Partiel S3 – Corrigé Architecture des ordinateurs

Durée: 1 h 30

Répondre exclusivement sur le document réponse. Ne pas écrire à l'encre rouge ni au crayon à papier.

Exercice 1 (3 points)

Remplir le tableau présent sur le <u>document réponse</u>. Donnez le nouveau contenu des registres (sauf le **PC**) et/ou de la mémoire modifiés par les instructions. <u>Vous utiliserez la représentation hexadécimale</u>. <u>La mémoire et les registres sont réinitialisés à chaque nouvelle instruction</u>.

Exercice 2 (2 points)

Remplissez le tableau présent sur le <u>document réponse</u>. Donnez le résultat des additions ainsi que le contenu des bits **N**, **Z**, **V** et **C** du registre d'état.

Exercice 3 (4 points)

Soit le programme ci-dessous. Complétez le tableau présent sur le <u>document réponse</u>.

```
move.l #$ff,d7
Main
next1
            moveq.l #1,d1
            cmpi.w #$fe,d7
                 next2
            moveq.l #2,d1
            moveq.l #1,d2
next2
            cmpi.b #$fe,d7
                   next3
            moveq.l #2,d2
            clr.l
                    d3
next3
            move.l #518,d0
            addq.l #1,d3
loop3
            subq.b #2,d0
                    loop3
            bne
                    d4
next4
            clr.l
                    d0
            clr.l
                    #1,d4
loop4
            addq.l
                    d0,loop4
                                    DBRA = DBF
```

Partiel S3 – Corrigé

Exercice 4 (11 points)

Toutes les questions de cet exercice sont indépendantes. À l'exception des registres utilisés pour renvoyer une valeur de sortie, aucun registre de donnée ou d'adresse ne devra être modifié en sortie de vos sous-programmes. Une chaîne de caractères se termine toujours par un caractère nul (la valeur zéro). On suppose pour tout l'exercice que les chaînes ne sont jamais vides (elles possèdent au moins un caractère non nul).

1. Réalisez le sous-programme **GetStart** qui renvoie l'adresse de la première occurrence d'un caractère dans une chaîne.

Entrée : A0.L pointe sur une chaîne de caractères.

D0.B contient le code ASCII d'un caractère. On appelle C ce caractère et l'on suppose qu'il est présent dans la chaîne pointée par **A0.L**.

Sortie : **A0.L** pointe sur la première occurrence de C dans la chaîne.

Attention! le sous-programme GetStart est limité à 4 lignes d'instructions.

2. Réalisez le sous-programme **GetEnd** qui renvoie l'adresse située juste après le dernier caractère d'une suite de caractères identiques. On considère qu'une suite de caractères identiques peut être constituée d'un seul caractère ou de plusieurs caractères identiques.

<u>Entrée</u> : **A0.L** pointe sur un caractère non nul dans une chaîne. On appelle C ce caractère. <u>Sortie</u> :

- Si le caractère qui suit C est différent de C, alors **A0.L** pointera sur le caractère qui suit C.
- Si le caractère C est répété plusieurs fois à la suite, alors **A0.L** pointera sur le caractère qui suit le dernier C.

Par exemple, considérons la chaîne suivante : « Heeeellooooo Wooorld »

- Si **A0.L** pointe sur le « H », alors l'adresse renvoyée sera celle du premier « e ».
- Si **A0.L** pointe sur le premier « e », alors l'adresse renvoyée sera celle du premier « l ».
- Si **A0.L** pointe sur le premier « l », alors l'adresse renvoyée sera celle du premier « o ».
- Si **A0.L** pointe sur le premier « o », alors l'adresse renvoyée sera celle de l'espace.
- Si **A0.L** pointe sur le « r », alors l'adresse renvoyée sera celle du dernier « l ».
- Si **A0.L** pointe sur le « d », alors l'adresse renvoyée sera celle du caractère nul.

Attention! le sous-programme GetEnd est limité à 12 lignes d'instructions.

