

# TD ALM HARD

## Le Multiplieur (document enseignant)

Comment calculer  $6 \cdot 5$  ?

Pour l'instant entiers naturels

### Exemple en base 2 de multiplication :

$$\begin{array}{r} 110 \\ * 101 \\ \hline 110 \\ 000. \\ 110.. \\ \hline 11110 \end{array}$$

Notons en binaire  $A = a_2, a_1, a_0$  le multiplicande et  $B = b_2, b_1, b_0$  le multiplieur

$S = s_4, s_3, s_2, s_1, s_0$

Combien de bits nécessaires pour coder le résultat ? si A et B sur n bits.

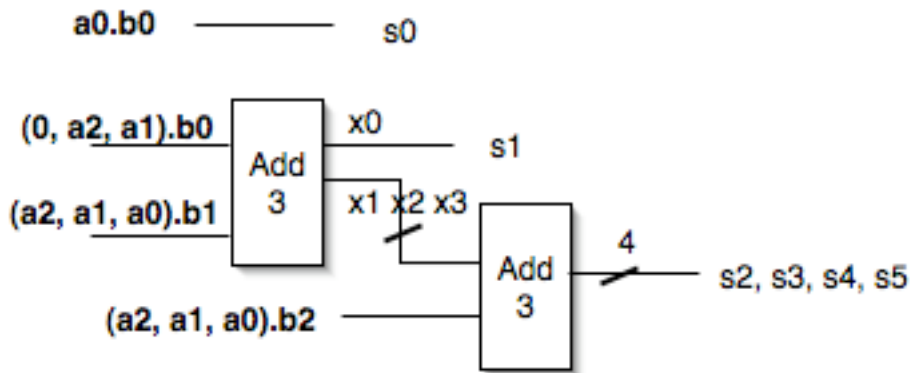
Analyse des opérations effectuées : Et booléen, additions et décalages

### Réalisation à l'aide d'additionneurs.

Taille des additionneurs ?

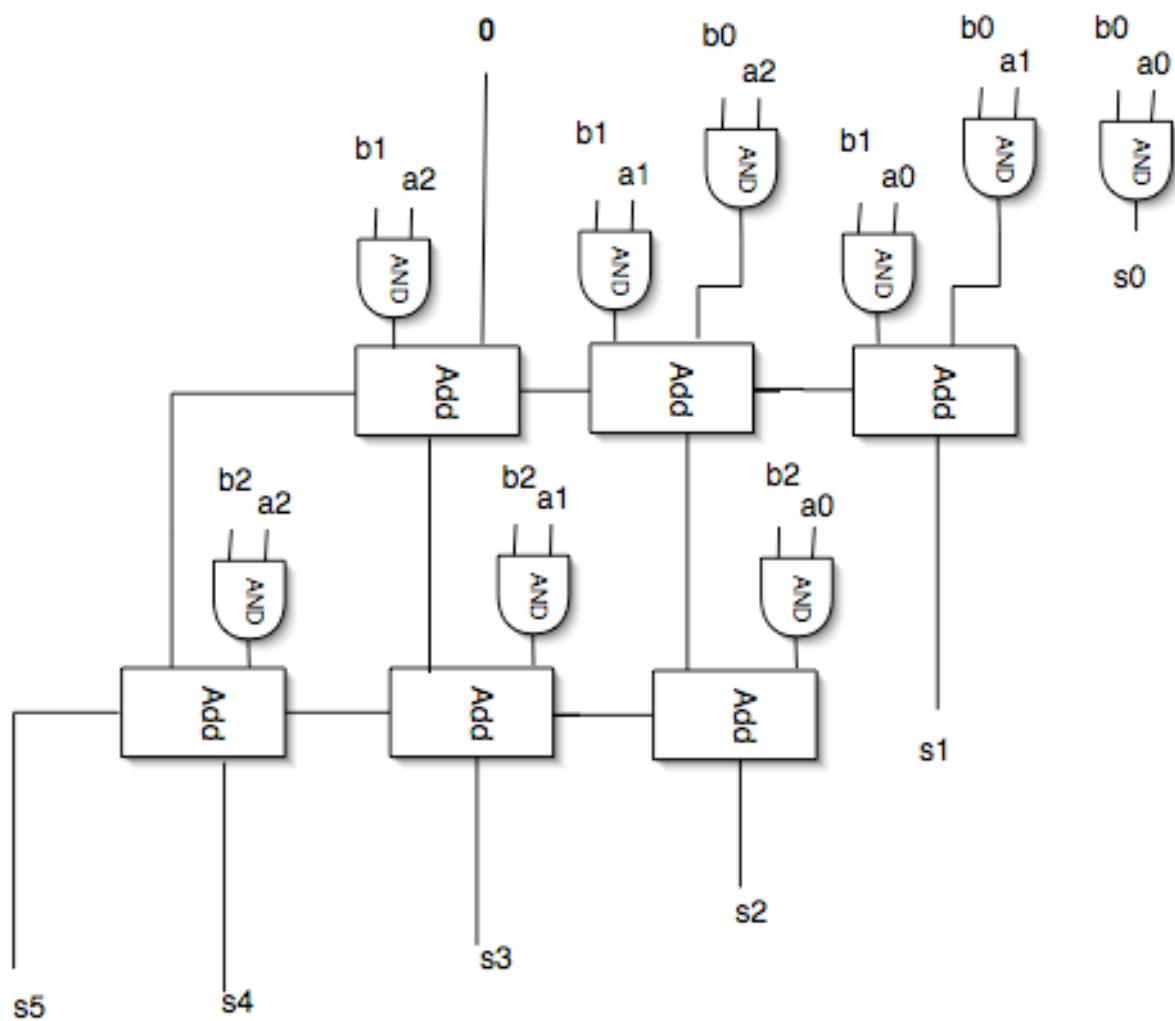
$$\begin{array}{r} 111 \\ * 111 \\ \hline 0111 \\ + 111. \\ \hline 10101 \\ 111.. \\ \hline 110001 \end{array} \quad \begin{array}{r} a_2 \ a_1 \ a_0 \\ * \ b_2 \ b_1 \ b_0 \\ \hline 0 \ b_0.(a_2, a_1, a_0) \\ + \ b_1.(a_2, a_1, a_0) \ 0 \\ \hline x_3 \ x_2 \ x_1 \ x_0 \ b_0.a_0 \\ + \ b_2.(a_2, a_1, a_0) \ 0 \ 0 \\ \hline s_5 \ s_4 \ s_3 \ s_2 \ s_1 \ s_0 \end{array}$$

