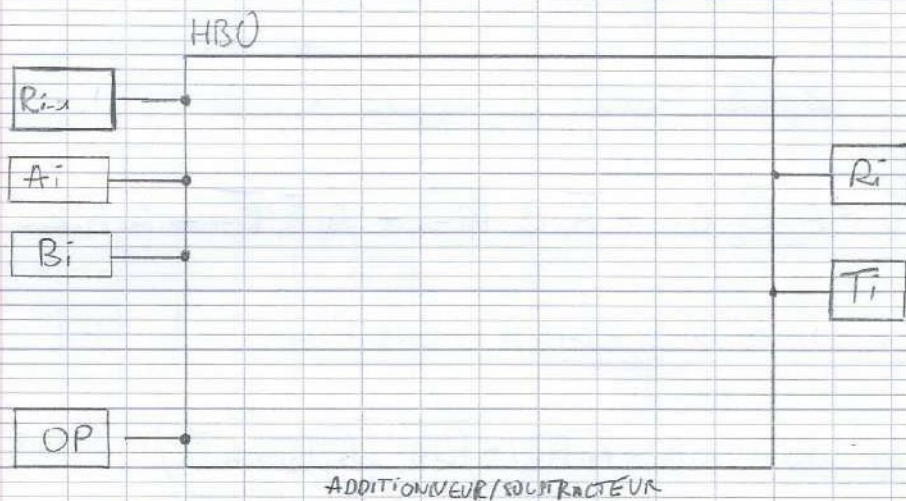


Levilly
Timothée
Christien
Paul
François
Axel
Schurck
Alexandre

Opérateur élémentaire d'addition/soustraction

1. Cahier des charges

- Le schéma bloc ci-dessous fait le bilan des signaux d'entrées et de sortie de l'opérateur élémentaire réalisé.



R_{i-1} : La retenue de l'opérateur de rang $i-1$

A_i et B_i : Les nombres binaires des deux nombres additionnés
ou soustraits

OP : choix de l'opération effectuée $\begin{cases} 0 : \text{addition} \\ 1 : \text{soustraction} \end{cases}$

R_i : Retenue de l'opération

T_i : Résultat de l'opération effectuée

2. Conception fonctionnelle

2.1. Opérateur élémentaire d'addition

2.1.1. Table de vérité

A_i	B_i	R_{i-1}	R_i	S_i
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
0	1	0	0	1
0	0	1	0	1
1	1	0	1	0
1	0	1	1	0
0	1	1	1	0
1	1	1	1	1

2.1.2 Terme de somme S_i

$$S_i = \bar{A}_i \bar{B}_i R_{i-1} + \bar{A}_i B_i \bar{R}_{i-1} + A_i \bar{B}_i \bar{R}_{i-1} + A_i B_i R_{i-1}$$

Démonstration de $S_i = A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$:

$$\begin{aligned} S_i &= \bar{A}_i \bar{B}_i R_{i-1} + \bar{A}_i B_i \bar{R}_{i-1} + A_i \bar{B}_i \bar{R}_{i-1} + A_i B_i R_{i-1} \\ &= R_{i-1} (\bar{A}_i \bar{B}_i + A_i B_i) + \bar{R}_{i-1} (\bar{A}_i B_i + A_i \bar{B}_i) \\ &= R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) + \bar{R}_{i-1} (A_i \oplus B_i) \\ &= R_{i-1} \oplus A_i \oplus B_i \end{aligned}$$

On a donc $S_i = A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$

2.1.3 Terme de retenue R_n

$$\begin{aligned} R_n &= \underbrace{A_n B_n} + \underbrace{B_n R_{n-1}} + \underbrace{A_n R_{n-1}} \\ &= A_n B_n + R_{n-1} (A_n + B_n) \end{aligned}$$

• Carte de Karnaugh:

