

Ado - TD3 - Mémoires

$$8 \text{ bits} = 1 \text{ octet} = 2^3 \text{ (5)}$$
$$1 \text{ mot} = 2 \text{ octets}$$
$$= 16 \text{ bits}$$

Exercice 1:

① Mots de 8 bits (1 octet)

2^{16} adresses

$$\text{Kilobit} = 1\text{Kb} = 1\text{Ko} = 2^{10} \text{ octets}$$
$$\text{Mégabit} = 1\text{Mb} = 1\text{Mo} = 2^{20} \text{ octets}$$
$$\text{Gigabit} = 1\text{Gb} = 1\text{Go} = 2^{30} \text{ octets}$$

Taille totale mémoire en Ko ?

Rappel: $TME = \frac{NA}{2} * TMO$

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

a) Nombre de bits pour représenter les adresses.

$$TM = NA * TMO \rightarrow 32 \text{ Mo} = NA * 4$$

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

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

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

$$2^X = 2^{23}$$

$$X = 23$$

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

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

(b) adresses minimales

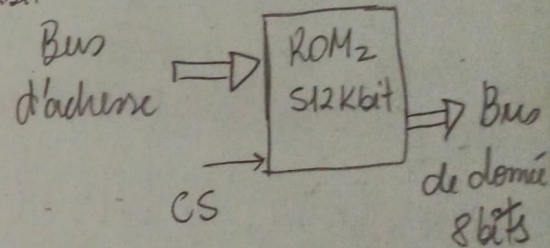
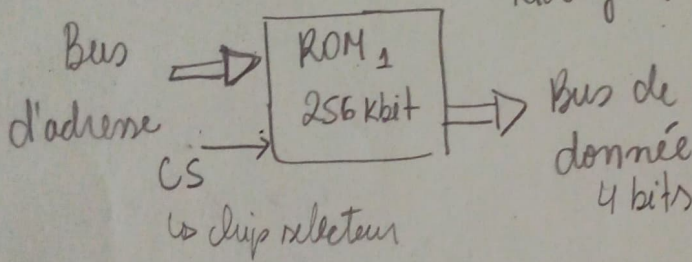
0b 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 (23 bits)
 binaire adresses maximales

(23 bits) = 0×000000
 $(000000)_{16}$
 Hexa

0b 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 (23 bits) = $0 \times \text{FFFFFF}$
 $(\text{FFFFFF})_{16}$

Exercice 2:

1 kilobit = Kbit ou Kb = 10^3 bit = 1000 bits
 Kilo byte (KB) = 8 Kbit \rightarrow ou 2^{10} bits



① Mots de 4 bits avec la ROM₁? \rightarrow 64,000 mots de 4 bits
 $256,000$

$$2^{16} \times 4 = 2^{16} \times 2^2 = 2^{18}$$

$$2^8 \text{ Kibibits} = 256 \text{ Kb}$$

Profondeur de ROM₁ = $\frac{256}{4}$ Kmot de 4 bits = 64 Kmot de 4 bits.

$$2^n = NA = \frac{\text{Capacité}}{\text{TMO}}$$

② Mots de 8 bits avec la ROM₂?

$$2^{16} \times 8 = 2^{16} \times 2^3 = 2^{19}$$

$$2^9 \text{ Kibibits} = 512 \text{ Kb}$$

Profondeur de ROM₂ = $\frac{512}{8}$ Kmot de 8 bits = 64 Kmot de 8 bits.

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

\rightarrow se determine à partir de la profondeur de ROM

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

La taille du bus d'adresse de ROM₁ et de ROM₂ 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: $TME = NA * TMO$
 $= 2^{16} * 1 = 2^{10} * 2^6 = 2^6 Ko = 64 Ko$

Solutions pour adresser une plus grande zone mémoire?

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

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

a) Nombre de blocs ?

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

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

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

$\rightarrow TME = NA * 1 \rightarrow 2^{20} = 2^n * 1 \rightarrow n = 20$ bits

③ calculer les adresses de début et de fin de chaque bloc
Le bus d'adresse a 20 lignes $\rightarrow 1Mo = 2^{20} \Rightarrow 20$ lignes

une adresse va être représentée sur 5 chiffres hexadécimaux

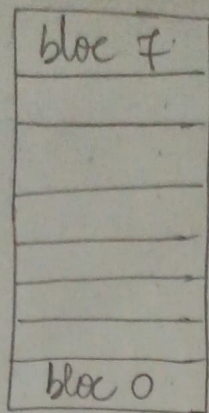
$\hookrightarrow 20/4 = 5$, un chiffre hexa est codé sur 4 bits

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

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

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

8 blocs \rightarrow



Taille du bloc
= 128Ko

adresse début bloc $N =$

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

Adresse fin de bloc =

adresse début + taille du bloc - 1

Exemple: Bloc 0

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

$$= 0 + (128 * 1\text{Ko}) - 1$$

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

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

$$2^{17} - 1 \rightarrow \text{en binaire} \rightarrow (1 \underbrace{00000000000000000}_{16 \text{ bits}})_2 - 1$$

$$= (01 \underbrace{1111111111111111}_2) = (1FFFF)_{16}$$

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

$$\rightarrow 00000 + 20000 - 00001$$

$$\rightarrow 20000 + 20000 - 00001$$