Partiel S3 – Corrigé

3. À l'aide des sous-programmes **GetStart** et **GetEnd**, réalisez le sous-programme **SuccessiveCount** qui compte le nombre de caractères dans une suite de caractères identiques. Cette suite de caractères se trouve dans une chaîne. Si plusieurs suites d'un même caractère se trouvent dans la chaîne, alors seule la première suite de caractères sera prise en compte.

Entrée : **A0.L** pointe sur une chaîne de caractères.

D0.B contient le code ASCII d'un caractère. On appelle C ce caractère et l'on suppose qu'il est présent dans la chaîne pointée par **A0.L**.

Sortie : **D0.L** contient le nombre de caractères C successifs à partir du premier C.

Par exemple, considérons que A0.L pointe sur la chaîne suivante : « Heeeellooooo Wooorld »

- Si **D0.B** contient « H », alors la valeur renvoyée sera 1.
- Si **D0.B** contient « e », alors la valeur renvoyée sera 4.
- Si **D0.B** contient « l », alors la valeur renvoyée sera 2.
- Si **D0.B** contient « o », alors la valeur renvoyée sera 5.
- Si **D0.B** contient « W », alors la valeur renvoyée sera 1.
- Si **D0.B** contient « d », alors la valeur renvoyée sera 1.

Attention! le sous-programme SuccessiveCount est limité à 12 lignes d'instructions.