$A_i B_i \backslash R_{i-1}$	0	1
00	0	0
01	0	1
11	1	1
10	0	1

• Cartes de vérité de OU et OU-EXCLUSIF

A_i	B_i	$A_i + B_i$	$A_i \oplus B_i$
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	1
1	1	1	0

$$A_i + B_i = \bar{A}_i B_i + A_i \bar{B}_i + A_i B_i$$

$$A_i \oplus B_i = \bar{A}_i B_i + A_i \bar{B}_i$$

On a donc $A_i + B_i = A_i \oplus B_i + A_i B_i$

En injectant ce dernier résultat dans R_i , on a:

$$\begin{aligned} R_i &= A_i B_i + R_{i-1} (A_i \oplus B_i + A_i B_i) \\ &= A_i B_i + R_{i-1} (A_i \oplus B_i) + R_{i-1} A_i B_i \\ &= A_i B_i (1 + R_{i-1}) + R_{i-1} (A_i \oplus B_i) \\ &= A_i B_i + R_{i-1} (A_i \oplus B_i) \end{aligned}$$

2.2. Opérateurs élémentaire construction

2.2.1. Carte de vérité

A_i	B_i	R_{i-1}	R_i	D_i
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
0	1	0	1	1
0	0	1	1	1
1	1	0	0	0
0	1	1	1	0
1	0	1	0	0
1	1	1	1	1

2.2.2. Terme différence D_i

On a donc, par lecture,

$$D_i = \bar{A}_i \bar{B}_i R_{i-1} + \bar{A}_i B_i \bar{R}_{i-1} + A_i \bar{B}_i R_{i-1} + A_i B_i \bar{R}_{i-1}$$

On constate que on peut simplifier D_i avec l'opérateur \oplus .

$$D_i = \bar{A}_i \bar{B}_i R_{i-1} + \bar{A}_i B_i \bar{R}_{i-1} + A_i \bar{B}_i R_{i-1} + A_i B_i \bar{R}_{i-1}$$

$$D_i = R_{i-1} (\bar{A}_i \bar{B}_i + A_i B_i) + \bar{R}_{i-1} (\bar{A}_i B_i + A_i \bar{B}_i)$$

$$D_i = R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) + \bar{R}_{i-1} (A_i \oplus B_i)$$

$$D_i = R_{i-1} \oplus A_i \oplus B_i$$

On constate que $D_i = S_i$

2.2.3. Terme de retenue R_i

• Tableau de Karnaugh

$A_i B_i \backslash R_{i-1}$	0	1
00	0	1
01	1	1
11	0	1
10	0	0

$$R_i = \bar{A}_i \bar{B}_i + \bar{A}_i B_i R_{i-1} + A_i B_i R_{i-1} = \bar{A}_i \bar{B}_i + R_{i-1} (\bar{A}_i B_i + A_i B_i)$$

• Tableau de vérité $f(A_i, B_i)$ et OU-EXCLUSIF

A_i	B_i	$OU(f(A_i), f(B_i))$	$\bar{A}_i \oplus B_i$
0	0	1	1
1	0	0	0
0	1	1	0
1	1	1	1

$$OU(f(A_i), f(B_i)) = \bar{A}_i + B_i = \bar{A}_i \bar{B}_i + A_i B_i + \bar{A}_i B_i$$

$$\bar{A}_i \oplus B_i = \bar{A}_i \cdot B_i + A_i \cdot \bar{B}_i$$

$$\begin{aligned} &= \overline{A_i \cdot B_i} = \overline{A_i \cdot B_i} \\ &\text{de Morgan} \quad = (\bar{A}_i + \bar{B}_i) \cdot (\bar{A}_i + B_i) \end{aligned}$$

$$= \bar{A}_i \bar{A}_i + \bar{A}_i B_i + \bar{B}_i \bar{A}_i + \bar{B}_i B_i$$

Enfinement, $\overline{A_i \oplus B_i} = \overline{A_i B_i + \overline{A_i} \overline{B_i}}$

On a donc $OV(f(A_i), f(B_i)) = \overline{A_i} + B_i = \overline{A_i \oplus B_i} + \overline{A_i} B_i$

En injectant ce résultat dans R_i :

$$\begin{aligned} R_i &= \overline{A_i} B_i + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i} + \overline{A_i} B_i) \\ &= \overline{A_i} B_i + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) + R_{i-1} \overline{A_i} B_i \\ &= \overline{A_i} B_i (1 + R_{i-1}) + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) \\ &= \overline{A_i} B_i + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) \end{aligned}$$

