

Ado - TD3 - Mémoires

$$8 \text{ bits} = 1 \text{ octet} = 2^3 \quad (5)$$

$$1 \text{ mot} = 2 \text{ octets}$$

$$= 16 \text{ bits}$$

Exercice 1:

① Mots de 8 bits (1 octet)

2^{16} adresses

Taille totale mémoire en Ko ?

$$\begin{aligned} \text{kilobit} &= 1 \text{ Kb} = 1 \text{ Ko} = 2^{10} \text{ octets} \\ \text{mégabit} &= 1 \text{ Mb} = 1 \text{ Mo} = 2^{20} \text{ octets} \\ \text{gigabit} &= 1 \text{ Gb} = 1 \text{ Go} = 2^{30} \text{ octets} \end{aligned}$$

Rappel: taille mémoire = Nombre d'adresses * taille d'un mot

↳ **capacité**

$$\rightarrow = 2^{16} \times \underbrace{1}_{\text{octets}} = 2^{10} \times 2^6 = 2^6 \text{ Ko} = 64 \text{ Ko}$$

② Mots de 16 bits (2 octets)

8 bits pour l'adresse

Taille totale mémoire en Octets ?

$$\rightarrow \text{Nombre d'adresses} = 2^8 = 256 \text{ octets}$$

$$\rightarrow = 2^8 \times 2 = 256 \times 2 = 512 \text{ octets}$$

③ Taille totale mémoire : 32 Mo

Stocke des mots de 32 bits \rightarrow 4 octets

④ Nombre de bits pour représenter les adresses.

$$TM = NA * TMO \rightarrow 32 \text{ Mo} = NA * 40$$

$$32 \text{ Mo} = 32 \times 2^{20}$$

$$NA = \frac{32 \text{ Mo}}{40} = \frac{32 \times 2^{20}}{4} = \frac{2^5 \times 2^{20}}{4}$$

$$\log_2(2^{23}) = x$$

$$2^x = 2^{23}$$

$$x = 23$$

$$= \frac{2^5 \times 2^{20}}{2^2} = 2^3 \times 2^{20} = 2^{23}$$

Nous avons besoin de $\log_2(2^{23}) = \underline{23 \text{ bits}}$

(b) adresses minimales

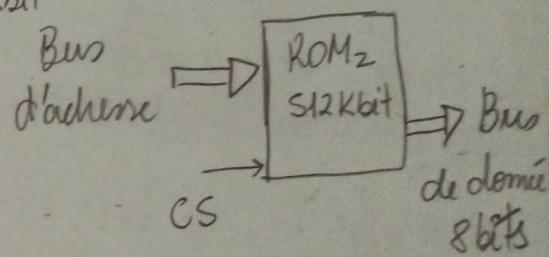
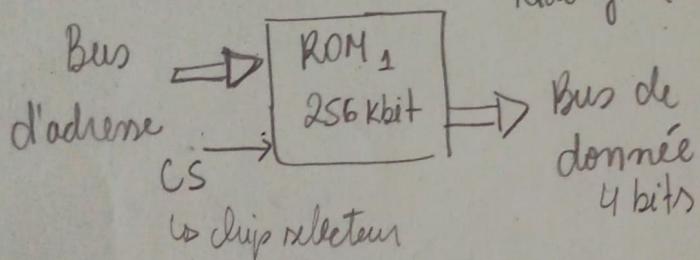
0b~~000000000000000000000000~~ (23 bits) = 0x000000
 binaire addresses maximales 23 fois $(000000)_{16}$ hexa

0b 1111 1111 1111 1111 1111 1111 (23 bits) = 0xFFFF FFF
23 fois $(FFFF FFF)_{16}$

Exercise 2:

$$1 \text{ kilobit} = \text{Kbit} \text{ or } \text{Kb} = 10^3 \text{ bit} = 1000 \text{ bits}$$

$$\text{Kilo} \neq \text{byte} \text{ (KB)} = 8 \text{ Kbit} \Leftrightarrow \text{or } 2^{10} \text{ bits}$$



