

Examen Final
Compilation 2

Exercice 2 : (8 pts)

Considérez le programme en C suivant :

```
Main()
{
    short input=1;    short b=1;    short a,c,d;    int
    mult,div,result ;
    while(1)
    {
        b=b*b;
        switch (input) {
            case 1:
                {
                    mult=a*b;
                    div=c/d;
                    a=c/d+a*b;
                    input++;
                }
            case 2:
                {
                    mult=a*b;
                    div=c/d;
                    a=c/d+a*b;
                    input++;
                    break;
                }
            case 3:
                {
                    div=c/d;
                    input++;
                    exit(0);
                }
            default: {
                a=c/d+a*b;
                input++;
            }
        }
    }
    return(0);
}
```

- 1- Produisez le code intermédiaire correspondant sous forme de quadruplés.
- 2- Optimisez le code obtenu en (1).
- 3- Générez le code objet à partir du code obtenu en (2), en vous basant sur les instructions Assembleur utilisées dans le TP .

Exercice 2 : (12 pts)

Soit le prototype de programme suivant : *dynamique.*

```
PROGRAM nomprog;  
    /*déclarations*/  
    .....  
    Procedure nomproc(paramètres formels)  
    .BEGIN  
        .....  
    END;  
    /*programme principal*/  
    BEGIN  
        .....  
        CALL nomproc(paramètres effectifs);  
        .....  
    END.
```

- Dans le cas d'une analyse ascendante, écrivez les routines sémantiques relatives à :
 - a- La déclaration de procédure,
 - b- L'appel de procédure,
 - c- Le retour au programme appelant.

'code intermediate optimise' (3pts)

1 - (:=, 1, , input)
2 - (:= 1, , b)
3 - (/, c, d, T1)
4 - (:=, T1, , div)
5 - (BNE, (12), input, 1)
6 - (+, a, b, , T2)
7 - (:=, T2, , mult)
8 - (+, div, mult, T3)
9 - (:=, T1, , a)
10 - (+, input, 1, T4)
11 - (:=, T4, , input)
12 - (BNE, (20), input, 2)
13 - (+, a, b, T5)
14 - (:=, T5, , mult)
15 - (+, div, mult, T6)
16 - (:= T6, , a)
17 - (+, input, 1, T7)
18 - (:=, T7, , input)
19 - (BR, (29), ,)
20 - (BNE, (24), input, 3)
21 - (+, input, 1, T8)

22 - (:=, T8, , input)
23 - (BR, (30), ,)
24 - (+, a, b, T9)
25 - (+, div, T9, T10)
26 - (:=, T10, , a)
27 - (+, input, 1, T11)
28 - (:=, T11, , input)
29 - (BR, (5), ,)
30 - END

) Mov Input, 1

(j'ai accepté

Mov AX, 1

) Mov b, 1

Mov Input, AX)

) Mov AX, c

) Div AX, d

) Mov Div, AX

^{etiq1}
) Comp Input, 1

) JNZ etiq1.

(autre JNE)

) Mov AX, a

) Mul AX, b

) Mov Mult, AX

) ADD AX, Div

) Mov a, AX

) Mov Input, AX

) ADD AX, 1

) Mov input, AX

) etiq1: Comp input, 1

) JNZ etiq2

) Mov AX, a

) Mul AX, b

) Mov Mult, AX

) ADD Div, AX

) Mov a, AX

) Mov AX, input

) ADD AX, 1

) Mov input, AX

6) JMP etiq3

7) etiq2: comp input, 3

8) JNZ etiq4

9) MOV AX, input

10) ADD AX, 1

11) MOV input, AX

12) JMP etiq5

13) ~~etiq4~~ MOV AX, a

14) ADD AX, b

~~15) MOV~~ 15

16) ADD AX, div

17) MOV ~~a~~ a, AX

18) MOV AX, input

19) ADD AX, 1

20) MOV ~~input~~ input, AX

21) etiq3: JMP etiq6

22) etiq5: (fi)

grammaire syntaxique correspondent à la déclaration :

