Taille mot mémoire

La taille d'un mot mémoire est forcément un multiple de 8. C'est pour quoi nous pouvons appliquer le tableau suivant :

Nom	Symbole	Puissances binaires et valeurs en décimal	Nombre	Неха	Ordre de grandeur SI décimal
unité	o/B	2 ⁰ = 1	un(e)	1	10 ⁰ = 1
kilo	ko/Ko kB/KB	2 ¹⁰ = 1 024	mille	400	10 ³ = 1 000
méga	Mo/MB	2 ²⁰ = 1 048 576	million	100000	10 ⁶ = 1 000 000
giga	Go/GB	2 ³⁰ = 1 073 741 824	milliard	4000000	10 ⁹ = 1 000 000 000
téra	To/TB	2 ⁴⁰ = 1 099 511 627 776	billion	1000000000	1012 = 1 000 000 000 000
péta	Po/PB	2 ⁵⁰ = 1 125 899 906 842 624	billiard	40000000000	10 ¹⁵ = 1 000 000 000 000 000
exa	Eo/EB	2 ⁶⁰ = 1 152 921 504 606 846 976	trillion	10000000000000000	10 ¹⁸ = 1 000 000 000 000 000 000

Gestion des adresses

En fonction de la taille de la mémoire nous aurons une taille d'adresses variables, le tableau suivant représente les possibilités :

Adressage	Puiss. binaire et décimal	Hexa	byte	bit
8 bits	2 ⁸ = 256	100	256 B	2 Kb
16 bits	2 ¹⁶ = 65 536	10000	64 KB	512 Kb
32 bits	2 ³² = 4 294 967 296	100000000	4 GB	32 Gb
64 bits	2 ⁶⁴ = 18 446 744 073 709 551 616	10000000000000000	16 EB	128 Eb

Calculer la mémoire

Calculer adresse de fin

 ${\rm Adr.Fin} = {\rm Adr.Deb} + {\rm Taille} - 1$

Calculer adresse de début

Adr.Deb = Adr.Fin - Taille + 1

Calculer la taille

 ${\bf Taille} = {\bf Adr.Fin} - {\bf Adr.Deb} + 1$

Autre formule

$$\mathrm{Taille} = 1 \ll \log_2(2^n)$$

n=le nombre de bits alloué à la zone mémoire Exemple : 2KB = $2^{10}*2^1=2^{11}$ donc n=11

Saut inconditionnel



L'opcode pour un saut inconditionnel prends 5 bits et le reste est alloué pour donner l'adresse de la prochaine instruction à exécuter.

Calcul de l'adresse de saut

Pour calculer l'adresse de saut il suffit d'utiliser la formule suivante :

$$Adr = PC + extension_16bits(offset_{11}*2) + 4$$

Code d'instruction	Incrément
Adr	Adresse finale du saut
PC	Adresse de l'instruction courante
Extension 16 bits	Extension de l'adresse de saut en y ajoutant la valeur du bit de signe
Offset	Correspond à l'instruction moins les 5 bits de l'opcode
4	Valeur en fixe à ajouter à l'adresse de saut

Saut conditionnel

Adresse cible



Pour calculer l'adresse de saut il suffit d'utiliser la formule suivante **attention** elle est légèrement différente de celle pour le saut inconditionnel :

 $Adr = PC + extension_16bits(offset_8 * 2) + 4$

Instructions

Mnemonic	Instruction	
ADC	Add with Carry	
ADD	Add	
AND	AND	
ASR	Arithmetic Shift Right	
В	Uncoditional Branch	
Bxx	Conditional Branch	
BIC	Bit Clear	
BL	Branch and Link	
BX	Branch and Exchange	
CMN	Compare NOT	
CMP	Compare	
EOR	XOR	
LDMIA	Load Multiple	
LDR	Load Word	
LDRB	Load Byte	
LDRH	Load Halfword	
LSL	Logical Shift Left	
LDSB	Load Sign-Extended Byte	
LDSH	Load Sign-Extended Halfword	
LSR	Logical Shift Right	
MOV	Move Register	
MUL	Multiply	
MVN	Move NOT(Register)	
NEG	Negate $(*-1)$	
ORR	OR	
POP	Pop Register	
PUSH	Push Register	
ROR	Rotate Right	
SBC	Subtract with Carry	
STMIA	Store Multiple	
STR	Store Word	
STRB	Store Byte	
STRH	Store Halfword	
SWI	Software Interrupt	
SUB	Subtract	
TST	Test Bits	

151	Test Dits		
Décimal	Héxadécimal	Binaire	
0	0	0000	
1	1	0001	
2	2	0010	
3	3	0011	
4	4	0100	
5	5	0101	
6	6	0110	
7	7	0111	
8	8	1000	
9	9	1001	
10	A	1010	
11	В	1011	
12	С	1100	
13	D	1101	
14	Е	1110	
15	F	1111	

Incrémenter le PC

Code d'instruction	Incrément
8 bits = 1 byte	1
16 bits = 2 bytes	2
32 bits = 4 bytes	4

Registres spéciaux

Registre	Objectif	
R13 / R5	Stack Pointer (SP) → Stocke la position dans la pile de stockage (interruptions chaînées)	
R14 / R6	Link Register (LR) →Garde l'adresse de retour (appel de fct, interruption)	
R15 / R7	Program Counter (PC) →Stocke l'adresse de la prochaine instruction	

Lors d'une interruption on stocke la valeur actuelle du PC dans le LR et on met la valeur de l'adresse de l'interruption dans le PC.

Puissance de 2

Puissance de 2	Résultat
2^{0}	1
2^1	2
2^2	4
2^3	8
2^4	16
2^5	32
2^6	64
27	128
28	256
2^9	512