

## Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

```
{
    int a;
    a = 15;
    printf("%d", a);
}
printf("%d", a);
```

Il y a erreur de compilation : la portée lexicale de la variable `a` s'étend de la l. 2 à la l. 5. Elle n'est pas visible à la l. 6. Il n'existe pas de variable identifiée par `a` lorsque la l. 7 est évaluée.

## Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

```
{
    int a;
    a = 15;
    printf("%d", a);
}
printf("%d", a);
```

Il y a erreur de compilation : la portée lexicale de la variable `a` s'étend de la l. 2 à la l. 5. Elle n'est pas visible à la l. 6. Il n'existe pas de variable identifiée par `a` lorsque la l. 7 est évaluée.

```
{
    int a;
    a = 15;
    printf("%d", a);
}
{
    printf("%d", a);
}
```

De la même manière que dans l'exemple précédent, l'occurrence du symbole `a` dans le second bloc (l. 7) n'est pas résolue. Elle se situe dans un bloc qui n'est pas contenu par celui où le symbole `a` est déclaré.

# Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

```
int a;  
a = 10;  
{  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

Ces instructions produisent l'affichage **10 10**. En effet, la variable `a` est visible dans le bloc d'instructions dans lequel elle est définie, ainsi que dans les blocs d'instructions qui se trouvent à l'intérieur.

## Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

```
int a;  
a = 10;  
{  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

Ces instructions produisent l'affichage **10 10**. En effet, la variable **a** est visible dans le bloc d'instructions dans lequel elle est définie, ainsi que dans les blocs d'instructions qui se trouvent à l'intérieur.

```
int a;  
a = 10;  
{  
    int a;  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

Ces instructions produisent l'affichage **20 10**. La variable identifiée par **a** dans le bloc d'instructions de la l. 3 à la l. 7 est celle déclarée en l. 4. La variable identifiée par **a** hors de ce bloc d'instructions est celle déclarée en l. 1.

# Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

Comparons les instructions

```
int a;  
a = 10;  
{  
    int a;  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

```
int a;  
a = 10;  
{  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

# Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

Comparons les instructions

```
int a;  
a = 10;  
{  
    int a;  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

```
int a;  
a = 10;  
{  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

Dans le cas de gauche (déjà vu), l'affectation `a = 20` n'a d'effet que sur la variable `a` déclarée à l'intérieur du bloc. Ceci affiche `20 10`.

# Portée lexicale d'une variable et blocs d'instructions

Comparons les instructions

```
int a;  
a = 10;  
{  
    int a;  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

```
int a;  
a = 10;  
{  
    a = 20;  
    printf("%d ", a);  
}  
printf("%d\n", a);
```

Dans le cas de gauche (déjà vu), l'affectation `a = 20` n'a d'effet que sur la variable `a` déclarée à l'intérieur du bloc. Ceci affiche `20 10`.

En revanche, les instructions de droite affichent `20 20` car il n'y a pas de déclaration de `a` dans le bloc. L'affectation `a = 20` modifie la variable `a` déclarée en l. 1.

## 1 Bases

- Généralités
- Expressions et instructions
- Constructions syntaxiques
- Variables
- Fonctions et pile
- Commandes préprocesseur

Une **fonction** est constituée

- 1 d'un identificateur (qui suit les mêmes contraintes que ceux des variables);
- 2 d'une signature (la liste de ses paramètres et de leurs types);
- 3 d'un type de retour (le type de la valeur renvoyée par la fonction);
- 4 d'instructions (qui forment le corps de la fonction).

# Fonctions

Une **fonction** est constituée

- 1 d'un identificateur (qui suit les mêmes contraintes que ceux des variables);
- 2 d'une signature (la liste de ses paramètres et de leurs types);
- 3 d'un type de retour (le type de la valeur renvoyée par la fonction);
- 4 d'instructions (qui forment le corps de la fonction).

La ligne constituée du type de retour, de l'identificateur et de la signature d'une fonction est son **prototype**.

# Fonctions

Une **fonction** est constituée

- 1 d'un identificateur (qui suit les mêmes contraintes que ceux des variables);
- 2 d'une signature (la liste de ses paramètres et de leurs types);
- 3 d'un type de retour (le type de la valeur renvoyée par la fonction);
- 4 d'instructions (qui forment le corps de la fonction).

La ligne constituée du type de retour, de l'identificateur et de la signature d'une fonction est son **prototype**.

P.ex.,

```
int produit(int a, int b, int c) {  
    return a * b * c;  
}
```

est une fonction d'identificateur `produit`, de signature `(int a, int b, int c)` et de type de retour `int`.

# Définition vs déclaration

La **définition** d'une fonction consiste à fournir tous ses constituants.

# Définition vs déclaration

La **définition** d'une fonction consiste à fournir tous ses constituants.

La **déclaration** d'une fonction consiste à fournir son **prototype**.

# Définition vs déclaration

La **définition** d'une fonction consiste à fournir tous ses constituants.

La **déclaration** d'une fonction consiste à fournir son **prototype**.

Déclarer une fonction est utile si l'on souhaite s'en servir avant de l'avoir définie.