Partiel S3 – Corrigé 3/8

Partiel S3 – Corrigé 4/8

		K Quic		fer	er	ıce	v1.	8	htt	p://www	w.wo	wgw	ер.со	m/EAS	y68	K.htm Copyrigh	t © 2004-2007 By: Chuck Kelly	
Opcode	Size	Operand	CCR	-	Effe	ctive	Addres	S S=S	ource,	d=destina	ition, e	=eithe	r, i=dis	placemen	t	Operation	Description	
-	BWL	s,d	XNZVC	On	An	(An)	(An)+	-(An)	(i,An)	(i,An,Rn)	abs.W	abs.L	(i,PC)	(i,PC,Rn)	#n	•		
ABCD	В	Dy.Dx -(Ay)(Ax)	*U*U*	В -	-	-	-	- B	-	-	-	-	-	-	-	$Dy_{10} + Dx_{10} + X \rightarrow Dx_{10}$ -(Ay) ₁₀ + -(Ax) ₁₀ + X \rightarrow-(Ax) ₁₀	Add BCD source and eXtend bit to destination. BCD result	
ADD ⁴	BWL	s,Dn Dn,d	****	8	s d ⁴	s d	s d	g	z d	g	z d	s d	S	8	s ⁴	$s + Dn \rightarrow Dn$ $Dn + d \rightarrow d$	Add binary (ADDI or ADDQ is used when source is #n. Prevent ADDQ with #n.L)	
ADDA ⁴	WL	s,An		S	8	S	8	2	2	S	2	S	S	S	S	s + An → An	Add address (.W sign-extended to .L)	
ADDI ⁴	BWL	#n,d	****	d	-	d	d	d	d	d	d d	d	-	-	S	#n+d → d	Add immediate to destination	
ADDQ 4	BWL	#n,d	****	d	d	d	d	d	d	d	d	d			8	#n+d → d	Add quick immediate (#n range: 1 to 8)	
ADDX			****	_	u	u	-	-	-	_ u	10.00	<u>u</u>	-	-	8	$D_{V} + D_{X} + X \rightarrow D_{X}$	Add source and eXtend bit to destination	
AUUX	DWL	Dy.Dx	Service and the	8	-		-	0.000			-				-		Add source and extend bit to destination	
AND ⁴	BWL	-(Ay),-(Ax)	-**00	-	-	7.50 7.20	-	В	1750	-	1.71				-	$-(Ay) + -(Ax) + X \rightarrow -(Ax)$	I IAND	
ANU	DWL	s,On		8	-	2	2	2	2	2	2	S	2	2	S4	s AND Dn → Dn	Logical AND source to destination	
ANDI ⁴	BWL	Dn,d #n,d	-**00	q	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	$\begin{array}{c} \text{Dn AND d} \rightarrow \text{d} \\ \text{\#n AND d} \rightarrow \text{d} \end{array}$	(ANDI is used when source is #n)	
	_			0	-	-	d	d		d	d	d	(*)	-	2		Logical AND immediate to destination	
ANDI ⁴	В	#n,CCR		:	-	-	-	(4)	.50		100	7	(%)		8	#n AND CCR → CCR	Logical AND immediate to CCR	
ANDI 4	W	#n,SR	****	-	-	320	-	020	220	-	-	-	920	-	8	#n AND SR → SR	Logical AND immediate to SR (Privileged)	
ASL	RML	Dx,Dy	****	8	-	-	=	-	-	-	-	-	-	-	-	X T	Arithmetic shift Dy by Dx bits left/right	
ASR		#n,Dy		d	-	7	1 7		7	7	7	1.		-	2	r x x x x x x x x x x x x x x x x x x x	Arithmetic shift Dy #n bits L/R (#n: 1 to 8	
_	W	d		-	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-		Arithmetic shift ds 1 bit left/right (.W only)	
Bcc	BM ₃	address ²		-	-	*	*	3 # 3	*	*	*	-	-	-	-	if cc true then	Branch conditionally (cc table on back)	
				_							<u></u>					address → PC	(8 or 16-bit ± offset to address)	
BCHG	B L	Dn,d	*	B	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	NOT(bit number of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then	
		#n,d		ď	~	d	d	d	d	d	d	d	***		S	NDT(bit n of d) \rightarrow bit n of d	invert the bit in d	
BCLR	B L	Dn,d	*	e	7.	d	d	d	d	d	d	d	3.5		-	NOT(bit number of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then	
		#n,d		qı	-	d	d	d	d	d	d	d	100	- 2	S	D → bit number of d	clear the bit in d	
BRA	BW ³	address ²		-	-	-	141	8.40	(40)	-		-	*	-	-	address → PC	Branch always (8 or 16-bit ± offset to add	
BSET	BL	Dn.d	*	e _l	Ξ	d	d	d	d	d	d	d	(*)	in .	~	NOT(bit n of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then	
		#n,d		ď	-	d	d	d	d	d	d	d	-	- 3	S	1 → bit n of d	set the bit in d	
BSR	BW3	address ²		-	-	1525	-	848	928	2	121	-	0	-	-	$PC \rightarrow -(SP)$; address $\rightarrow PC$	Branch to subroutine (8 or 16-bit ± offset)	
BTST	BL	Dn,d	*	el	-	d	d	d	d	d	d	d	d	d	-	NDT(bit Dn of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d	
