
Sorbonne Université - Master STL

MU4IN511 - Ouverture

Année 2023-2024

Projet : Génération des ZDD

Alex XU & Jean-Marc ZHUANG

SOMMAIRE

1. Echauffement.....	2
2. Arbre de décision.....	3
3. Compression de l'arbre de décision et ZDD.....	4
4. Compression avec historique stocké dans une structure arborescente.....	4
5. Analyse de complexité.....	4
6. Etude expérimentale.....	4

1. Echauffement

Question 1.1

Ici, nous avons créé une structure de donnée nommée *ListInt64* qui est une référence vers 'a list, dans cette structure nous avons plusieurs primitives:

- create()* qui crée une référence vers une liste vide
- insertHead(x, list)* qui ajoute en tête de liste
- insertTail(x, list)* qui ajoute en queue
- removeHead(list)* qui supprime la tête et la renvoie
- length(list)* qui renvoie la taille de la liste en utilisant *List.length*

Question 1.2

La fonction *decomposition* prend en entrée un grand entier l et le décompose en une liste de bits, dont le bit de poids faible se trouve à gauche. Pour ce faire, elle utilise deux fonctions auxiliaires : *loop* et *loop2*.

Dans le sujet, $0L$ représente 2^{64} , on a donc implémenté la fonction *bit64* qui renvoie une liste contenant uniquement des *false*, puisque 2^{64} s'écrit avec 64 bits à 0 et le bit le plus fort à 1.

La fonction *loop* prend en argument un grand entier x et une liste *list*. Elle décompose x en bits en utilisant une division par 2 et un modulo qui sont tous deux des opérations unsigned, afin de traiter les entrées comme des entiers non signés.

Si x est égal à 0, elle renvoie la liste.

Sinon, elle vérifie si le reste de la division de x par 2 est 1 (ce qui signifie que son bit de poids faible est 1). Si c'est le cas, elle ajoute *true* à la liste, sinon elle ajoute *false*.

Ensuite, elle appelle récursivement *loop* avec x divisé par 2 et la nouvelle liste.

La fonction *loop2* prend en argument le grand entier l et l'accumulateur *list*. Elle parcourt la liste l et pour chaque élément, si l'élément est égal à 0, elle ajoute à la liste une liste de 64 bits. Sinon, elle appelle *loop* avec l'élément et la liste.

Enfin, *decomposition* appelle *loop2* avec le grand entier l et l'accumulateur vide.

Question 1.3

La fonction *completion* permet de tronquer la liste décomposée si n est inférieur à la taille de la liste, sinon elle "complète" la liste en ajoutant des *false* aux bits les plus forts pour changer la taille de la représentation sans changer sa valeur. Pour cela nous avons 2 primitives

- *ajoutFalse(list, n, accu)* qui ajoute n *false* dans *accu*, et dès que n est nul on concatène *list* et *accu*
- *suppElem(list, n, accu)* qui tronque *list* pour que la taille de la liste soit égale à n . Donc à la sortie de la récursivité, on renvoie un couple de (*accu*, *list*) où *accu* est la liste tronquée, et *list* le reste sans la liste tronquée car nous en avons encore besoin dans la fonction package (Question 1.4).

Ainsi pour la fonction *completion* si la taille de la liste est supérieur à n , on fait appel à *suppElem* sinon on fait appel à *ajoutFalse*

Question 1.4

La fonction *composition* passe de la représentation binaire à sa représentation en base 10, c'est-à-dire un grand entier. Chaque élément du grand entier est sur 64 bits, donc nous avons créé une fonction *package(list)* qui va créer plusieurs paquets de 64 bits du grand entier si la taille de la liste est supérieur à 64. Ainsi, *package* renvoie une matrice de boolean, la matrice représente le grand entier, et les sous tableaux représentent les éléments.

Visuellement $[0L, 1L]$ est la matrice, 0L et 1L sont les éléments.

LoopExt parcourt les sous tableaux et *LoopInt* créer les éléments du grand entier. Pour créer l'élément, on fait un décalage à gauche de l'accumulateur puis on fait un OR logique entre l'accumulateur et le boolean se trouvant dans la matrice.