# Définition vs déclaration

La **définition** d'une fonction consiste à fournir tous ses constituants.

La **déclaration** d'une fonction consiste à fournir son **prototype**.

Déclarer une fonction est utile si l'on souhaite s'en servir avant de l'avoir définie.

Voici un exemple :

```
#include <stdio.h>

/* Declarations. */
void flop(int nb);
void flip(int nb);

/* Definitions. */
int main() {
    flip(10);
    return 0;
}

void flip(int nb) {
    if (nb >= 1) {
        printf("flip\n");
        flop(nb - 1);
    }
}

void flop(int nb) {
    if (nb >= 1) {
        printf("flop\n");
        flip(nb - 1);
    }
}
```

# Paramètres vs arguments

Il faut faire attention à bien distinguer les notions de paramètre et d'argument qui sont deux choses différentes.

# Paramètres vs arguments

Il faut faire attention à bien distinguer les notions de paramètre et d'argument qui sont deux choses différentes.

On considère la fonction

```
int produit(int a, int b, int c) {  
    return a * b * c;  
}
```

# Paramètres vs arguments

Il faut faire attention à bien distinguer les notions de paramètre et d'argument qui sont deux choses différentes.

On considère la fonction

```
int produit(int a, int b, int c) {  
    return a * b * c;  
}
```

Les symboles `a`, `b` et `c` de son prototype sont ses **paramètres**.

# Paramètres vs arguments

Il faut faire attention à bien distinguer les notions de paramètre et d'argument qui sont deux choses différentes.

On considère la fonction

```
int produit(int a, int b, int c) {  
    return a * b * c;  
}
```

Les symboles `a`, `b` et `c` de son prototype sont ses **paramètres**.

Lors de l'appel

```
produit(15, num, -3);
```

les valeurs `15`, `num` et `-3` sont les **arguments** de l'appel.

# Paramètres vs arguments

Il faut faire attention à bien distinguer les notions de paramètre et d'argument qui sont deux choses différentes.

On considère la fonction

```
int produit(int a, int b, int c) {  
    return a * b * c;  
}
```

Les symboles `a`, `b` et `c` de son prototype sont ses **paramètres**.

Lors de l'appel

```
produit(15, num, -3);
```

les valeurs `15`, `num` et `-3` sont les **arguments** de l'appel.

**Aide-mémoire** : paramètre ↔ prototype ; argument ↔ appel.

# Portée lexicale des paramètres

Les variables locales d'une fonction ont pour portée lexicale la fonction elle-même (déjà mentionné).

# Portée lexicale des paramètres

Les variables locales d'une fonction ont pour portée lexicale la fonction elle-même (déjà mentionné).

Il en est de même pour ses **paramètres** : leur portée lexicale est la fonction elle-même. On peut voir la déclaration des paramètres d'une fonction dans son en-tête comme une déclaration de variable.

# Portée lexicale des paramètres

Les variables locales d'une fonction ont pour portée lexicale la fonction elle-même (déjà mentionné).

Il en est de même pour ses **paramètres** : leur portée lexicale est la fonction elle-même. On peut voir la déclaration des paramètres d'une fonction dans son en-tête comme une déclaration de variable.

```
int double(int a) {  
    return 2 * a;  
}
```

```
int main() {  
    int a;  
    a = 10;  
    a = double(a + 1);  
    return 0;  
}
```

Il y a plusieurs occurrences du symbole `a`.

Celui déclaré dans l'en-tête de `double` a une portée lexicale qui s'étend de la l. 1 à la l. 3.

Celui déclaré dans le `main` a pour portée lexicale le `main` tout entier.

Ce sont des variables différentes.

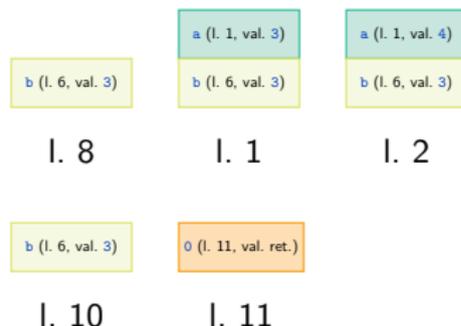
Lors de l'appel d'une fonction, les valeurs de ses arguments sont **recopiées** dans une zone de la mémoire appelée **pile**.

**Conséquence très importante** : toute modification des paramètres dans une fonction ne modifie pas les valeurs des arguments avec lesquels elle a été appelée.

P.ex.,

```
1 void incr(int a) {
2     a = a + 1;
3 }
4
5 int f() {
6     int b;
7
8     b = 3;
9     incr(b);
10    printf("%d\n", b);
11    return 0;
12 }
13 ...
14 f();
```

L'appel à **f** en l. 14 produit les configurations de pile



Les **variables locales** d'une fonction (c.-à-d. les variables déclarées dans le corps de la fonction) se situent dans la **pile**.

De plus, la **valeur renvoyée** (si son type de retour n'est pas **void**) se situe dans la **pile**.

Les **variables locales** d'une fonction (c.-à-d. les variables déclarées dans le corps de la fonction) se situent dans la **pile**.