		#n,d		ď	-	d	d	d	d	d	d	d	d	d	S	NOT(bit #n of d) \rightarrow Z	Leave the bit in d unchanged	
CHK	W	s,Dn	-*000	8	-	S	8	S	S	S	S	8	8	S	-	if Dn <o dn="" or="">s then TRAP</o>	Compare On with D and upper bound (s)	
CLR	BWL	d	-0100	d	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	□ → d	Clear destination to zero	
CMP 4	BWL	s,Dn	_***	В	s ⁴	S	8	S	S	2	2	2	S	S	s ⁴	set CCR with Dn - s	Compare On to source	
CMPA 4	WL	s,An	_***	S	В	S	8	2	2	S	2	8	8	S	S	set CCR with An - s	Compare An to source	
CMPI 4	BWL	#n,d	_***	d	-	d	ď	d	ď	d	ď	d	-	_	S	set CCR with d - #n	Compare destination to #n	
CMPM 4	BWL	(Ay)+,(Ax)+	_***	-	-	-	В	-	-	-	-	-		-	-	set CCR with (Ax) - (Ay)	Compare (Ax) to (Ay); Increment Ax and Ay	
DBcc	W	Dn,addres ²		-	-		-	0.50	-	-	(*)	-	-	-	-	if cc false then { Dn-1 \rightarrow Dn	Test condition, decrement and branch	
																if Dn \Leftrightarrow -1 then addr \rightarrow PC }	(16-bit ± offset to address)	
DIVS	W	s,Dn	-***0	8	-	S	S	S	8	S	S	S	S	S	S	±32bit Dn / ±16bit s → ±Dn	On= [16-bit remainder, 16-bit quotient]	
DIVU	W	s,Dn	-***0	8	-	S	8	8	8	S	8	S	S	S	S	32bit Dn / 16bit s → Dn	Dn= [16-bit remainder, 16-bit quotient]	
EDR ⁴		Dn,d	-**00	8	-	d	d	d	d	d	d	d	170		s4	Dn XDR d → d	Logical exclusive DR Dn to destination	
EDRI 4	BWL	#n,d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	140	2	S	#n XDR d → d	Logical exclusive DR #n to destination	
EDRI 4	В	#n,CCR		-	-	-	-	(#)	120	н	-	-	-	~	S	#n XDR CCR → CCR	Logical exclusive DR #n to CCR	
EDRI 4	W	#n,SR		-		***	1.5	: - :	(*3	-	:-::		3,43		S	#n XDR SR → SR	Logical exclusive DR #n to SR (Privileged)	
EXG	L	Rx.Ry		В	В	\$ 7 .0	-)\ = \	150	-	(=)	75	(4)	-	-	register ←→ register	Exchange registers (32-bit only)	
EXT	WL	Dn	-**00	d	-	-	-	-	121	-	-		-	-	-		Sign extend (change .B to .W or .W to .L)	
ILLEGAL	-		manana	-	-	-	-	- 4	140	-	-	-	-	-	-	$PC \rightarrow -(SSP); SR \rightarrow -(SSP)$	Generate Illegal Instruction exception	
JMP		d		-	-	d	-	0.60	d	d	d	d	р	d	-	1d → PC	Jump to effective address of destination	
JSR		d		-	-	d	-	555	d	d	ď	d	ď	d	-	$PC \rightarrow -(SP)$; $\uparrow d \rightarrow PC$	push PC, jump to subroutine at address d	
LEA	1	s,An		-	В	8		-	2	8	2	S	S	8	-	↑s → An	Load effective address of s to An	
LINK		An,#n		-	-	-		100	-	-	-	-	-	-	-	$An \rightarrow -(SP); SP \rightarrow An;$	Create local workspace on stack	
																SP + #n → SP	(negative n to allocate space)	
LSL	RWI	Dx,Dy	***0*	В	-	7=0	-	S#3	3-0	-	-	-		-	-	X-	Logical shift Dy, Dx bits left/right	
LSR	""	#n,Dy	1000	ď	_		2	345 343	1235 1225	2	928		2	_	S		Logical shift Dy, #n bits L/R (#n: 1 to 8)	
70M	W	d		-	-	d	d	d	d	d	d	d	3,43	-	-	0 - C C	Logical shift d 1 bit left/right (.W only)	
MOVE ⁴	- 11	s,d	-**00	В	s ⁴	В	В	В	В	8	В	В	S	S	s ⁴	s → d	Move data from source to destination	
MOVE	W	s,CCR		S	-	S	8	2	2	2	2	2	2	2	8	s → CCR	Move source to Condition Code Register	
MOVE	W	s,5R		_					_		-				_	s → SR	Move source to Status Register (Privileged)	
MOVE	W	SR,d		g q	1	g d	g d	z d	g d	g d	g d	g	S	- 2	8	2K → q	Move Status Register (Privileged) Move Status Register to destination	
	144			U	-	U	_	-	-	-	_	-		-	-			
MOVE	L	USP,An		-	d	(75)	7	U.T.	(7/s) (2/s)	5	0.70	5	107/1	7	-	USP → An	Move User Stack Pointer to An (Privileged)	
	Distri	An,USP		-	8	-	- 4.3	-	-	-		-	4.00		-	An → USP	Move An to User Stack Pointer (Privileged)	
	BWL	s,d	XNZVC	Dn	An	(An)	(An)+	-(An)	(î,An)	(i,An,Rn)	W.ade	abs.L	(i,PC)	(i,PC,Rn)	#n	di .		

