

**Contrôle continu 1 - Durée 42 min (tiers-temps 56 min)**  
**Éléments de correction**

On rappelle en annexe les règles de génération de code pour les affectations, le test, et certaines règles de typage. On considère le programme suivant :

```
var x2: int;
x2 = 13;
while (x2 > 8) do
  x2 = x2 - 1;
done
```

**Question 1** (8 points)

Montrer que ce programme est bien typé (déclarations, instructions).

**Solution:**

La déclaration de variable fournit l'environnement de typage  $\Gamma : x_2 \rightarrow int$  (en toute rigueur il faudrait utiliser les règles pour construire  $\Gamma$  **je ne vous en ai pas tenu rigueur lors de la correction**). Ensuite, il s'agit de construire un arbre de typage clos pour ce programme : En ascii art ici :

```
Gamma(x2)=int
-----
Gamma |- x2:int   Gamma |- 13:int
-----
Gamma |- x2=13 : void           Gamma |- while (x2 >8) do ... done : void
----- ** -----
Gamma |- x2=13 ; while ... done : void
----- [;]
```

où les doubles étoiles sont le sous-arbre suivant :

```
Gamma(x2)=int           Gamma(x2)=int           ***
-----               -----[-]
Gamma |- x2:int   Gamma |- 8:int           Gamma |- x2:int   Gamma |- x2-1:int
-----               -----[:=]
Gamma |- x2>8 : bool           Gamma |- x2=x2-1 : void
-----
```

et les triples étoiles celui-là :

```
Gamma (x2)=int
-----
Gamma |- x2:int   Gamma |- 1: int
```

Cet arbre de typage étant cohérent et clos, le programme est bien typé. **Attention à bien utiliser  $\Gamma$  sur les feuilles qui concernent des variables du programme.**

**Question 2** (12 points)

Générer le code 3 adresses LEIA pour ce programme, en suivant à la lettre les règles de

génération de code données en annexe. Les calculs intermédiaires seront documentés. **Vous mettez la feuille courante en format paysage, et vous utiliserez trois colonnes : une pour décrire les appels récursifs, une pour le code généré et une pour les temporaires.**

**Solution:**

Voici le début de la rédaction, le reste est laissé au lecteur (ainsi que la mise en page). Dans la colonne de droite, l'effet de la déclaration de la variable  $x_2$  est la création d'un temporaire  $temp_0$ . Ensuite, dans la colonne de gauche :

```
genCodeSmt(x2=13;reste)=
  genCodeSmt(x2=13)=
    dr <- genCodeSmt(13)
      dr2 = temp_1 <- newtmp()
      code.add(InstructionLETL(temp_1,13)
    (donc dr = dr2 = temp1)
  loc (x2) = temp0
  code.add(InstructionCopy(temp_0,temp_1)

  genCodeSmt(reste) ...
```

en regard dans la colonne du milieu, on obtient donc :

```
.let temp_1 13    #ou let1 temp_1 13
copy temp_0 temp_1
```

Le code généré est finalement le suivant (obtenu avec la version prof du TP4), dans la deuxième colonne).

```
1      ;; (stat (assignment x2 = (expr (atom 13)) ;))
      .let temp_1 13
      copy temp_0 temp_1
      ;; (stat (while_stat while (expr (atom ( (expr (expr (atom x2)) > (expr (atom
8)))) )) (stat_block { (block (stat (assignment x2 = (expr (expr (atom x2)) - (
expr (atom 1))) ;))) })))
lbl_1_while_begin_0 :
6      .let temp_2 8
      .let temp_3 0
      CONDJUMP lbl_end_relational_1 temp_0 "<=" temp_2
      .let temp_3 1
lbl_end_relational_1 :
11     CONDJUMP lbl_1_while_end_0 temp 3 "!=" 1
      ;; (stat (assignment x2 = (expr (expr (atom x2)) - (expr (atom 1))) ;))
      .let temp_4 1
      sub temp_5 temp_0 temp_4
      copy temp_0 temp_5
16     jump lbl_1_while_begin_0
lbl_1_while_end_0 :
```

**Question 3** (Bonus points)

Remplacez le saut conditionnel du code généré par les instructions **snif** adéquates.

**Solution:**

Le premier cond jump est remplacé par :

```

    SNIF temp_0 gt temp_2
    JUMP lbl_end_relational_1
3 \end{lstlisting}
et le deuxième par:
\begin{lstlisting}[style = target]
    SNIF temp_3 eq 1
    JUMP lbl_1_while_end_0
```