① Mots de 4 bits avec la ROM \rightarrow 256,000 \rightarrow 64,000 mots de 4 bits $2^{16} \times 4 = 2^{16} \times 2^2 = 2^8$ kilobits = 256 Kb

$$\text{Profondeur de ROM} = \frac{256}{4} \text{ Kmots de 4 bits} = 64 \text{ Kmots de 4 bits.}$$

$$\text{de ROM}_1 \rightarrow 2^n = NA = \frac{4 \text{ Capacité}}{\text{THO}}$$

2 Mots de 8 bits avec la ROM ?

Profondeur = $\frac{512}{8}$ Kmot de 8 bits = 64 Kmot de 8 bits.

③ Taille du bus d'adresse de ROM1 et ROM2 ?

Le se détermine à partir de la profondeur de ROM

$$64 \text{ Kmot} = 2^6 * 2^{10} \text{ mot} = 2^{16} \text{ mot}$$

La taille du bus d'adresse de ROM_1 et de ROM_2 est de 16 bits

Exercice 3 :

⑥

① **bus d'adresse** processeur : 16 bits avec alignement à l'octet
Taille de l'espace mémoire maximum ?

R: $TME = NA * TMO$
 $= 2^{16} * 1 = 2^{10} * 2^6 = 2^6 \text{ Ko} = 64 \text{ Ko}$

Solutions pour adresses une plus grande zone mémoire?

R: Augmenter la taille du bus mémoire / **bus d'adresse**

② Mémoire 1Mo découpée en blocs de 128 Ko
1 mot = 1 octet = 8 bits

③ Nombre de blocs ?

$$1\text{Mo} = 2^{20} \text{ octets} \rightarrow TME$$

$$128\text{ Ko} = 128 * 1\text{ Ko} = 2^7 * 2^{10} \text{ octets} = 2^{17} \text{ octets} \rightarrow TB$$

$$NB = \frac{TME}{TB} = \frac{1\text{Mo}}{128\text{ Ko}} = \frac{2^{20}}{2^{17}} = 2^3 \text{ octets} \rightarrow 8 \text{ blocs}$$

④ calculer les adresses de début et de fin de chaque bloc

Le bus d'adresse a 20 lignes $\rightarrow 1\text{Mo} = 2^{20} \Rightarrow 20$ lignes

Une adresse va être représenté sur 5 chiffres hexadécimaux

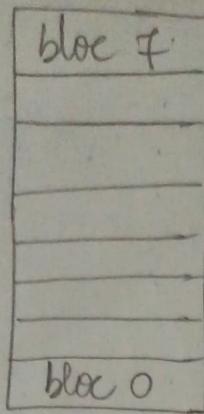
$\hookrightarrow 20/4 = 5$, un chiffre hexa est codé
sur 4 bits

la plus petite adresse $(00000)_{16} = (0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000)_2$

la plus grande adresse $(FFFFF)_{16}$

$\hookrightarrow (1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111)_2$
20 bits

8 blocs \rightarrow



adresse début bloc $N =$

adresse de fin bloc $(N-1) + 1$

adresse fin de bloc =

adresse début + taille du bloc - 1

Exemple: Bloc 0

Adresse fin de bloc = $(00000)_{16} + 128K_0 - 1$

$$= 0 + (128 * 1K_0) - 1$$

$$= (2^7 * 2^{10}) - 1$$

$$(131072)_{10} = \underset{\text{octets}}{2^{17}} - 1 = (20000 - 00001)_{16}$$

$2^{17} - 1 \rightarrow$ en binaire $\rightarrow (10000000000000000)_{2} - 1$

$$= (01\underline{11111111}\underline{11111111})_2 = (1FFFF)_{16}$$

bloc	adresse début (hexa)	adresse fin (hexa)	
0	00000	1FFFF	$\rightarrow 00000 + 20000 - 00001$
1	$1FFFF + 00001 = 20000$	3FFFF	$\rightarrow 20000 + 20000 - 00001$
2	40000	5FFFF	
3	60000	7FFFF	
4	80000	9FFFF	
5	A0000	BFFFF	
6	C0000	DFFFF	
7	E0000	FFFFF	