Dessin à l'aide d'additionneurs 3 bits :



Si on revient à l'additionneur 1 bits, on arrive au circuit régulier suivant (avec  $n=3$ ):

$\begin{array}{r} 111 \\ * 111 \\ \hline 0111 \\ + 111. \\ \hline 10101 \\ 111.. \\ \hline 110001 \end{array}$	$\begin{array}{r} a_2 a_1 a_0 \\ * b_2 b_1 b_0 \\ \hline 0 \ b_0.a_2 \ b_0.a_1 \ b_0.a_0 \\ + b_1.a_2 \ b_1.a_1 \ b_1.a_0 \ 0 \\ \hline x_3 \ x_2 \ x_1 \ x_0 \ b_0.a_0 \\ b_2.a_2 \ b_2.a_1 \ b_2.a_0 \ 0 \ 0 \\ \hline s_5 \ s_4 \ s_3 \ s_2 \ s_1 \ s_0 \end{array}$
--	---



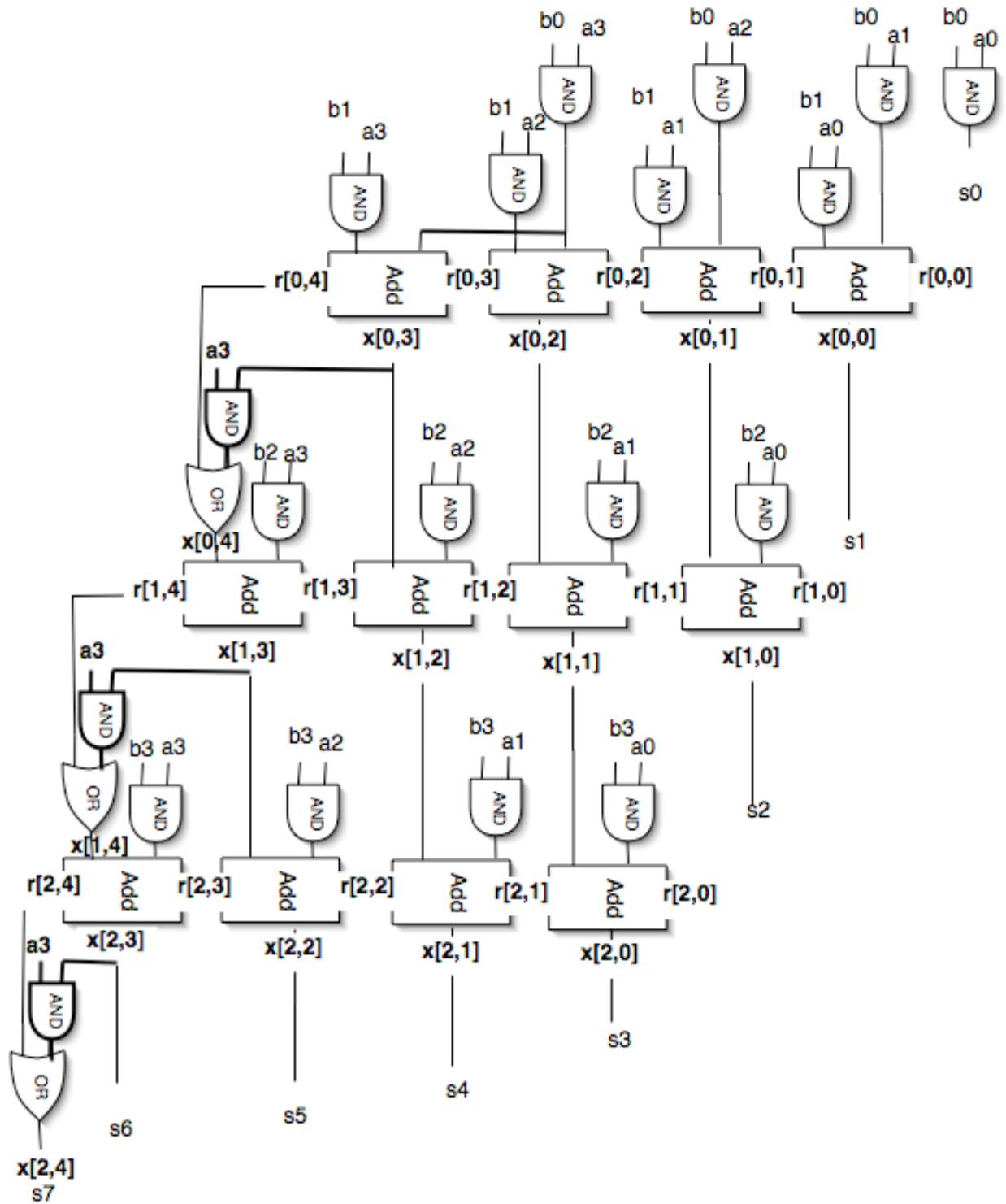
**Et si le multiplicande est négatif ?**

Le multiplicande est en complément à 2, le résultat aussi  
 Il faut propager le bit de poids fort si il est à 1 dans l'étage suivant pour garder des sommes intermédiaires négatives (et cela seulement si le multiplicande est négatif)

Exemple :

111	a2 a1 a0
* 101	* b2 b1 b0
$\begin{array}{r} 1111 \\ + 000. \\ \hline 11111 \end{array}$	$\begin{array}{r} b0.a2 \ b0.a1 \ b0.a0 \\ + b1.a2 \ b1.a1 \ b1.a0 \ 0 \\ \hline x3 \ x2 \ x1 \ x0 \ b0.a0 \\ + b2.a2 \ b2.a1 \ b2.a0 \ 0 \ 0 \\ \hline s5 \ s4 \ s3 \ s2 \ s1 \ s0 \end{array}$