Opcode	Size	Operand	CCR	I	Effec	ctive	Addres	S S=S	OUTCE,	d=destina	tion, e	eithe=	r, i=dis	placemen	t	Operation	Description	
•	BWL	s,d	XNZVC	Dn	An	(An)	(An)+	-(An)	(i,An)	(i,An,Rn)	W.zds	abs.L	(i,PC)	(i.PC,Rn)	#n	•	***************************************	
MOVEA4		s,An		S	В	S	S	S	S	S	S	S	S	S	S	s → An	Move source to An (MOVE s,An use MOVEA)	
MOVEM ⁴	WL	Rn-Rn,d		-	-	d		d	d	d	d	d	-	-	-	Registers → d	Move specified registers to/from memory	
		s,Rn-Rn		-	-	S	S	:#:	8	S	S	S	S	S	-	s → Registers	(.W source is sign-extended to .L for Rn)	
MOVEP	WL	Dn,(i,An)		S	-		- 51	(#)	d	8		-		-	=	Dn → (i,An)(i+2,An)(i+4,A.	Move On to/from alternate memory bytes	
		(i,An),Dn		d	-	-	-	-	8	~	•	-		-	-	(i,An) → Dn(i+2,An)(i+4,A.	(Access only even or odd addresses)	
MOVEQ4	L	#n,Dn	-**00	d	-	-	-	12	1981	-	120	-	-	-	S	#n → Dn	Move sign extended 8-bit #n to Dn	
MULS	W	s,Dn	-**00	В	-	2	S	S	S	S	S	S	S	S	S	±16bit s * ±16bit Dn → ±Dn	Multiply signed 16-bit; result: signed 32-bit	
MULU	W	s,Dn	-**00	8	-	2	S	Z	Z	S	Z	S	S	S	S	16bit s * 16bit On → On	Multiply unsig'd 16-bit; result: unsig'd 32-bit	
NBCD	В	d	*U*U*	d	-	d	d	р	р	d	d	d	•	3	-	$D - d_0 - X \rightarrow d$	Negate BCD with eXtend, BCD result	
NEG		q	****	d	-	d	р	d	d	d	q	d	3	-	-	D-d → d	Negate destination (2's complement)	
NEGX	BWL	d	****	d		d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	D-d-X → d	Negate destination with eXtend	
NOP				-	.5.	-	-		-	5		-		7	-	None	No operation occurs	
NDT	BWL	d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	-	14	-	NDT(d) → d	Logical NOT destination (I's complement)	
OR ⁴	BWL	s,Dn	-**00	6	-	8	8	2	8	S	S	S	2	S	s ⁴	s DR Dn → Dn	Logical DR	
MAN AND AND AND AND AND AND AND AND AND A		Dn,d		В	-	d	d	d	d	d	d	d	•	-	-	On DR d \rightarrow d	(ORI is used when source is #n)	
ORI ⁴	BWL	#n,d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	•	-	S	#n DR d → d	Logical DR #n to destination	
ORI 4	В	#n,CCR		-	-	120	12	828	123		1.2	2	-	-	8	#n DR CCR → CCR	Logical DR #n to CCR	
DRI ⁴	W	#n,SR			-	343	-	-			-	-		-	S	#n DR SR → SR	Logical DR #n to SR (Privileged)	
PEA	L	S		-	-	8		275	8	S	8	S	S	S	-	$\uparrow_s \rightarrow -(SP)$	Push effective address of s onto stack	
RESET				-	-	170	-	0.70	170	5	070	5	(S T)(S	-	-	Assert RESET Line	Issue a hardware RESET (Privileged)	
RDL	BWL	Dx,Dy	-**0*	В	-		2:	-	· 📦	-	742	-	121	-	-		Rotate Dy, Dx bits left/right (without X)	
RDR		#n,Dy		d	*	5 - 5	-	-	-	8	-			-	S		Rotate Dy, #n bits left/right (#n: 1 to 8)	
(1000000000000000000000000000000000000	W	d		-	-	d	d	d	d	d	d	d	-	- 1	-	LD-C	Rotate d 1-bit left/right (.W only)	
ROXL	BWL	Dx,Dy	***0*	В	-	-	-	- 4	140		-	-	-	-	-	X	Rotate Dy, Dx bits L/R, X used then updated	