On a une relation similaire vis à vis de l'addition, mais différente

2.3 Opérateurs élémentaire d'addition / soustraction

OP	R_i	T_i (S_i ou D_i)
0 (ADD)	$A_i B_i + R_{i-1} (A_i \oplus B_i)$	$A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$
1 (SOUS)	$\overline{A_i} B_i + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i})$	$A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$

$$T_i = A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$$

$$\begin{aligned} R_i &= \overline{OP} (A_i B_i + R_{i-1} (A_i \oplus B_i)) + OP (\overline{A_i} B_i + R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i})) \\ &= \overline{OP} A_i B_i + \overline{OP} R_{i-1} (A_i \oplus B_i) + OP \overline{A_i} B_i + OP R_{i-1} (\overline{A_i \oplus B_i}) \\ &= B_i (\overline{OP} A_i + OP \overline{A_i}) + R_{i-1} (\overline{OP} (A_i \oplus B_i) + OP (\overline{A_i \oplus B_i})) \\ &= B_i (OP \oplus A_i) + R_{i-1} (OP \oplus (A_i \oplus B_i)) \\ &= B_i (OP \oplus A_i) + R_{i-1} (OP \oplus A_i \oplus B_i) \end{aligned}$$

Les expressions les plus simplifiées sont:

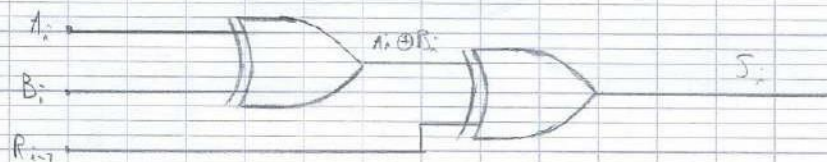
$$T_i = A_i \oplus B_i \oplus R_{i-1}$$

$$R_i = B_i (OP \oplus A_i) + R_{i-1} (OP \oplus A_i \oplus B_i)$$

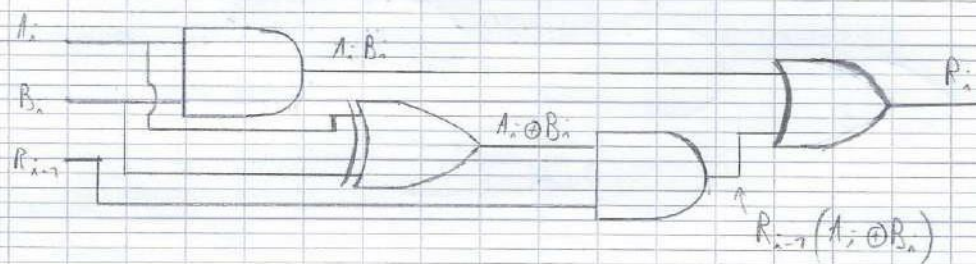
3. Description matérielle

3.1. Opérateur élémentaire d'addition

3.1.1. Terme somme



3.1.2. Terme de retenue



3.1.3. Bilan

Dans l'opérateur élémentaire addition, on a besoin de

- ET: 2 portes
- OU: 1 porte
- OU-EXCLUSIF: 3 portes

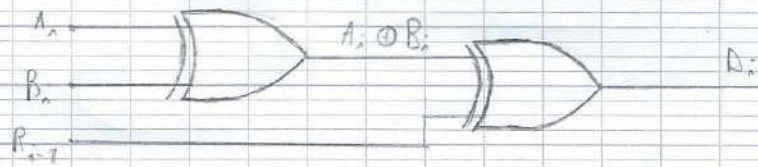
Cela correspond à 1 boîtier ET, 1 boîtier OU, 1 boîtier OU-EXCLUSIF, soit 3 boîtiers au total

Taux d'occupation :

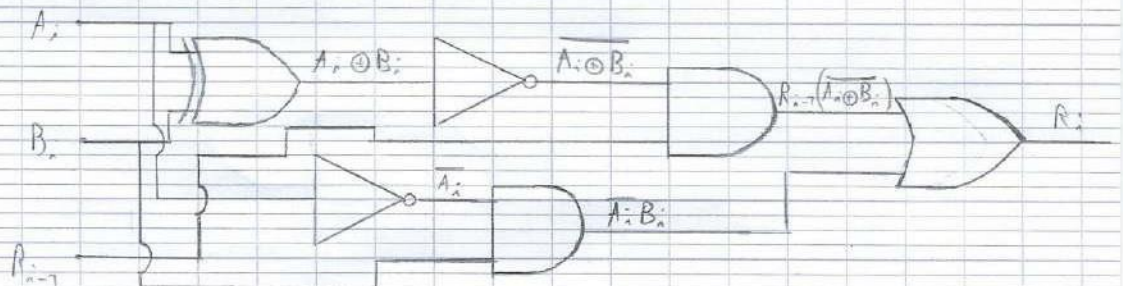
- Boîtier ET (74LS08) : $\frac{2}{4} = 50\%$
- Boîtier OU (74LS32) : $\frac{1}{4} = 25\%$
- Boîtier OU-EXCLUSIF (74LS86) : $\frac{3}{4} = 75\%$