De plus, la **valeur renvoyée** (si son type de retour n'est pas **void**) se situe dans la **pile**.

Après avoir appelé une fonction, c.-à-d. juste après avoir renvoyé la valeur de retour, la pile se trouve dans le même état qu'avant l'appel.

Les **variables locales** d'une fonction (c.-à-d. les variables déclarées dans le corps de la fonction) se situent dans la **pile**.

De plus, la **valeur renvoyée** (si son type de retour n'est pas **void**) se situe dans la **pile**.

Après avoir appelé une fonction, c.-à-d. juste après avoir renvoyé la valeur de retour, la pile se trouve dans le même état qu'avant l'appel.

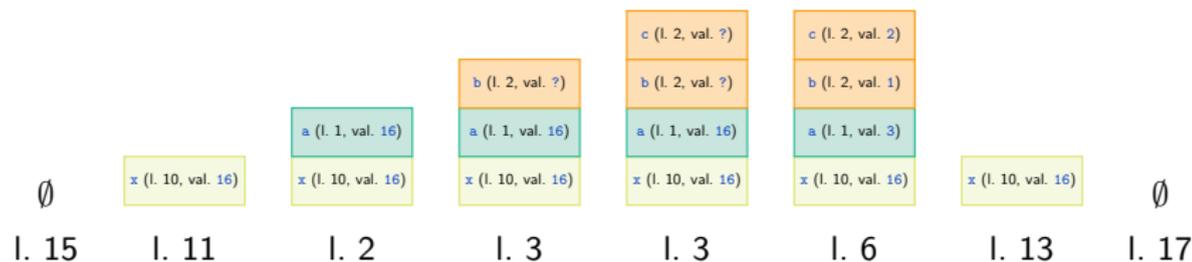
**Conséquence très importante** : toute variable locale à une fonction est non seulement invisible mais n'existe plus en mémoire hors de la fonction et après son appel.

# Pile

P.ex.,

```
1 void fct_1(int a) {
2     int b, c;
3     b = 1;
4     c = 2;
5     a = b + c;
6 }
7
8
9 void fct_2() {
10    int x;
11    x = 16;
12    fct_1(x);
13    printf("%d\n", x);
14 }
15 ...
16 fct_2();
```

Configurations de pile :



# Pile et fonctions récursives

Soit la fonction

```
1 void fibo(int a) {  
2     if (a <= 1)  
3         return a;  
4     return fibo(a - 1) + fibo(a - 2);  
5 }
```

et la suite d'instructions

```
1 int x;  
2 x = fibo(4);
```

*Dessiner l'arbre des appels et la pile au fur et à mesure de l'exécution.*

# Fonctions à effet de bord

Une **fonction** est à **effet de bord** s'il existe au moins un jeu d'arguments qui fait que l'évaluation de l'appel à la fonction sur ce jeu d'arguments modifie la mémoire par rapport à son état d'avant l'appel.

# Fonctions à effet de bord

Une **fonction** est à **effet de bord** s'il existe au moins un jeu d'arguments qui fait que l'évaluation de l'appel à la fonction sur ce jeu d'arguments modifie la mémoire par rapport à son état d'avant l'appel.

```
inf f(int a, int b) {  
    return 21 * a + b;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. Elle renvoie une valeur sans modifier la mémoire.

# Fonctions à effet de bord

Une **fonction** est à **effet de bord** s'il existe au moins un jeu d'arguments qui fait que l'évaluation de l'appel à la fonction sur ce jeu d'arguments modifie la mémoire par rapport à son état d'avant l'appel.

```
inf f(int a, int b) {  
    return 21 * a + b;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. Elle renvoie une valeur sans modifier la mémoire.

```
float double_val(float *x) {  
    *x = 2 * (*x);  
    return *x;  
}
```

Cette fonction est à effet de bord puisqu'elle modifie une zone de la mémoire (celle à l'adresse spécifiée par son argument).

# Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {  
    int b;  
    b = 5;  
    return b + c;  
}
```

## Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {  
    int b;  
    b = 5;  
    return b + c;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. La déclaration (et l'affectation) de `b` reste locale à la fonction. Après tout appel à `g`, la variable `b` n'existe plus.

## Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {  
    int b;  
    b = 5;  
    return b + c;  
}
```

```
char *allouer(int n) {  
    char *res;  
    res = (char *)  
    malloc(sizeof(char) * n);  
    return res;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. La déclaration (et l'affectation) de `b` reste locale à la fonction. Après tout appel à `g`, la variable `b` n'existe plus.

## Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {  
    int b;  
    b = 5;  
    return b + c;  
}
```

```
char *allouer(int n) {  
    char *res;  
    res = (char *)  
    malloc(sizeof(char) * n);  
    return res;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. La déclaration (et l'affectation) de `b` reste locale à la fonction. Après tout appel à `g`, la variable `b` n'existe plus.

Cette fonction est à effet de bord. Elle réserve en effet, par l'appel interne à la fonction `malloc`, une zone de la mémoire, ce qui modifie son état.

## Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {  
    int b;  
    b = 5;  
    return b + c;  
}
```

```
char *allouer(int n) {  
    char *res;  
    res = (char *)  
    malloc(sizeof(char) * n);  
    return res;  
}
```

```
int h(int a, int b) {  
    if (a * b == 0)  
        printf("z\n");  
    return a - b;  
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. La déclaration (et l'affectation) de `b` reste locale à la fonction. Après tout appel à `g`, la variable `b` n'existe plus.

Cette fonction est à effet de bord. Elle réserve en effet, par l'appel interne à la fonction `malloc`, une zone de la mémoire, ce qui modifie son état.

## Fonctions à effet de bord