Question 1.5

La fonction *table(x, n)* crée la table de vérité de l'entier x , on applique donc *decomposition* sur x pour finir on applique *completion* sur la représentation binaire de x .

Question 1.6

La fonction *gen_alea*, prend en entrée une valeur n et génère un grand entier aléatoire de n bits au maximum.

Dans cette fonction nous implémentons une fonction auxiliaire *loop* qui prend en argument le grand entier aléatoire de n bits à renvoyer *acc* ainsi que le nombre de bits restant n .

On construit notre *acc* en insérant en tête tous les entiers aléatoire de 64 bits, tant que le nombre de bit restant est supérieur ou égale à 64, puis le dernier entier aléatoire de $n - \ell \times 64$.

Enfin, lorsqu'il ne reste aucun bit, on renvoie *List.rev* du grand entier de n bits, car on souhaite que l'entier de $n - \ell \times 64$ soit en queue.

2. Arbre de décision

Question 2.7

```
type btree =  
  | Leaf of bool //true ou false  
  | Node of int * btree * btree //profondeur * enfant_gauche * enfant_droit
```

Question 2.8

La fonction *cons_arbre*, prend en entrée une table de vérité *table* et construit l'arbre de décision associé à la table de vérité.

On utilisera une fonction auxiliaire *construction* afin de construire notre arbre à partir d'une profondeur 0 qu'on incrémente à chaque appel, il prend en deuxième paramètre une table de vérité.

Si la table est vide on renverra une exception "*Table de vérité vide*".

S'il n'y a qu'un élément, on renvoie la feuille contenant le booléen.

Sinon on construit notre arbre en appelant récursivement *construction*, en incrémentant la profondeur pour l'indice et divisant la table de vérité en deux à l'aide de la fonction *diviser_liste* qui prend en argument la table de vérité à couper en deux.

Notre fonction *diviser_liste*, possède aussi une fonction auxiliaire, qui permet de décrémenter la taille de la première liste au fur et à mesure que l'on construit celle-ci. On retourne un couple de liste, dont la première de taille $n/2$ et la deuxième est la table restante.

Question 2.9

La fonction *liste_feuilles*, prend en entrée un nœud *arbre* et construit la liste des étiquettes des feuilles du sous-arbre enraciné en N. On construit notre liste en parcourant notre arbre de manière préfixe, ça permettra d'avoir une liste des feuilles gauches à droites.

3. Compression de l'arbre de décision et ZDD

Question 3.10

```
type dejaVus = int64 list * btree ref;;  
type listeDejaVus = dejaVus list;;
```

Question 3.11

Pour créer la fonction *compressionParListe*, nous avons au préalable créé 3 primitives:

- *findSeen* qui va rechercher si l'élément n (composition d'une liste de boolean) à été vu, si en parcourant toute la liste, la fonction ne trouve pas n alors on renvoie None, sinon on renvoie le pointeur vers le noeud
- *onlyFalse* renvoie vrai si le tableau contient uniquement des false sinon renvoie faux
- *regleM* prend un arbre, le tableau des int64 vu et la représentation binaire de l'entier comme argument. Tout d'abord on applique composition à la représentation binaire pour renvoyer un int64 qui sera maintenant appelé n , on va ensuite appliquer *findSeen* sur n . Si la fonction renvoie node alors tree sera remplacé par node sinon on touche pas à l'arbre et on ajoute un couple $(n, tree)$, tree est le noeud où on se trouve actuellement.

compressionParListe à un arbre (*tree*) et une liste de déjà vu (*seen*) comme argument, si *tree* est une feuille alors on applique la règle M, sinon si c'est un noeud, on va appliquer *onlyFalse* au fils droit de *tree*.

Si le fils droit contient que des false alors on fait une récursion que sur le fils gauche et ensuite, *tree* est remplacé par le fils gauche de *tree* (règle Z)

Sinon on fait un parcours suffixe et appliquer la règle M

4. Compression avec historique stocké dans une structure arborescente
5. Analyse de complexité
6. Etude expérimentale