3.2 Opérateur élémentaire de soustraction

3.2.1 Porte de différence



3.2.2 Porte de retenue



3.2.3 Bilan

Pour l'opérateur élémentaire soustraction, on a besoin de

- ET : 2 portes
- OU : 1 porte
- NON : 2 portes
- OU-EXCLUSIF : 3 portes

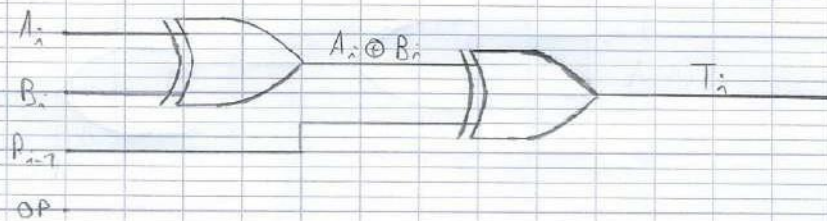
Cela correspond à 1 boîtier ET, 1 boîtier OU, 1 boîtier NON et un boîtier OU-EXCLUSIF, soit 4 boîtiers au total

Taux d'occupation :

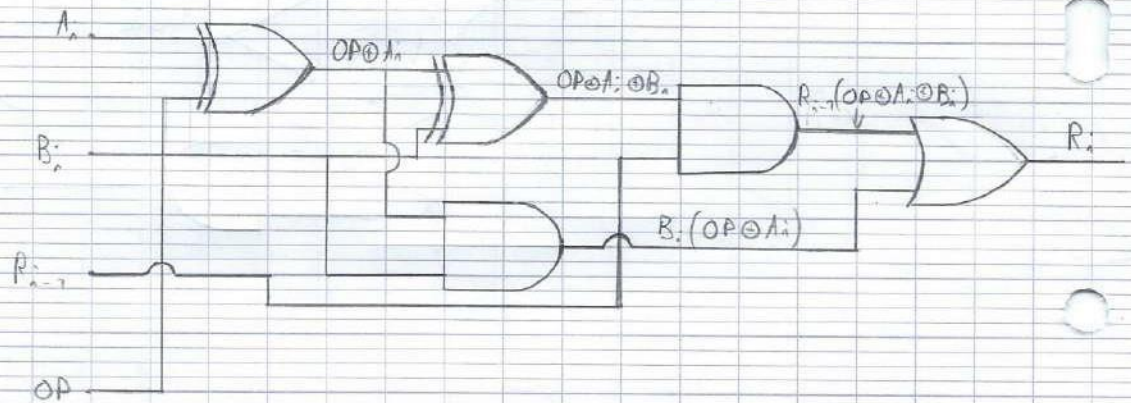
- Boîtier ET (74LS08) : $\frac{2}{4} = 50\%$
- Boîtier OU (74LS32) : $\frac{1}{4} = 25\%$
- Boîtier OU-EXCLUSIF (74LS86) : $\frac{3}{4} = 75\%$
- Boîtier NON (74LS04) : $\frac{2}{6} = 33,3\%$

3.3 Opérateur élémentaire d'addition/soustraction

3.3.1 Terme résultat



3.3.2 Terme de retenue



3.3.3 Bilan

Pour l'opération élémentaire d'addition/soustraction, on a besoin de :

- ET : 2 portes
- OU : 1 porte
- OU-EXCLUSIF : 4 portes

Cela correspond donc à 1 boîtier ET, 1 boîtier OU et 1 boîtier OU-EXCLUSIF, soit 3 boîtiers au total

Taux d'occupation :

- Boîtier ET (74LS08) : $\frac{2}{4} = 50\%$
- Boîtier OU (74LS32) : $\frac{1}{4} = 25\%$
- Boîtier OU-EXCLUSIF (74LS86) : $\frac{4}{4} = 100\%$