```
int g(char c) {
    int b;
    b = 5;
    return b + c;
}
```

```
char *allouer(int n) {
    char *res;
    res = (char *)
    malloc(sizeof(char) * n);
    return res;
}
```

```
int h(int a, int b) {
    if (a * b == 0)
        printf("z\n");
    return a - b;
}
```

Cette fonction n'est pas à effet de bord. La déclaration (et l'affectation) de `b` reste locale à la fonction. Après tout appel à `g`, la variable `b` n'existe plus.

Cette fonction est à effet de bord. Elle réserve en effet, par l'appel interne à la fonction `malloc`, une zone de la mémoire, ce qui modifie son état.

Cette fonction est à effet de bord. En effet, l'appel à `h` avec, p.ex., les arguments `1` et `0` provoque un affichage sur la sortie standard, modifiant l'état de la mémoire.

## 1 Bases

- Généralités
- Expressions et instructions
- Constructions syntaxiques
- Variables
- Fonctions et pile
- Commandes préprocesseur

# Commandes préprocesseur

Une **commande préprocesseur** (ou directive préprocesseur) est une ligne qui commence par **#**.

# Commandes préprocesseur

Une **commande préprocesseur** (ou directive préprocesseur) est une ligne qui commence par #.

Le **préprocesseur** est une unité qui intervient lors de la compilation. Son rôle est de traiter les commandes préprocesseur.

Il fonctionne en construisant une nouvelle version du programme en **remplaçant** chaque commande préprocesseur par des expressions en C adéquates.

# Commandes préprocesseur

Une **commande préprocesseur** (ou directive préprocesseur) est une ligne qui commence par #.

Le **préprocesseur** est une unité qui intervient lors de la compilation. Son rôle est de traiter les commandes préprocesseur.

Il fonctionne en construisant une nouvelle version du programme en **remplaçant** chaque commande préprocesseur par des expressions en C adéquates.

Il existe plusieurs sortes de commandes préprocesseur :

- les inclusions de fichiers ;
- les définitions de symboles ;
- les macro-instructions à paramètres ;
- les macro-instructions de contrôle de compilation.

# Inclusions de fichiers

La commande préprocesseur

```
#include <NOM.h>
```

permet d'**inclure** le fichier **NOM.h** dans le programme pour bénéficier des fonctionnalités qu'il apporte.

# Inclusions de fichiers

La commande préprocesseur

```
#include <NOM.h>
```

permet d'**inclure** le fichier **NOM.h** dans le programme pour bénéficier des fonctionnalités qu'il apporte.

Le préprocesseur résout cette commande en recopiant le contenu de **NOM.h** à l'endroit où elle est invoquée.

# Inclusions de fichiers

La commande préprocesseur

```
#include <NOM.h>
```

permet d'**inclure** le fichier **NOM.h** dans le programme pour bénéficier des fonctionnalités qu'il apporte.

Le préprocesseur résout cette commande en recopiant le contenu de **NOM.h** à l'endroit où elle est invoquée.

Il est possible d'enchaîner les inclusions :

```
#include <stdio.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <string.h>
```

# Inclusions de fichiers

La commande préprocesseur

```
#include <NOM.h>
```

permet d'**inclure** le fichier **NOM.h** dans le programme pour bénéficier des fonctionnalités qu'il apporte.

Le préprocesseur résout cette commande en recopiant le contenu de **NOM.h** à l'endroit où elle est invoquée.

Il est possible d'enchaîner les inclusions :

```
#include <stdio.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <string.h>
```

Habituellement, les inclusions sont réalisées au début du programme.

# Définitions de symboles

La commande préprocesseur

```
#define SYMB EXP
```

permet de **définir un alias** **SYMB** pour l'expression **EXP**. Ceci autorise à faire référence à l'expression **EXP** par l'intermédiaire du symbole **SYMB**.

# Définitions de symboles

La commande préprocesseur

```
#define SYMB EXP
```

permet de **définir un alias** `SYMB` pour l'expression `EXP`. Ceci autorise à faire référence à l'expression `EXP` par l'intermédiaire du symbole `SYMB`.

Le préprocesseur résout toute invocation `SYMB` en la remplaçant par `EXP`.

# Définitions de symboles

La commande préprocesseur

```
#define SYMB EXP
```

permet de **définir un alias** **SYMB** pour l'expression **EXP**. Ceci autorise à faire référence à l'expression **EXP** par l'intermédiaire du symbole **SYMB**.

Le préprocesseur résout tout invocation **SYMB** en la remplaçant par **EXP**.

À gauche (resp. à droite), des instructions avant (resp. après) le passage du préprocesseur :

