

INF280

Manipulation de bits

Antoine Amarilli

5 avril 2016



Introduction

- Données représentées sous la forme de **bits**
- C++ et Java permettent de les manipuler **directement**
- Parfois plus rapide à **exécuter**
- Parfois plus rapide à **écrire**
- **C++** **ici**, la plupart s'applique à Java

Table des matières

1 Introduction

2 Bases

3 Ensembles

4 Nombres

5 Autres

Opérations bit-à-bit

a & b

- **ET** bit-à-bit
- Exemple :
01011101
& 00110101
= 00010101

a | b

- **OU** bit-à-bit
- Exemple :
01011101
| 00110101
= 01111101

a ^ b

- **XOR** bit-à-bit
- Exemple :
01011101
^ 00110101
= 01101000

~ a

- **NOT** bit-à-bit
- Exemple :
~ 00110101
= 11001010

Décalage

$a \ll i$

- Décalage vers la **gauche** (poids forts)
- **Complète** avec 0
- Peut **tronquer**
- Exemple :

01011101 \ll 2
= 01110100

$a \gg i$

- Décalage vers la **droite** (poids faibles)
- **Complète** avec 0 (sauf signe, voir plus tard)
- Peut **tronquer**
- Exemple :

01011101 \gg 2
= 00010111

Builtins gcc (non portable)

`__builtin_popcount(s)` Nombre de 1

`__builtin_ffs(s)` Index du 1 le plus à droite (à partir de 1)

- `ffs(00000001) = 1`

- `ffs(00000110) = 2`

- `ffs(00000000) = 0`

`__builtin_clz(s)` Index du 1 le plus à gauche (indéfini pour 0)

- `clz(10000001) = 0`

- `clz(01000110) = 1`

- `clz(00000000) = ?`

Pièges

- Attention à la **priorité** !
 - $a \& b == 1$
 - $a \& (b == 1)$
- Attention aux **grands shifts** !
 - $a \ll 1337$ est **indéfini** !
- Attention aux **entiers signés** !

Table des matières

1 Introduction

2 Bases

3 Ensembles

4 Nombres

5 Autres

Principe

- Stocker un **petit ensemble** dans les bits d'un entier non-signé
- Le **bit** i est à 1 ssi l'**élément** i est dans l'ensemble
- **Énumérer** les ensembles en énumérant les entiers
- Plus **compact** que set
- Parfois **nécessaire** pour passer en temps/mémoire !

Types

- Dépend de la **taille** de l'ensemble :
 - unsigned long long garantit **64 bits**
 - unsigned long garantit **32 bits**
 - unsigned garantit **16 bits**
- Aussi : uint64_t, uint32_t, uint16_t, uint8_t.

Lecture de l'ensemble

`s & t` intersection

`s | t` union

`s ^ t` différence symétrique

`s & (1 << i)` teste si l'élément *i* est dans l'ensemble

`__builtin_popcount(s)` nombre d'éléments

`__builtin_ffs(s)` index du premier élément

`__builtin_clz(s)` index du dernier élément

Modification de l'ensemble

$s \mid (1 \ll i)$ ajouter l'élément i

$s \& \sim(1 \ll i)$ retirer l'élément i

$s \wedge (1 \ll i)$ basculer l'élément i

$s \& (s-1)$ retirer le plus petit élément

Ensembles plus gros

- `bitset<N>`, **taille fixe**
 - remplace les entiers quand 64 ne suffit pas
- `vector<bool>`, **taille variable**
 - permet de changer la taille
 - overhead de vector
- En **Java** : `BitSet`, taille variable

Sous-ensemble

- Énumérer les sous-ensembles de s
 - Soit n le sous-ensemble courant
 - Idée :
 - $| \sim s$ pour mettre à 1 les bits inutiles
 - $+1$ pour propager une retenue
 - $\& s$ pour remettre à 0 les bits inutiles
- Prochain sous-ensemble : $((n | \sim s) + 1) \& s$

Paires

- $a * N + b$ pour encoder une paire
- p/N et $p\%N$ pour decoder la paire
- Évidemment il faut $b < N$
- Attention à la capacité !

(Plutôt arithmétique que bit-à-bit...)

n -uplets

Plus de deux éléments :

```
// encode
```

```
long long v = 0;
for (int i = 0; i < n; i++) {
    v *= N;
    v += p[i];
}
```

```
// décode
```

```
for (int i = n-1; i >= 0; i--) {
    q[i] = v % N;
    v /= N;
}
```


Table des matières

1 Introduction

2 Bases

3 Ensembles

4 Nombres

5 Autres

Complément à deux

- Entier **non signé** de n bits : de 0 à 2^n exclu
- Entier **signé** : représenter des positifs et négatifs
- Premier bit : champ du **signe** (0 pour positif)
- **Positifs** de 0 à 2^{n-1} exclu
- **Négatifs** :
 - De -1 à -2^{n-1} **inclus**
 - Bit de **signe** à 1
 - Autres bits : $2^n - \text{abs}(i)$

→ Vrai en pratique mais **non garanti** par le standard C++

Exemple de complément à deux

Valeur	Non-signé	Signé
0111 1111	127	127
0111 1110	126	126
...
0000 0001	1	1
0000 0000	0	0
1111 1111	255	-1
1111 1110	254	-2
...
1000 0001	129	-127
1000 0000	128	-128

Puissances de deux

- Tester si **divisible par 2** : $!(x \ \& \ 1)$
 - **Calculer** 2^i : $(1 \ll i)$
 - Tester si **puissance de 2** : $x \ \&\& \ !(x \ \& \ x-1)$
 - Doit contenir ≥ 1 bit à 1
 - Doit être **nul** si premier bit à 1 est mis à 0
- Doit contenir **exactement** 1 bit à 1

Table des matières

1 Introduction

2 Bases

3 Ensembles

4 Nombres

5 Autres

Code de Gray

- Énumérer les valeurs de 0 à 2^n exclu
- Changer un seul bit à la fois
- Cas 1 : 0, 1
- Cas 2 : 00, 01, 11, 10
- Récurrence :
 - Construire le code C_{n-1}
 - Construire le code miroir $\overline{C_{n-1}}$
 - C'est également un code !
 - C_n^1 est $\overline{C_{n-1}}$ en préfixant avec un 0
 - C_n^2 est $\overline{C_{n-1}}$ en préfixant avec un 1
 - C_n est $C_n^1 C_n^2$
- Application : codeurs rotatifs (suivi des rotations d'un disque)