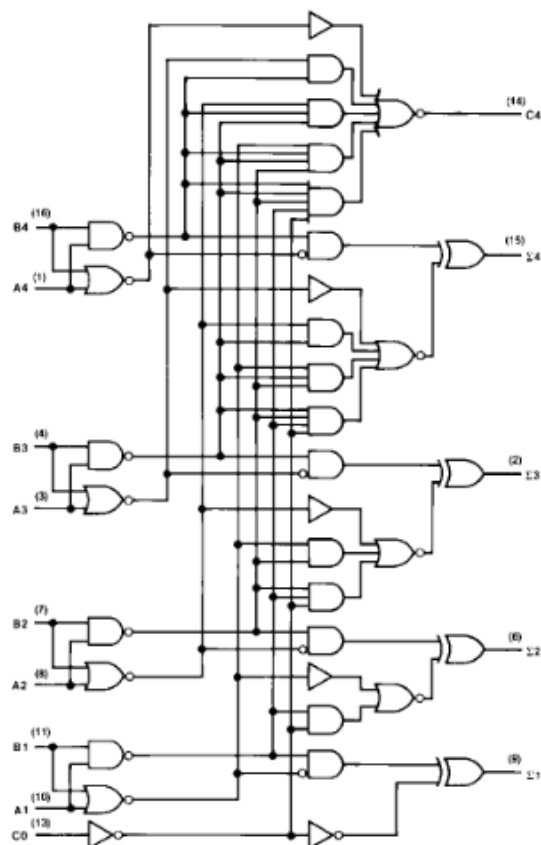
4. Document à rendre

En effectuant des recherches sur des circuits permettant de réaliser la fonction additions, nous avons trouvé 3 composants principaux permettant d'effectuer cette opération :

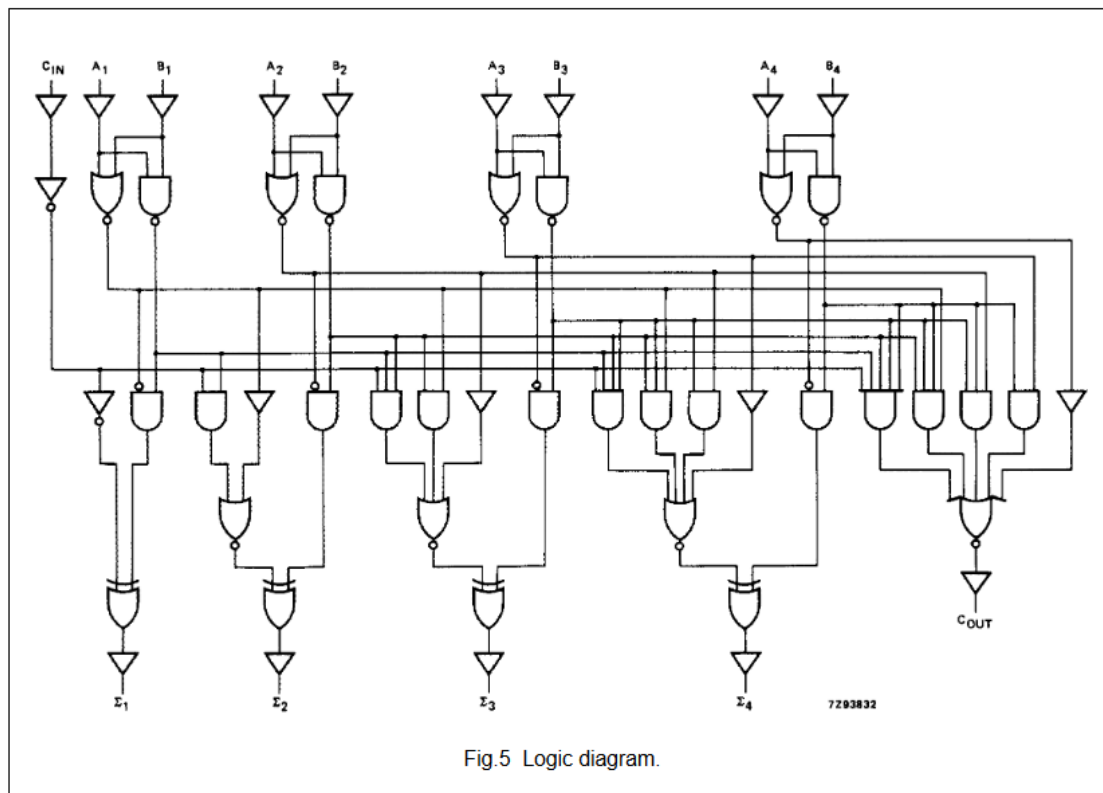
- 74LS83
- 74HC283
- HD74HC83

Voici leurs schéma respectifs :