```
#define NB 5                                /* Rien. */
#define CHAINE "cba\n"                     /* Rien. */
...
for (i = 1; i <= NB; ++i) {                ...
    printf("%s", CHAINE);
}                                           for (i = 1; i <= 5; ++i) {
                                               printf("%s", "cba\n");
                                           }
```

# Définitions de symboles

La commande préprocesseur

```
#define SYMB EXP
```

permet de **définir un alias** SYMB pour l'expression EXP. Ceci autorise à faire référence à l'expression EXP par l'intermédiaire du symbole SYMB.

Le préprocesseur résout toute invocation SYMB en la remplaçant par EXP.

À gauche (resp. à droite), des instructions avant (resp. après) le passage du préprocesseur :

```
#define NB 5                                /* Rien. */
#define CHAINE "cba\n"                      /* Rien. */
...
for (i = 1; i <= NB; ++i) {                 ...
    printf("%s", CHAINE);
}                                           for (i = 1; i <= 5; ++i) {
                                               printf("%s", "cba\n");
                                           }
```

Par convention, tout alias est constitué de lettres majuscules, de chiffres ou de tirets bas.

# Macro-instructions à paramètres

La commande préprocesseur

```
#define SYMB(P1, P2, ..., Pn) EXP
```

permet de définir une **macro-instruction à paramètres** `SYMB`. Ceci autorise à faire référence à l'expression `EXP` par l'intermédiaire du symbole `SYMB` paramétrable par des paramètres `P1`, `P2`, ..., `Pn`.

# Macro-instructions à paramètres

La commande préprocesseur

```
#define SYMB(P1, P2, ..., Pn) EXP
```

permet de définir une **macro-instruction à paramètres** `SYMB`. Ceci autorise à faire référence à l'expression `EXP` par l'intermédiaire du symbole `SYMB` paramétrable par des paramètres `P1`, `P2`, ..., `Pn`.

Le préprocesseur résout toute invocation `SYMB(A1, A2, ..., An)` en la remplaçant par l'expression obtenue en substituant `Ai` à toute occurrence du paramètre `Pi` dans `EXP`.

# Macro-instructions à paramètres

La commande préprocesseur

```
#define SYMB(P1, P2, ..., Pn) EXP
```

permet de définir une **macro-instruction à paramètres** `SYMB`. Ceci autorise à faire référence à l'expression `EXP` par l'intermédiaire du symbole `SYMB` paramétrable par des paramètres `P1, P2, ..., Pn`.

Le préprocesseur résout toute invocation `SYMB(A1, A2, ..., An)` en la remplaçant par l'expression obtenue en substituant `Ai` à toute occurrence du paramètre `Pi` dans `EXP`.

À gauche (resp. à droite), des instructions avant (resp. après) le passage du préprocesseur :

```
#define MAX(a, b) a > b? a : b    /* Rien. */  
...                               ...  
int x;                             int x;  
x = MAX(10, 14);                   x = 10 > 14? 10 : 14;
```

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define CARRE(a) a * a
```

```
...
```

```
x = 2;
```

```
y = 3;
```

```
z = CARRE(x + y);
```

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define CARRE(a) a * a
...
x = 2;
y = 3;
z = CARRE(x + y);
```

La l. 5 est remplacée par  $z = x + y * x + y;$ .

Ainsi, la valeur  $2 + 3 * 2 + 3 = 13$  est affectée à  $z$  au lieu de 25 comme attendu.

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define CARRE(a) a * a
...
x = 2;
y = 3;
z = CARRE(x + y);
```

La l. 5 est remplacée par  $z = x + y * x + y;$ .

Ainsi, la valeur  $2 + 3 * 2 + 3 = 13$  est affectée à  $z$  au lieu de 25 comme attendu.

**Solution** : il faut placer des parenthèses autour des paramètres des macro-instructions à paramètres :

```
#define CARRE(a) (a) * (a)
```

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define CARRE(a) a * a
...
x = 2;
y = 3;
z = CARRE(x + y);
```

La l. 5 est remplacée par  $z = x + y * x + y;$ .

Ainsi, la valeur  $2 + 3 * 2 + 3 = 13$  est affectée à  $z$  au lieu de 25 comme attendu.

**Solution** : il faut placer des parenthèses autour des paramètres des macro-instructions à paramètres :

```
#define CARRE(a) (a) * (a)
```

De cette façon,  $CARRE(x + y)$  est remplacée par  $(x + y) * (x + y)$  comme désiré.

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define DOUBLE(a) (a) + (a)
...
x = 3;
z = 5 * DOUBLE(x);
```

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define DOUBLE(a) (a) + (a)
...
x = 3;
z = 5 * DOUBLE(x);
```

La l. 4 est remplacée par  $z = 5 * (x) + (x);$ .

Ainsi, la valeur  $5 * 3 + 3 = 18$  est affectée à  $z$  au lieu de  $30$  comme attendu.

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define DOUBLE(a) (a) + (a)
...
x = 3;
z = 5 * DOUBLE(x);
```

La l. 4 est remplacée par  $z = 5 * (x) + (x);$ .

