



# Additionneurs

demi-additionneur

| (entree)<br>carry |  | a | b |  | (sortie)<br>carry | sum |
|-------------------|--|---|---|--|-------------------|-----|
| $c_0$             |  |   |   |  | $c_1$             | s   |
| 0                 |  | 0 | 0 |  | 0                 | 0   |
| 0                 |  | 0 | 1 |  | 0                 | 1   |
| 0                 |  | 1 | 0 |  | 0                 | 1   |
| 0                 |  | 1 | 1 |  | 1                 | 0   |
| 1                 |  | 0 | 0 |  | 0                 | 1   |
| 1                 |  | 0 | 1 |  | 1                 | 0   |
| 1                 |  | 1 | 0 |  | 1                 | 0   |
| 1                 |  | 1 | 1 |  | 1                 | 1   |

additionneur  
(complet)

$c_1 = ab + c_0(a+b) \parallel \text{pas DNF}$       $s = \bar{c}_0 \bar{a} b + \bar{c}_0 a \bar{b} + c_0 \bar{a} \bar{b} + c_0 ab \underline{\underline{\text{DNF}}}$

$$C_1 = ab + c_0(a+b) \quad || \text{ pas DNF}$$

Karnaugh

|       |   | ab |    |    |    |
|-------|---|----|----|----|----|
|       |   | 00 | 01 | 11 | 10 |
| $c_1$ | 0 | 0  | 0  | 1  | 0  |
| $c_0$ | 0 | 0  | 1  | 1  | 0  |
|       | 1 | 0  | 1  | 1  | 1  |

$$C_1 = ab + c_0(a \oplus b)$$

"presque"  
Karnaugh

(on déroge à l'une des règles  
de la méthode de Karnaugh)

$$S = \bar{c}_0 \bar{a} b + \bar{c}_0 a \bar{b} + c_0 \bar{a} \bar{b} + c_0 ab \quad \underline{\underline{\text{DNF}}}$$

$$= \bar{c}_0 (\bar{a} b + a \bar{b}) + c_0 (\bar{a} \bar{b} + ab)$$

$$= \bar{c}_0 (a \oplus b) + c_0 \overline{a \oplus b}$$

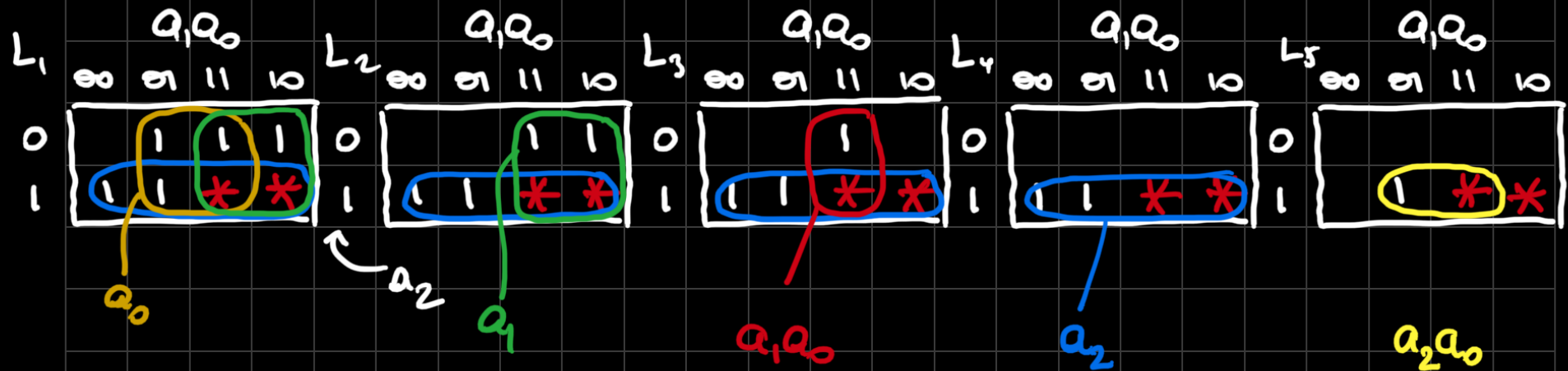
$$= \underline{\underline{c_0 \oplus a \oplus b}}$$