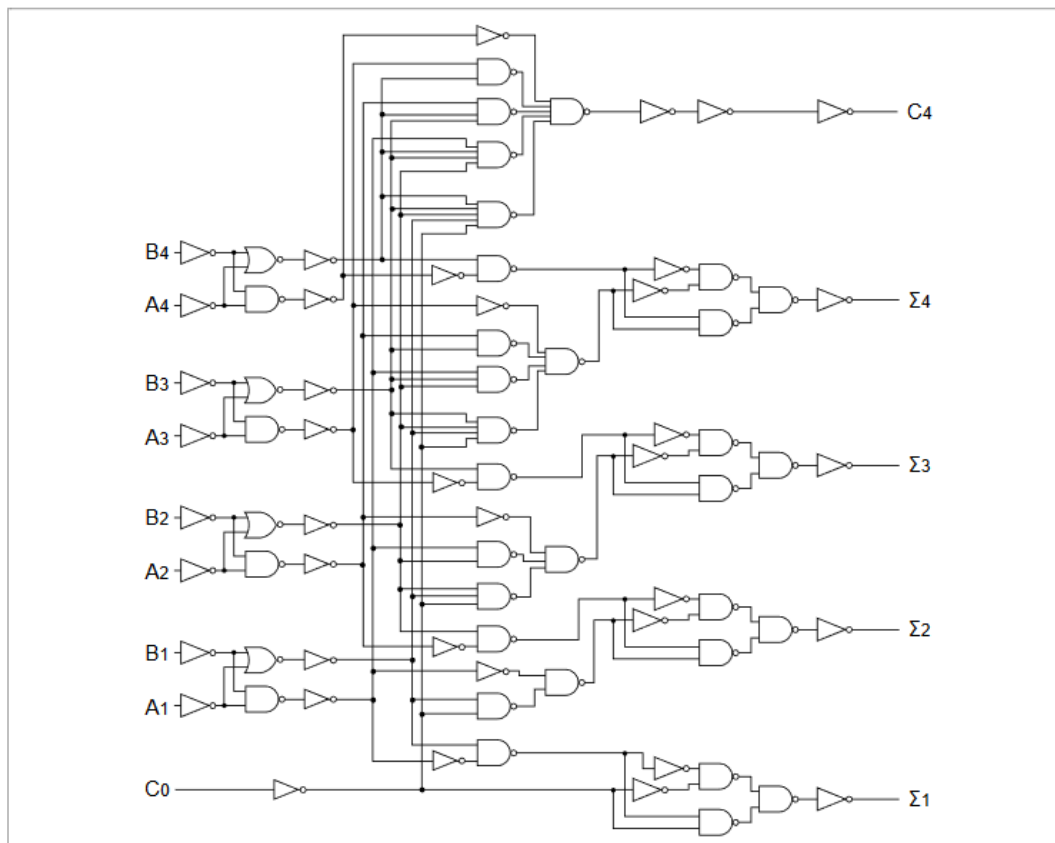
- 74LS83



- 74HC283



- HD74HC83



On constate tout d'abord qu'il s'agit d'additionneur 4 bits, à l'opposé de l'additionneur 1 bit du travail dirigé. Les 3 circuits utilisent le même principes de sommation que nous en prenant en compte les retenues. Cependant, comme il s'agit d'un sommateur 4 bits, les calculs des termes de retenues et de sommes sont très différents d'où les différences de circuits entre ceux trouver pour le 3 et ceux des circuits ci-dessus.

Sources :

<https://pdf1.alldatasheet.fr/datasheet-pdf/view/51091/FAIRCHILD/74LS83.html>

<https://pdf1.alldatasheet.fr/datasheet-pdf/view/15580/PHILIPS/74HC283.html>

<https://pdf1.alldatasheet.fr/datasheet-pdf/view/63937/HITACHI/HD74HC83.html>