Ainsi, la valeur  $5 * 3 + 3 = 18$  est affectée à  $z$  au lieu de  $30$  comme attendu.

**Solution** : il faut placer des parenthèses autour de l'expression toute entière :

```
#define DOUBLE(a) ((a) + (a))
```

# Macro-instructions à paramètres

**Problème** : étudions comment le préprocesseur transforme les instructions suivantes :

```
#define DOUBLE(a) (a) + (a)
...
x = 3;
z = 5 * DOUBLE(x);
```

La l. 4 est remplacée par  $z = 5 * (x) + (x);$ .

Ainsi, la valeur  $5 * 3 + 3 = 18$  est affectée à  $z$  au lieu de  $30$  comme attendu.

**Solution** : il faut placer des parenthèses autour de l'expression toute entière :

```
#define DOUBLE(a) ((a) + (a))
```

De cette façon,  $5 * \text{DOUBLE}(x)$  est remplacée par  $5 * ((x) + (x))$  comme désiré.

# Macro-instructions de contrôle de compilation

Les **macro-instructions de contrôle de compilation** permettent d'ignorer, lors de la compilation, une partie du programme.

Ceci est utile pour **sélectionner** les parties à prendre en compte dans un programme, sans avoir à les (dé)commenter.

On dispose ainsi des constructions

```
#ifdef SYMB          #ifndef SYMB          #ifdef SYMB
...                  ...                  ...
#endif               #endif               #else
...                  ...                  ...
                                #endif
```

À gauche, le code `...` n'est considéré que si l'alias `SYMB` est défini.

Au centre, le code `...` n'est considéré que si l'alias `SYMB` n'est pas défini.

# Macro-instructions de contrôle de compilation

```
1  #include <stdio.h>
2
3
4  #define GAUCHE_DROITE
5
6  #ifndef GAUCHE_DROITE
7
8  int rechercher(char *tab,
9                int n, char x) {
10     int i;
11     for (i = 0 ; i <= n ; ++i)
12         if (tab[i] == x)
13             return i;
14     return -1;
15 }
16
17 #else
18
19
20 int rechercher(char *tab,
21               int n, char x) {
22     int i;
23     for (i = n - 1 ; i >= 0 ; --i)
24         if (tab[i] == x)
25             return i;
26     return -1;
27 }
28
29 #endif
30
31 int main() {
32     int res;
33     char tab[] = "chaine_de_test";
34
35     res = rechercher(tab, 14, 't');
36     printf("%d\n", res);
37 }
```

Ici, on donne deux algorithmes pour localiser la première occurrence d'une lettre dans un tableau : de la gauche vers la droite, ou bien de la droite vers la gauche.

Ce programme affiche 10 ; si on renomme GAUCHE\_DROITE (en l. 4), il affiche 13.

## 2 Habitudes

- Mise en page
- Gestion d'erreurs
- Assertions d'entrée

## 2 Habitudes

- Mise en page
- Gestion d'erreurs
- Assertions d'entrée

# Mise en page d'un programme

Pour écrire un programme de valeur, il faut soigner les points suivants :

- 1 l'indentation ;
- 2 l'organisation des espaces autour des caractères ;
- 3 le choix des identificateurs ;
- 4 la documentation.

# Indentation

L'**indentation** consiste à disposer des caractères blancs au début de certaines lignes d'un programme.

Contrairement au Python, celle-ci ne modifie pas le comportement d'un programme.

L'objectif est d'augmenter sa lisibilité.

Règle : on place **quatre espaces** (pas de tabulation) avant chaque instruction d'un bloc et on incrémente cet espacement de quatre en quatre en fonction de la profondeur des blocs.

```
1  /*_Correct._*/
2  a_=_8;
3  if_(b_>=_0)_ {
4      printf("%d\n",_a);
5      a_=_0;
6      for_(i_=_0;_i_<=_b;_++i)
7          a_/_=2;
8  }
```

```
1  /*_Incorrect._*/
2  a_=_8;
3  if_(b_>=_0)_ {
4      printf("%d\n",_a);
5      a_=_0;
6      for_(i_=_0;_i_<=_b;_++i)
7          a_/_=2;
8  }
```

# Organisation des blocs

Nous avons vu qu'une **bloc** des une suite d'instructions délimitée par des accolades. Il se trouve attaché à une instruction de branchement ou de boucle. Il peut aussi être indépendant.

On **revient à la ligne** après une **accolade ouvrante**.

L'**accolade fermante** se trouve horizontalement au **niveau du début** de la ligne qui contient l'accolade ouvrante.

```
1  /* Correct. */
2  if (valeur >= 1) {
3      valeur -= 1;
4  }
```

```
1  /* Incorrect. */
2  if (valeur >= 1)
3  {
4      valeur -= 1;
5  }
```

```
1  /* Correct. */
2  valeur = 1;
3  {
4      int a;
5      valeur = 10;
6  }
```

```
1  /* Incorrect. */
2  valeur = 1; {
3      int a;
4      valeur = 10;
5  }
```

# Organisation des espaces

On place une **espace avant et après** chaque opérateur.