Considérons une suite de cinq leds représentant une jauge commandée par six valeurs données sur 3 bits :  $a_2 a_1 a_0$

choix

|   |   |   |   |   |   |   |       |
|---|---|---|---|---|---|---|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | $L_5$ |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | $L_4$ |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | $L_3$ |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | $L_2$ |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | $L_1$ |
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |   |       |

les valeurs pour  
6 et 7  
non définies



$$L_1 = a_0 + a_1 + a_2$$

$$L_2 = \dots$$

Même principe mais en choisissant d'autres valeurs :

|    |    |    |   |   |   |   |        |
|----|----|----|---|---|---|---|--------|
| 0  | 0  | 0  | 0 | 0 | 0 | • | $L'_5$ |
| 0  | 0  | 0  | 0 | • | • | • | $L'_4$ |
| 0  | 0  | 0  | • | • | • | • | $L'_3$ |
| 0  | 0  | •  | • | • | • | • | $L'_2$ |
| 0  | •  | •  | • | • | • | • | $L'_1$ |
| -3 | -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |   |        |

les valeurs pour  
-4 et 3  
non définies

| $L'_1$ | $a_1, a_0$                                   | $L'_2$ | $a_1, a_0$                                 | $L'_3$ | $a_1, a_0$                                 | $L'_4$ | $a_1, a_0$                               | $L'_5$ | $a_1, a_0$                             |
|--------|--|--------|--|--------|--|--------|--|--------|--|
| 0      | 00 01 11 10                                  | 0      | 00 01 11 10                                | 0      | 00 01 11 10                                | 0      | 00 01 11 10                              | 0      | 00 01 11 10                            |
| 1      | <div> <div>1 1 *</div> <div>1 1</div> </div> | 1      | <div> <div>1 1 *</div> <div>1</div> </div> | 1      | <div> <div>1 1 *</div> <div>*</div> </div> | 1      | <div> <div>1 *</div> <div>*</div> </div> | 1      | <div> <div>*</div> <div>*</div> </div> |

$a_2$  points to the first  $L'_2$  box.

$$L'_1 =$$

$$L'_2 = \dots$$



# ○ Additionneur d'Avizienis

On utilise des chiffres signés  $\bar{a}, \dots, \bar{1}, 0, 1, 2, \dots, a$   
avec :  $\frac{\text{base}}{2} < a < \text{base}$

Fixons  $b=4$ . On "choisit"  $a=3$ . ( $a=3$  irait aussi pour  $b=5$ )

|   |           |           |           |   |           |           |            |
|---|-----------|-----------|-----------|---|-----------|-----------|------------|
|   | $\bar{3}$ | $\bar{1}$ | 3         | 1 | $\bar{2}$ | 2         |            |
| + | $\bar{3}$ | $\bar{2}$ | 3         | 2 | $\bar{1}$ | 1         |            |
|   | $\bar{1}$ | 0         | 1         | 0 | 0         | 0         | retenue    |
|   | $\bar{1}$ | $\bar{2}$ | $\bar{2}$ | 2 | 3         | $\bar{3}$ | 3 résultat |

L'idée d'Avizienis est que  
une somme (avant retenue)  
ne soit pas extrême (ni  $a$ , ni  $\bar{a}$ )

|   |           |           |   |   |           |   |                    |
|---|-----------|-----------|---|---|-----------|---|--------------------|
|   | $\bar{3}$ | $\bar{1}$ | 3 | 1 | $\bar{2}$ | 2 |                    |
| + | $\bar{3}$ | $\bar{2}$ | 3 | 2 | $\bar{1}$ | 1 |                    |
|   | .         | $\bar{2}$ | 1 | 2 | $\bar{1}$ | 1 | $\bar{1}$ somme    |
|   | $\bar{1}$ | $\bar{1}$ | 1 | 1 | $\bar{1}$ | 1 | .                  |
|   | $\bar{1}$ | $\bar{3}$ | 2 | 3 | $\bar{2}$ | 2 | $\bar{1}$ résultat |

garantie sans propagation de retenue  
( $C_{i+1}$  ne dépend plus de  $C_i$ )