ab[c(1+d)eb]*f = 1.1[1.(1+1).1.1]^{3}.1 = 2^{3} = 1+2+2^{2}+2^{3} = 15$$

Nb chemins de contrôle = Nb chemins exécutables + Nb chemins non exécutables



- Problème des chemins non exécutables
- Parfois le Nb chemins non exécutables peut être important :

Exemple:

Soit le programme P5 et son graphe de conrôle G5 :

begin s:=0; for i:=1 to 1000 do s:=s+a[i]; end



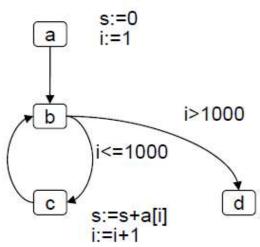
$$G = a.b.(cb)^{1000}.d$$

Nombre de chemins :

$$G = 1.1.(1.1)^{1000}.1 = 1 + 1^{1} + 1^{2} + \dots + 1^{1000} = 1001$$

Parmi ces 1001 chemins un seul chemin est exécutable et a comme expession : a.b.(cb)¹⁰⁰⁰.d





Satisfaction d'un test structurel avec couverture

Soit T un test structurel qui nécessite la couverture d'un ensemble de chemins $\{\delta 1, \ldots, \delta k\}$ du graphe de contrôle.

On note: $T = \{\delta 1, \ldots, \delta k\}$

Soit DT une donnée de test qui sensibilise le chemin de contrôle C.

Définition: DT satisfait T ssi C couvre tous les chemins de T.

Exemple: considérons le graphe de contrôle G5

Soient $\delta 1$ =cdebcde et $\delta 2$ =ce et $T1 = \{\delta 1, \delta 2\}$.

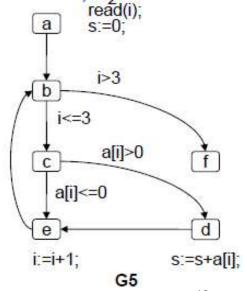
 $DT1=\{a[1]=-2, a[2]=3, a[3]=17, i=1\}$ satisfait – il T1?

DT1 sensibilise M1=abcebcdebcdebf

M1 = abcebcdebcdebf couvre $\delta 1 = cdebcde$

M1=abcebcdebcdebf couvre δ2=ce

Donc **DT1** satisfait **T1**





Deux catégries de critères de couverture :

Critère de couverture «tous-les-noeuds»

But : sensibiliser tous les chemins de contrôle qui nous permettent de visiter tous les **nœuds** du graphe de contrôle.

Taux de couverture: TER1 (Test Effectiveness Ratio1 ou C1)

TER1 = |{nombre noeuds couverts}| / |{nombre noeuds}|

Critère de couverture «tous-les-arcs»

Si on cherche à couvrir tous les noeuds sans couvrir tous les arcs, on risque de ne pas détecter certains défauts sur les arcs non couverts...

But : sensibiliser tous les chemins de contrôle qui nous permettent de visiter tous les **arcs** du graphe de contrôle.

TER2 = |{nombre arcs couverts}| / |{nombre arcs}|



Application: soit le programme P suivant :

```
begin
 read x ;
 read y ;
 z := 0;
 signe := 1 ;
 if x < 0
  then
  signe := -1;
   x := -x;
 end if ;
 if v < 0
  then
    signe := - signe
   y := -y
  end if :
 while x >= v
   x := x - y;
    z := z + 1;
  end while
  z := signe * z;
end ;
```

- 1) Présenter Le graphe de contrôle du programme P
- 2) Donner des Dts satisfaisant les critères :
- Tous les nœuds
- Tous les arcs



20 Wafa Boussellaa Année 2023-2024