1 /\*\_Correct.\_\*/  
2 a=\_b\*\_2+\_5;

1 /\*\_Incorrect.\_\*/  
2 a=\_b\*2+\_5;

On utilise les règles habituelles de **typographie** pour l'usage des **virgules**.

1 /\*\_Correct.\_\*/  
2 f(a, \_b, \_c, \_16);

1 /\*\_Incorrect.\_\*/  
2 f(a, b, c, 16);

On ne place **pas d'espace** après une **parenthèse ouvrante** ou avant une **parenthèse fermante**.

1 /\*\_Correct.\_\*/  
2 a=\_ (f(a, \_3) \_+\_a) \_\*\_2;

1 /\*\_Incorrect.\_\*/  
2 a=\_ (f(\_a, \_3) \_+\_a) \_\*\_2;

# Choix des identificateurs

Les **identificateurs** doivent à la fois **renseigner sur le rôle** des entités auxquelles ils appartiennent (variables, paramètres, fonctions, modules, etc.) et être **concis**.

```
1 /* Identificateur non explicite. */  
2 v
```

```
1 /* Identificateur trop long. */  
2 valeur_choisie_pour_le_nombre_parties
```

```
1 /* Identificateur acceptable. */  
2 nb_parties
```

On fixe la langue au **français** pour leur construction.

# Choix des identificateurs

Les seuls identificateurs d'une lettre autorisés sont *i*, *j*, *k*, etc., pour les indices de boucles.

Les majuscules sont interdites dans les identificateurs. Dans un identificateur composé de plusieurs mots, ces derniers sont séparés par des sous-tirets.

```
1 /* Correct. */  
2 nb_parties
```

```
1 /* Incorrect. */  
2 nbParties
```

Exception : les identificateurs de constantes (définies par une instruction pré-processeur) sont écrits exclusivement en majuscules.

```
1 /* Correct. */  
2  
3 #define TAILLE_MAX 1024  
4 #define DEBUG
```

# Documentation

Un programme est documenté par des **commentaires**. Ce sont des **phrases**, placées entre `/*` et `*/`.

On documente chaque **fichier de programme**, au tout début, par

- les prénoms et noms des auteurs ;
- la date de création (au format jour-mois-année) ;
- la date de modification (au format précédent).

```
1  /* Auteur : L. W. Polsfuss
2   * Creation : 01-01-1952
3   * Modification : 12-08-2009 */
```

On commentera le moins possible les instructions.

Il faut éviter les commentaires inutiles.

```
1  /* Incorrect . */
2  /* Affiche la valeur de 'a' . */
3  printf("%d\n", a);
```

# Documentation des fonctions

On documente la plupart des **fonctions** par des commentaires situés avant leur déclaration (ou leur définition).

Un commentaire de fonction explique

- le **rôle** de chaque **paramètre** ;
- ce que **renvoie** la fonction ;
- l'**effet** produit par la fonction.

```
1  /* Correct. */
2  /* Renvoie le plus grand entier
3   * parmi 'a' et 'b'. */
4  int max(int a, int b) {
5      if (a >= b)
6          return a;
7      return b;
8  }
```

```
1  /* Incorrect. */
2  /* Calcule le maximum de deux
3   * entiers */
4  int max(int a, int b) {
5      if (a >= b)
6          return a;
7      return b;
8  }
```

## 2 Habitudes

- Mise en page
- Gestion d'erreurs
- Assertions d'entrée

# Mécanisme de gestion d'erreurs

On écrira la plupart des fonctions selon le schéma suivant :

- le type de retour est `int` et la valeur de retour, le `code d'erreur`, renseigne si l'exécution de la fonction s'est bien déroulée ;
- la (ou les) valeur(s) « renvoyée(s) » par la fonction se fait par un (des) passage(s) par adresse.

Schématiquement, une telle fonction admet ainsi le prototype

```
int FCT(T1 E1, ..., TN EN, U1 S1, ..., UK SK);
```

dit `prototype standard` où

- les `Ei` sont les paramètres d'entrée ;
- les `Ti` sont des types (potentiellement des adresses) ;
- les `Sj` sont les paramètres de sortie ;
- les `Uj` sont des types (potentiellement des adresses).

# Mécanisme de gestion d'erreurs

Le **code d'erreur** d'une fonction ayant un prototype standard suit la spécification suivante :

- une valeur nulle **0** signifie que l'exécution de la fonction a échoué ;
- une valeur positive signifie que l'exécution de la fonction s'est bien déroulée et apporte une information supplémentaire exploitable ;
- une valeur négative renseigne sur une erreur particulière.

**Attention** : il y a des fonctions de la librairie standard qui ne suivent pas cette spécification.

De notre côté, nous allons la suivre à la lettre dans les fonctions que nous écrirons.