$\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{Decl-proc} \rangle \rightarrow \text{Procédure } \langle \text{nom-proc} \rangle (\text{liste-params-formel}) \\ \langle \text{liste-param-formel} \rangle \rightarrow \text{param } 1, \langle \text{liste-param-formel} \rangle \\ \langle \text{liste-param-formel} \rangle \rightarrow \langle \text{liste-param-formel} \rangle, \text{param } 1 \end{array} \right.$

grammaire syntaxique correspondent à l'appel :

$\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{appel-Proc} \rangle \rightarrow \text{cell } \langle \text{nom-proc} \rangle (\text{liste-param-effectif}) ; \\ \langle \text{liste-param-effectif} \rangle \rightarrow \text{param } 1, \langle \text{liste-param-effectif} \rangle \end{array} \right.$

retour

$\langle \text{retour-proc} \rangle \rightarrow \text{return} ;$

Les ascendants, la récursivité doit être à gauche.

Les formateurs de la grammaire, a fin d'inclure les routines sémantiques :

$\left\{ \begin{array}{l} \langle \text{Decl-proc} \rangle \rightarrow A \langle \text{liste-param-formel} \rangle ; \\ \langle A \rangle \rightarrow \text{Procédure } \langle \text{nom-proc} \rangle \uparrow (1) \\ \langle \text{liste-param-formel} \rangle \rightarrow \langle B \rangle, \text{param } 1 \uparrow (2) \\ \langle B \rangle \rightarrow \langle \text{liste-param-formel} \rangle \uparrow (2) \\ \langle \text{appel-Proc} \rangle \rightarrow \langle C \rangle (\langle \text{liste-param-effectif} \rangle) \\ \langle C \rangle \rightarrow \text{cell } \langle \text{nom-proc} \rangle \uparrow (3) \\ \langle \text{liste-param-effectif} \rangle \rightarrow \langle \text{liste-param-effectif} \rangle \uparrow (4) \\ \langle \text{retour-proc} \rangle \rightarrow \text{return} ; \uparrow (5) \quad [A \text{ la fin de la}] \end{array} \right.$

lookup (id.nom, p)

si $p = 0$ alors ('Erreur : id inexistant')

sinon - Sauvegarder le nom \rightarrow Savr.nom
 $nb\ param := 0;$

2

- empiler (pile ds données, display de la procédure)
- " (pile ds données, tête pile procédure)
- ~~" (pile ds données, param implicites)~~
- activation \leftarrow ad 28 de la procédure.

fin

Remarque ② /* Cette routine est appelée au bout de fin
qu'il y a de paramètres formels */

lookup (id.nom, p)

si $p = 0$ alors 'Erreur : id inexistant'

sinon Compter le nombre de paramètres
 $nb\ param := nb\ param + 1$

1

Savr.type := p.type

/* Sauvegarde du type du paramètre
formel pour comparer avec paramètre
effectif */

empiler (pile ds données, param-formel)

fin

Routine ③ / * Rappel à la procédure, vérifier si c'est
le même nom * |

loopup (id.nom, p)

nb param 1 := 0

Si p = 0 alors ('Erreur id inexistant')

Si non

Si p.nom ≠ Savr.nom

alors ('Erreur : ce n'est pas le même
nom de la procédure')

1,5

Si non

/ * Commencer à comparer
les paramètres et associer
param. effectif à paramètre
final * |

for

for

Routine ④

loopup (typd.nom, p)

Si p = 0 alors ('Erreur : id inexistant')

Si non

Si p.type ≠ Savr.type

alors ('Erreur : les types de 2
paramètres ne sont pas compatibles')

2,0

si non nb.param 1 := nbparam + 1

for générer association paramètre
final, paramètre effectif
remplacé par la valeur *

for

Routine ④'

/ * nous sommes au dernier paramètre
effectif * |

Si nb.param ≠ nb.param 1

permet ')

non

- Sauvegarder l'adresse de retour, parmi les paramètres
- Générer un branchement vers le début de la

2 procédure -

Routine ⑤

/+ Cette routine est appelée juste après
de ; qui suit la liste des paramètres
effectifs x/.

(général) - restauration du contexte, en particulier l'adresse
de retour de la procédure appelante.

(général) - libérer de la ZD de la procédure

2 - activation ← à ZD de la procédure
appelante

- générer un branchement vers l'adresse de retour.