# INFO0947: Compléments de Programmation Récursivité et Élimination de la Récursivité

Luca Matagne, s190632

Table des matières

## 1 Formulation Récursive

#### 1.1 Définition récursive

Nous observons que :

Un nombre décimal est un nombre hexadécimal ayant subi une transformation et qu un nombre hexadécimal est un caractère représentant une puissance de 16 ajouté à la suite d une chaine de caractère représentant les puissance de 16 supérieures

Nous avons donc défini la structure « chaine de caractères (représentant un nombre hexadécimal) » récursivement. Nous allons donc formuler la transformation d'une chaine de caractères en noombre décimaux sur base de cette définition récursive.

Appelons notre notation Traitement(s,n), avec s une chaine de caractères et n sa longueur et appelons Transfo(s[n]) la transformation (permettant de passer de hexadécimal à décimal) de l'élément de rang n dans la chaine de caractères s.

#### 1.2 Cas de base

Une chaine de caractères composée d'un seul caractère est une chaine de caractère représentant la puissance 0 de 16 en nombre hexadécimal. Lorsq'uon lui applique la transformation en nombre décimal, on obtient le résultat suivant :

AA.png

Exemple:

$$s={}^{?}A,/0{}^{?}$$
 $Traitement(s,1)=Transfo(s[0])=11$ 

#### 1.3 Cas récursif

Pour déterminer le cas récursif, observons un exemple :

$${\rm 'A23'} \rightarrow {\rm 2595}$$

Imaginons que l'on découpe la chaine 'A23' selon la définition récursive, on a

'A2 || 3' 
$$\rightarrow$$
 'A2' + 3 \* 1  
= 'A2 || 3'  $\rightarrow$  'A2' + 3  
(Le 3 après le + est bien le nombre décimal et plus le caractère)

Et puis,

'A || 23' 
$$\rightarrow$$
 'A' + 2\*16 + 3\*1  
=  
'A || 23'  $\rightarrow$  'A' + 35

On voit qu'il faut transformer le dernier caractère de la chaine et additioner le résultat de cette transformation au produit du facteur 16 (expliquation dans le paragraphe suivant) avec le futur résultat du traitement de la chaine de caractères examptée du caractère déjà transformé.

La transformation citée depuis le début de ce rapport ne contient pas les puissances de 16 permettant de passer effectivement d'un nombre hexadécimal à un nombre décimal. En effet, cette transformation ne faisait qu'allusion à la fonction  $convert(char\ hex)$  préenregistrée pour nous. C'est pourquoi il est nécessaire de multiplier l'appel récursif par 16.

De cette façon, les puissances seront toujours respectées étant donné que pour atteindre le rang 2 (où nous avons donc  $16^2$ ) il y a 2 appels récursifs (et 1 appel de base). Nous aurons donc un facteur 16\*16 au final pour ce rang, ce qui est correct.

Ι

$$Traitement(s, n) = Transfo(s[n-1]) + 16 * Traitement(s, n-1)$$

## 1.4 Synthèse

La formalisation récursive de *Traitement* est donc :

$$egin{aligned} ext{si n} &= 0 \ ext{\it Traitement}(s, \ n) &= \ ext{\it Transfo}(s[\emph{0}]) \ ext{\it ET} \ ext{\it sinon} \ ext{\it Traitement}(s, \ n) &= \ ext{\it Traitement}(s, \ n) &= ext{\it Traitement}(s, \ n-1]) + 16 * ext{\it Traitement}(s, \ n-1) \end{aligned}$$

# 2 Spécification

Etant donné l'utilisation du Pseudo Langage vu au cours, il n'est pas nécessaire de vérifier que le pointeur représentant la chaine de caractères est valide cependant nous allons vérifier que notre chaine existe grâce à sa longueur.