# Exemple 1 de gestion d'erreur

Considérons la fonction

```
1 int division(float x, float y, float *res) {
2     if (y == 0)
3         return 0;
4     *res = x / y;
5     return 1;
6 }
```

Les entrées sont les flottants `x` et `y`. La sortie est `res`; c'est une adresse qui pointerait sur le résultat de la division de `x` par `y`.

La valeur de retour est un **code d'erreur** : il vaut `0` lorsque la division ne peut pas être calculée (`y` nul) et vaut `1` sinon.

On remarque que l'on ne modifie pas `*res` lorsque le calcul ne peut pas être réalisé.

## Exemple 2 de gestion d'erreur

Considérons la fonction

```
1 int nb_min_maj(char *chaine, int *res_min, int *res_maj)
2     int i;
3     *res_min = 0;
4     *res_maj = 0;
5     i = 0;
6     while (chaine[i] != '\0') {
7         if ('a' <= chaine[i] <= 'z')
8             *res_min += 1;
9         else if ('A' <= chaine[i] <= 'Z')
10            *res_maj += 1;
11        else
12            return 0;
13        i += 1;
14    }
15    return i;
16 }
```

L'entrée est la chaîne de caractères `chaine`. Les sorties sont `res_min` et `res_maj` ; ces adresses pointeront sur le nombre de minuscules et de majuscules dans `chaine`.

La valeur de retour est un **code d'erreur** : il vaut 0 si un caractère non alphabétique apparaît dans `chaine` et vaut la longueur de `chaine` sinon.

# Fonctions classiques à gestion d'erreurs

La librairie standard du C contient beaucoup de fonctions à gestion d'erreurs. Par exemple :

- `printf` renvoie le nombre de caractères écrits (sans compter `'\0'`);
- `scanf` renvoie le nombre d'affectations réalisées lors de la lecture. La valeur `EOF` est renvoyée si une erreur de lecture a lieu ;
- `malloc` renvoie un pointeur vers la zone de la mémoire allouée. Lorsque l'allocation échoue, la valeur `NULL` est renvoyée ;
- `fopen` renvoie un pointeur sur le fichier ouvert. Lorsque l'ouverture échoue, la valeur `NULL` est renvoyée ;
- `fclose` renvoie `0` si la fermeture du fichier s'est bien déroulée (attention à ce cas particulier). Lorsque la fermeture échoue, la valeur `EOF` est renvoyée.

**Remarque** : certaines de ces fonctions ont une gestion d'erreurs encore plus sophistiquée et modifient des variables globales comme `errno` (de l'en-tête `errno.h`) pour renseigner précisément sur l'erreur survenue.

# Emploi des fonctions à gestion d'erreurs

On combine l'appel d'une fonction à gestion d'erreurs avec un test pour traiter l'erreur éventuelle.

```
1  if (division(8, a, &b) == 0) {
2      /* Traitement de l'erreur lors
3       * de la division par zero. */
4  }
5  /* Instructions suivantes. */
```

```
1  if (nb_min_maj("UnDeuxTrois", &a, &b) == 0) {
2      /* Traitement de l'erreur lorsque
3       * la chaine de caracteres contient des
4       * caracteres non alphabetiques. */
5  }
6  /* Instructions suivantes. */
```

# Interruption de l'exécution

Dans certains cas où une erreur survient, celle-ci peut être irrécupérable. Il faut donc **interrompre l'exécution** du programme. On utilise pour cela la fonction

```
1     void exit(int status);
```

de `stdlib.h`, appelée avec l'argument `EXIT_FAILURE`.

```
1  /* Allocation dynamique. */
2  tab = (int *) malloc(sizeof(int) * 1024);
3
4  /* Verification de son succes. */
5  if (NULL == tab)
6      /* Sur son echec, on interrompt
7       * l'execution immediatement. */
8      exit(EXIT_FAILURE);
9  /* Instructions suivantes. */
```

## 2 Habitudes

- Mise en page
- Gestion d'erreurs
- Assertions d'entrée

# Assertions d'entrée

Lors d'un appel à une fonction, certains arguments peuvent être dans un état incohérent.

Au lieu de gérer ces cas de figure par l'usage de codes d'erreur, il est possible de tester l'état des arguments.

Une **pré-assertion** (ou assertion d'entrée) est un test réalisé dans une fonction pour vérifier si elle appelée avec des arguments adéquats.

On utilise la fonction

```
1 void assert(int a);
```

du fichier d'en-tête `assert.h`. Elle fonction de la manière suivante :

- lorsque l'assertion `a` est fausse, l'exécution du programme est interrompue et diverses informations utiles sont affichées ;
- lorsque `a` est vraie, l'exécution continue.

# Exemple 1 de fonction avec pré-assertions

Considérons la fonction

```
1 void afficher_tab(int tab[], int nb) {
2     int i;
3     assert(tab != NULL);
4     assert(nb >= 0);
5     for (i = 1 ; i <= nb ; ++i)
6         printf("%d\n", tab[i]);
7 }
```

Elle possède deux pré-assertions :

- 1 la première teste si le tableau `tab` est bien un pointeur valide (différent de `NULL`);
- 2 la seconde teste si la taille `nb` donnée est bien positive.