Multiplieur 4 bits avec 1<sup>ère</sup> opérande et résultat en complément à 2 :



## Description lustre :

Sur 4 bits avec variables intermediaire pour comprendre :

**Réalisation en Lustre (à voir plus tard avec les étudiants quand ils auront appris le Lustre)**  
**Faux générique sur 4 bits en base 2**

--multiplieur 4 bits non générique realise a partir de and 2 entrees et d'add 1 bit

--2 opérandes n bits, résultats 2\*n bits le tout en base 2

-----  
-- Additionneur 1 bit

node add1bit( x, y, rin : bool)

returns

(s, rout : bool);

let

s = x xor y xor rin;

rout = (x and y) or (x and rin) or (y and rin);

tel

-----  
-----multiplieur 4 bits

--Voir le dessin 1er indice : colonne, 2eme: ligne

node multnbits(const nn: int; A, B: bool^nn) returns(S: bool^(2\*nn));

var x0,x1,x2, r0,r1,r2: bool^(nn+1); --resultat et retenues intermediaires

let

--premier etage

r0[0]= false;

(x0[0..nn-2], r0[1..nn-1])= add1bit( B[0]^(nn-1) and A[1..nn-1], B[1]^(nn-1) and A[0..nn-2],

r0[0..nn-2]);

(x0[nn-1],r0[nn])=add1bit(B[1] and A[nn-1], 0, r0[nn-1]);

x0[nn]= r0[nn];

