

# Introduction à la Sémantique

Luigi Santocanale

Laboratoire d'Informatique Fondamentale,  
Centre de Mathématiques et Informatique,  
39, rue Joliot-Curie - F-13453 Marseille

## 1 Exemples

# Introduction à la Sémantique

Luigi Santocanale

Laboratoire d'Informatique Fondamentale,  
Centre de Mathématiques et Informatique,  
39, rue Joliot-Curie - F-13453 Marseille

# Plan

## 1 Exemples

# Premier exemple (langage C)

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x) {
    y+=2;
    while(x){
        for(;y;y--) z++;
        x--;
        y+=2;
    }
}
```

Valeur de z à la ligne 18?

# Solution

Valeur de  $z$  :

$$\text{STARTY} + 2 * \text{STARTX} \quad (\text{STARTX} > 0, \text{STARTY} \geq 0)$$

Le code est *equivalent* à :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
for(x = STARTX;x != 0;x--)
  for(y+=2;y != 0;y--) z++;
y+=2;
```

# Solution

Valeur de z :

$\text{STARTY} + 2 * \text{STARTX}$       ( $\text{STARTX} > 0, \text{STARTY} \geq 0$ )

Le code est *equivalent* à :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
for(x = STARTX;x != 0;x--)
  for(y+=2;y != 0;y--) z++;
y+=2;
```

# Transformations – I

Test sur la condition booléenne :

`if( x ) -> if( x != 0 )`

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    y+=2;
    while(x != 0){
        for(;y != 0;y--) z++;
        x--;
        y+=2;
    }
}
```



# Transformations – I

Test sur la condition booléenne :

`if( x ) -> if( x != 0 )`

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    y+=2;
    while(x != 0){
        for(;y != 0;y--) z++;
        x--;
        y+=2;
    }
}
```

## Transformations – II

« Rolling » :

```
c1;
while(cond){
    c2; c1;
}
    ->
while(cond){
    c1; c2;
}
c1;
```

## Transformations – II

« Rolling » :

```

c1;                                while(cond){
while(cond){                        ->    c1;c2;
    c2;c1;                            }
}                                    c1;

```

```

x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    y+=2;
    while(x != 0){
        for(;y != 0;y--) z++;
        x--;
        y+=2;
    }
}

```

# Transformations – II

« Rolling » :

```

c1;                                while(cond){
while(cond){                        ->    c1;c2;
    c2;c1;                            }
}                                    c1;

```

```

x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    while(x != 0){
        y+=2;
        for(;y != 0;y--) z++;
        x--;
    }
    y+=2;
}

```

## Transformations – III

Initialisation boucle for :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    while(x != 0){
        y+=2;
        for(;y != 0;y--) z++;
        x--;
    }
    y+=2;
}
```

## Transformations – III

Initialisation boucle for :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
    while(x != 0){
        for(y+=2;y != 0;y--) z++;
        x--;
    }
    y+=2;
}
```

## Transformations – IV

Simplification while :

```
if(condition)
  while(condition)
    command;
                                ->
while(condition)
  command;
```

## Transformations – IV

Simplification while :

```
if(condition)
  while(condition)
    command;
    ->
while(condition)
  command;
```

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
if(x != 0) {
  while(x != 0){
    for(y+=2;y != 0;y--) z++;
    x--;
  }
  y+=2;
}
```



## Transformations – IV

Simplification while :

```
if(condition)
  while(condition)
    command;
                    ->
while(condition)
  command;
```

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
while(x != 0){
  for(y+=2;y != 0;y--) z++;
  x--;
}
y+=2;
```

# Transformations – V

Simplification while  $\rightarrow$  for :

## Transformations – V

Simplification while  $\rightarrow$  for :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
while(x != 0){
    for(y+=2;y != 0;y--) z++;
    x--;
}
y+=2;
```

## Transformations – V

Simplification while  $\rightarrow$  for :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
for(;x != 0;x--)
  for(y+=2;y != 0;y--) z++;
y+=2;
```

## Transformations – V

Simplification while  $\rightarrow$  for :

```
x = STARTX; y = STARTY; z=0;
for(x = STARTX;x != 0;x--)
  for(y+=2;y != 0;y--) z++;
y+=2;
```

## Deuxième exemple (langages fonctionnels)

Transformation code fonctionnel en  
forme récursive terminale.

```
let rec length = function
  [] -> 0
  | testa::coda -> 1 + length coda
;;
```

```
let length l =
  let rec
    length_acc lista acc = match lista with
      [] -> acc
      | testa::coda -> length_acc coda (acc + 1)
  in
    length_acc l 0
;;
```

## Deuxième exemple (langages fonctionnels)

Transformation code fonctionnel en  
forme récursive terminale.

```
let rec length = function
  [] -> 0
  | testa::coda -> 1 + length coda
;;
```

```
let length l =
  let rec
    length_acc lista acc = match lista with
      [] -> acc
      | testa::coda -> length_acc coda (acc + 1)
  in
    length_acc l 0
;;
```

## Deuxième exemple (langages fonctionnels)

Transformation code fonctionnel en  
forme récursive terminale.

```
let rec length = function
  [] -> 0
  | testa::coda -> 1 + length coda
;;
```

```
let length l =
  let rec
    length_acc lista acc = match lista with
      [] -> acc
      | testa::coda -> length_acc coda (acc + 1)
  in
    length_acc l 0
;;
```



# Qui intervient dans le processus de transformation ?

- Programmeur, dont les objectifs sont rendre le code lisible, efficace.
- Compilateur, optimise le code.
- Définition du langage de programmation.  
Établi les transformation acceptables.

# Qui intervient dans le processus de transformation ?

- Programmeur, dont les objectifs sont  
rendre le code lisible, efficace.
- Compilateur, optimise le code.
- Définition du langage de programmation.  
Établi les transformation acceptables.

# Qui intervient dans le processus de transformation ?

- Programmeur, dont les objectifs sont  
rendre le code lisible, efficace.
- Compilateur, optimise le code.
- Définition du langage de programmation.  
Établi les transformation acceptables.