Notons que dans cette section nous reprendrons les notations introduite au début de ce rapport.

$$PréCondition \equiv n > 0$$

L'objectif de notre fonction est de tranformer un nombre hexadécimale (sous forme de chaine de caractères) en un nombre décimale. En accord avec le code fourni, appelons la  $hexa\_dec\_rec$ . Elle prendra comme argument la chaine de caractère donnée et sa longueur sous forme d'un entier.

```
Postondition \equiv hexa \ dec \ rec = Traitement(s, n)
```

Au final l'interface de la fonnction est :

```
/*
  * @pre: n > 0
  * @post: hexa_dec_rec = Traitement(s,n)
  */
hexa_dec_rec(s,n)=(int x)
```

## 3 Construction Récursive

La structure générale d'une fonction/procédure récursive s'appuie sur une structure conditionnelle. On va donc remplir cette structure en trois étapes : (i) programmation défensive, (ii) cas de base, (iii) cas récursif(s).

## 3.1 Programmation défensive

En accord avec les préconditions, nous devons nous assurer que la chaine est utilisable et donc que sa longueur n'est pas nulle.

```
hexa_dec_rec(s,n):
    if( n <= 0 )
    then
    r <- NULL;
```

Dans ce contexte de Pseudo-Langage théorique, je vérifie mes préconditions à l'aide d'une structure conditionnelle. Dans le code cette vérification est traduite par un assert comme ceci :

```
unsigned int hexa_dec_rec(char *hexa, int n){
assert(hexa!=NULL && n>0);
```

### 3.2 Cas de base

Si la chaine de caractères n'en contient qu'un, on transforme directement ce caractère en son équivalent décimal.

```
hexa_dec_rec(s,n):

// PréCondition

if (n = 1)

then

// int x

r<-transfo(s[n-1];

// PostCondition
```

#### 3.3 Cas récursif

On suit la formulation récursive de *Traitement*.

```
else
r<-Traitement(s, n) = Transfo(s[n-1]) + 16 * Traitement(s, n-1)
// PostCondition
```

## 3.4 Code récursif complet

```
hexa_dec_rec(s,n):
    if (n = 1)
    then
        r<-transfo(s[n-1];
    else
        r<-Traitement(s, n) = Transfo(s[n-1]) + 16 * Traitement(s, n-1)</pre>
```

## 4 Traces d'exécution

Dans cette section nous allons voire les valeurs qui sont stockées sur la pile lors de l'exécution de notre fonction. Pour cela nous allons utiliser le même exemple que lors de la formalisation récursive de la fonction : 'A23'.

		10	2560		
		32	2	2592	
3	3	3	3	3	2595
1	2	3	4	5	6

Pour une facilité d'explication, se trouvent en dessous de chaque tableau représentant la pile le numéro lui correspondant.

#### 4.1 Descente récursive

### 4.2 Tableau 1

Appel de la fonction. n>1 donc on entre dans le cas récursif. Le résultat vaut donc 3 qu'on empile.

## 4.2.1 Tableau 2

2ème appel de la fonction. n>1 donc on entre dans le cas récursif. Le résultat vaut 2. qu'on empile.

#### 4.2.2 Tableau 3

3ème appel de la fonction. n==1donc on entre dans le cas de base. Le résultat vaut 10 qu'on empile.

#### 4.3 Remontée récursive

Il est temps de faire les calculs.

#### 4.3.1 Tableau 4

Etant donné qu'il y avait déjà eu 2 appels de la fonction lorsque le caractère évalué nous rendait 10 comme résultat, nous devons multiplier ce résultat par 16<sup>2</sup> ce qui donne 2560.

#### 4.3.2 Tableau 5

N'oublions d'additionner à ça (2560) l'appel précédent qui rendait 2 comme résultat mais avant lequel il y avait déjà eu 1 appel de la fonction. Il va donc de soi que nous devons multiplier 2 par  $16^1 = 32$  avant de faire l'addition. (Multiplication avant addition car PEMDAS!). Nous avons donc maintenant une somme valant 2592.

## 4.3.3 Tableau 6

Cette fois, il nous faut additionner 2592 avec le premier appel de la fonction qui renvoyait 3 comme résultat. Par définition, il n'y avait jamais eu d'appel de4 la fonction avant. Il est de ce fait inutile de chercher par quel facteur 3 doit être multiplié. Nous pouvons désormais faire notre dernière addition (2592  $\pm$  3), ce qui nous donne 2595 comme résultat final. 2595<sub>10</sub> équivaut bien à A23<sub>16</sub>.

- 5 Complexité
- 6 Dérécursification