INFO0947: Récursivité et Élimination de la Récursivité SEYEDPOURIA SALEHIKATOZI, s192865

Table des matières

1	Formulation Récursive									
	1.1 Paramétre récursive :	3								
	1.2 Cas de base :	3								
	1.3 Définition du problème de manière récursive :	3								
2	Spécification	3								
3	Construction Récursive	3								
4	Traces d'Exécution									
	4.1 Traces d'Exécution 27 :	4								
		4								
		4								
5	Complexité	4								
6	Dérécursification									
	6.1 Le pseudo-code de la fonction hexa_dec_rec()	5								
	6.2 Etape 1 : Verification l'associativité et la commutativité									
	6.3 Etape 2 : Fonction λ	5								
	6.4 Etape 3 : Fonction hexa_dec_rec'(*hexa, n)	6								
	6.5 Etape 4: Fonction λ' (char *hexa, int n, int power, int addition)	6								
	6.6 Etape 5 : Fonction hexa_dec_rec"(char *hexa, int n, int power, int addition)	6								

1 Formulation Récursive

Pour résoudre un problème de manière récursive, nous allons d'abord chercher un paramètre récursive et un cas de base (une condition d'arrêt). Ensuite, on exprime le problème de manière récursive et enfin, on écrit le code correspondant.

Avant d'abord le projet, j'utilise le même système de représentation des nombres en décimale qui est fourni dans l'énoncé du projet. $(numero)_{base}$

Qui est, décimal : b = 10 et l'ensemble des symboles est $\{0, 1, \ldots, 9\}$. Par exemple, $(77)_{10}$

1.1 Paramétre récursive :

n , La taille de la chaîne de caractère.

1.2 Cas de base :

```
n = 0
```

1.3 Définition du problème de manière récursive :

```
\begin{cases} 0 & \text{si n} = 0 \\ convert(hexa[n-1]) + 16 \times hexa\_dec\_rec(hexa, n-1)) & \text{sinon} \end{cases}
```

2 Spécification

```
/*PréCondition : hexa initialisé \land n \geq 0

*

*PostCondition : hexa = hexa_0 \land n = n_0 \land

*

hexa_dec_rec = convert(hexa[n-1]) + 16 \times hexa_dec_rec(hexa,n-1)

*/

unsigned int hexa_dec_rec(char *hexa, int n)
```

3 Construction Récursive

```
unsigned int hexa_dec_rec(char *hexa, int n){
       assert(hexa != NULL && n >= 0);
      {Pré: hexa initialisé \land n \geq 0}
10
       if(n == 0){
         \{n = n_0 \land hexa = hexa_0\}
12
          return 0;
13
         {Post \equiv n = n_0 \land hexa = hexa_0 \land hexa_dec_rec = (0)<sub>10</sub>}
14
         \Rightarrow {PostCondition}
16
17
         \{n > 0 \land n = n_0 \land hexa = hexa_0\}
      return convert(hexa[n-1]) + 16 × (hexa_dec_rec(hexa, n-1));
18
         {Post \equivn = n_0 \land \text{hexa} = hexa_0 \land \text{hexa\_dec\_rec} = \text{hexa\_dec\_rec}(\text{hexa, n})}
         \Rightarrow {PostCondition}
21
      }//fin hexa_dec_rec()
```

4 Traces d'Exécution

4.1 Traces d'Exécution 27 :



4.2 Traces d'Exécution A23 :

			10		
		2	2	162	
	3	3	3	3	2595

4.3 Traces d'Exécution A78E:

			10			
		7	7	167		
	8	8	8	8	2680	
14	14	14	14	14	14	42894

5 Complexité

$$\begin{split} T(n) &= b + T \; (n \text{ - } 1) \\ &= b + [b + T \; (n \text{ - } 2)] \\ &= 2 \times b + T (n \text{ - } 2) \\ &= 2 \times b + [b + T (n \text{ - } 3)] \\ &= \dots \\ &= i \times b + T (n \text{ - } i) \\ &= \dots = n \times b + T (n \text{ - } n) \\ &= n \times b + T (0) \\ &= n \times b + a \end{split}$$

Donc,

La Complexité : O(n)

6 Dérécursification

Comme la fonction hexa_dec_rec(*hexa, n) est une fonction récursive de type non-Terminal, car lors de remonter récursive y a de calculs à faire. Pour faire la décursification nous devons transformer cette fonction à une fonction récursive terminal.

Tout d'abord, nous vérifions associativité et commutativité l'opération lors de la remonter récursive.

Ensuite, nous introduisons une fonction λ qui prend les mêmes paramètres que la fonction hexa_dec_rec(*hexa, n) et un ou plusieurs paramètre(s) accumulateur(s) qui sera à conserver les résultats intermédiaires lors de la descendre récursive après chaque invocation récursive.

Enfin, nous appelons la fonction λ dans le corps de la fonction hexa_dec_rec() et nous initialisons le(s) accumulateur(s).

6.1 Le pseudo-code de la fonction hexa dec rec()

```
unsigned int hexa_dec_rec(char *hexa, int n):

if(n = 0):
    then
    r <- 0;

else:
    r <- convert(hexa[n-1]) + 16 × (hexa_dec_rec(hexa, n-1));</pre>
```

6.2 Etape 1 : Verification l'associativité et la commutativité

```
convert(hexa[n-1]) + 16 \times (hexa dec rec(hexa, n-1));
```

Par définition l'addition est à la fois associative et commutative, donc nous pouvons écrire de cette façon et avoir le même résultat,

```
16 \times (\text{hexa dec rec(hexa, n-1)}) + \text{convert(hexa[n-1])};
```

Comme nous concluons que l'appele récursive de notre fonction hexa_dec_rec() est commutative et associative alors elle remplit les conditions nécessaires pour que nous puissons faire la transformation d'une fonction non-terminal à une fonction terminal.

6.3 Etape 2 : Fonction λ

La fonction λ () prend les mêmes paramètres que la fonction hexa_dec_rec() plus 2 accumulateurs qui sont power et addition.

6.4 Etape 3 : Fonction hexa dec rec'(*hexa, n)

Puisque notre fonction $\lambda()$ est une fonction récursive terminal, on peut appliquer l'algorithme vu en cours et éliminer totalement la récursivité.

6.5 Etape 4 : Fonction λ' (char *hexa, int n, int power, int addition)

Elimination de la récursivité dans la fonction $\lambda'()$.

```
\lambda (char *hexa, int n, int power, int addition):
      m < - n
36
37
      p <- power
      a <- addition
38
39
      until m = 0 do
40
          a \leftarrow a + convert(hexa[m - 1]) \times p
41
          p \leftarrow p \times 16
42
43
          m < - m - 1
44
45
      end
      r \leftarrow a + p \times convert(hexa[m-1])
```

6.6 Etape 5: Fonction hexa dec rec" (char *hexa, int n, int power, int addition)

Construction de la fonction non récursive Fonction hexa dec rec"().

```
hexa_dec_rec"(char *hexa, int n, int power, int addition):

    m <- n
    p <- 0
    a <- 1

until m = 0 do
    a <- a + convert(hexa[m - 1]) × p
    p <- p × 16
    m <- m - 1

end
    r <- a + p × convert(hexa[m-1])
```