-- etages de 1 a nn-2

r1[0]= false;

r2[0]= false;

```
x1[nn]=r1[nn];
```

```
x2[nn]=r2[nn];
```

```
(x1[0..nn-1],r1[1..nn])= add1bit(B[2]^nn and A[0..nn-1], x0[1..nn], r1[0..nn-1]);
```

```
(x2[0..nn-1],r2[1..nn])= add1bit(B[3]^nn and A[0..nn-1], x1[1..nn], r2[0..nn-1]);
```

```
--les sorties
```

```
S[0]= A[0] and B[0];
```

```
S[1]= x0[0];
```

```
S[2]= x1[0];
```

```
S[nn-1..(2*nn-1)]= x2[0..nn];
```

```
tel;
```

```
-- instantiation du multnbits
```

```
const a=4;
```

```
node instmultnbits(op1, op2: bool^a)
```

```
returns(res: bool^(2*a));
```

```
let
```

```
res= multnbits(a, op1, op2);
```

```
tel;
```

### **Vrai générique (plus compliqué tableau de tableau) :**

```
--multiplieur n bits realise a partir de and 2 entrees et d'add 1 bit
```

```
--2 opérandes n bits, résultats 2*n bits
```

```
--le multiplicande est en complément à 2, il peut etre négatif
```

```
--le multiplieur est en base 2
```

```
--Le resultat est en complement à 2
```

```
-----  
--tableau de tableau m*n
```

```
--S[i][j]= A[j]and B[i]
```

```
--réalisation recursive
```

```
node tabandrec(const n,m : int; A : bool^n; B: bool^m)
```

```

returns(S: bool^n^m);
--attention tableau de tableau : 1er indice contenu des tableau, 2eme indice :tableau de tableau
--indice inverse dans l'utilisation par rapport à la declaration: ici m tableau de n éléments: S[0..m-1,0..n-1]
--attention ecriture S[0..m-1][0..n-1] autre semantique

```

```
let
```

```
-- attention utiliser with au lieu de if sinon le compilateur produit un code qui boucle ??
```

```

S=with (m=1) then ([B[0]^n and A]
    else ( tabandrec(n, m-1, A , B[0..m-2])|[B[m-1]^n and A]);
    --| est l'opération de concatenation de tableau

```

```
tel;
```

```

-----
-----multiplieur base sur des tableaux de tableaux
--Voir le dessin 1er indice : colonne, 2eme: ligne

```

```
node multnbits(const nn: int; A, B: bool^nn)
```

```
returns(S: bool^(2*nn));
```

```
var r, x: bool^(nn+1)^nn-1; --resultat et retenues intermediaires
```

```
taband:bool^nn^(nn-2); --tableau des and ai bj
```

```
let
```

```
--premier etage-----
```

```
r[0,0]= false;
```

```
(x[0,0..nn-2], r[0,1..nn-1])= add1bit( B[0]^(nn-1) and A[1..nn-1], B[1]^(nn-1) and A[0..nn-2],
r[0,0..nn-2]);
```

```
(x[0, nn-1],r[0, nn])= add1bit(B[1] and A[nn-1], A[nn-1] and B[0], r[0,nn-1]);
```

```
-- remplace A[nn-1]and B[0] par 0 pour un multiplicande en base 2 (non signe)
```

```
x[0,nn]= r[0,nn] or ((x[0,nn-1])and(A[nn-1]));
```

```
-- remplace x[0,nn-1] and A[nn-1] par 0 pour un multiplicande en base 2 (non signe)
```

```
-- etages de 1 a nn-2-----
```

```
r[1..nn-2,0]= false^(nn-2);--attention parenthese obligatoire
```

```
x[1..nn-2,nn]=r[1..nn-2,nn] or (x[1..nn-2,nn-1]and (A[nn-1])^(nn-2)) ;
```

```
-- remplace x[1..nn-2,nn-1] and (A[nn-1])^(nn-2) par 0 pour un multiplicande en base 2 (non  
signe)
```

```
taband=tabandrec(nn, nn-2, A[0..nn-1],B[2..nn-1]);
```

```
(x[1..nn-2,0..nn-1],r[1..nn-2,1..nn])= add1bit(taband, x[0..nn-3,1..nn], r[1..nn-2,0..nn-1]);
```

```
--les sorties
```

```
S[0]= A[0] and B[0];
```

```
S[1..nn-1]= x[0..nn-2,0];
```

```
S[nn..(2*nn-1)]= x[nn-2,1..nn];
```

```
tel;
```

```
-- instantiation du multnbits generique
```

```
const a=3;
```

```
node instmultnbits(op1, op2: bool^a)
```

```
returns(res: bool^(2*a));
```

```
let
```

```
res= multnbits(a, op1, op2);
```

```
tel;
```