

### 2.1.9 La surcharge

Il est impossible, en Java, de définir deux fonctions qui ont le même nom, par exemple

```
static int f (final int x) {
    return x;}

```

```
static int f (final int x) {
    return x + 1;}

```

sauf quand le nombre ou le type de leurs arguments sont différents. On peut, par exemple, définir les trois fonctions homonymes

```
static int f (final int x) {
    return x;}

```

```
static int f (final int x, final int y) {
    return x + 1;}

```

```
static int f (final boolean x) {
    return 7;}

```

Lors de l'évaluation d'une expression de la forme  $f(t_1, \dots, t_n)$ , la fonction appelée est choisie en fonction de son nom et aussi du nombre et du type de ses arguments. Les expressions  $f(4)$ ,  $f(4,2)$  et  $f(\text{true})$  ont donc respectivement 4, 5 et 7 pour valeur. On dit, dans ce cas, que le nom  $f$  est *surchargé*.

*Il n'y a pas de surcharge en Caml. Les programmes*

```
let f x = x in let f x = x + 1 in print_int (f 4)

```

*et*

```
let f x = x in let f x y = x + 1 in print_int (f 4 2)

```

*sont corrects, mais la première définition est simplement cachée par la seconde.*

*Enfin, il n'y a pas non plus de surcharge en C et le programme*

```
int f (const int x) {return x;}
int f (const int x, const int y) {return x + 1;}
...

```

*est incorrect.*