ROXR	50000	#п,Оу		d	*		-	-		7.	-	7	-		2	X — X — X	Rotate Dy, #n bits left/right (#n: 1 to 8)	
	W	d		-	=	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	X 🔻	Rotate destination 1-bit left/right (.W only)	
RTE				1	-	(2)	-	34	-	<u> </u>	**	-	4	-	-	$(SP)+ \rightarrow SR; (SP)+ \rightarrow PC$	Return from exception (Privileged)	
RTR				-	-)#:	-	-	-	Α		-	-	-	-	$(SP)+ \rightarrow CCR, (SP)+ \rightarrow PC$	Return from subroutine and restore CCR	
RTS				-	-		-			75		-	*	-	-	(SP)+ → PC	Return from subroutine	
SBCD	В	Dy.Dx -(Ay),-(Ax)	*U*U*	e -		-	-	- B	-		•	-	-	-	-	$Dx_{10} - Dy_{10} - X \rightarrow Dx_{10}$ - $(Ax)_{10} - (Ay)_{10} - X \rightarrow -(Ax)_{10}$	Subtract BCD source and eXtend bit from destination, BCD result	
Scc	В	d		d	175	d	d	d	d	d	d	d	5 9 3	-	-	If cc is true then I's → d	If cc true then d.B = 111111111	
		W		100		100	1 22			- 52	87	~				else D's → d	else d.B = 00000000	
STOP		#n		-	-	-	-2	(4)	20	2	-	-	-	-	S	#n → SR; STDP	Move #n to SR, stop processor (Privileged)	
SUB 4	BWL	s,Dn	****	е	S	S	S	S	8	S	s	8	S	S		On - s → On	Subtract binary (SUBI or SUBQ used when	
	TREATS	Dn.d		е	d ⁴	d	d	d	d	d	d	d	5.000 5.000	15	-	d - Dn → d	source is #n. Prevent SUBQ with #n.L)	
SUBA 4	WL	s,An		s	В	S	S	S	S	S	S	8	S	S	S	An - s → An	Subtract address (.W sign-extended to .L)	
SUBI 4		#n,d	****	d	-	d	d	р	d	d	d	d	-	-		d - #n → d	Subtract immediate from destination	
SUBQ 4	BWL	#n,d	****	d	d	d	d	d	d	d	d	d	-	-		d - #n → d	Subtract quick immediate (#n range: 1 to 8)	
SUBX		Dy.Dx	****	е	-	-	-	-		-		-		-	-	Dx - Dy - X → Dx Subtract source and eXtend bit from		
		-(Ay)(Ax)		-2	_	-	2	В	121	-	120	0	(2)	14	្ន	$-(Ax)(Ay) - X \rightarrow -(Ax)$	destination	
SWAP	W	Dn	-**00	d	-	-	-	((4))	141	ш	-	-	-	-	-	bits[31:16] ← → bits[15:0]	Exchange the 16-bit halves of Dn	
TAS	В	d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	(-):	-	-	test $d \rightarrow CCR$; $1 \rightarrow bit7$ of d	N and Z set to reflect d, bit7 of d set to 1	
TRAP		#n		-	-	-	-	(87)	100	-				-	S	PC→-(SSP);SR→-(SSP): Push PC and SR, PC set by vector table #n		
															_	(vector table entry) → PC	(#n range: 0 to 15)	
TRAPV				-	-	7=	-	-	-	_	-	-	-	-	-	If V then TRAP #7	If overflow, execute an Overflow TRAP	
TST	BWL	d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	test d \rightarrow CCR	N and Z set to reflect destination	
UNLK		An		-	d	-		-	-	-		9		-	-	$An \rightarrow SP; (SP)+ \rightarrow An$	Remove local workspace from stack	
	BWL	b,z	XNZVC	Πn		(10)	/An)+	-(An)	(; An)	(i,An,Rn)	ahe W	aba I	/: DEY	/: DC D=)	#	2		

Lion	ndition lests (+ L	IK, I NUI,	E XII	R; " Unsigned, " Alte	rnate cc)
CC	Condition	Test	CC	Condition	Test
T	true	1	٧C	overflow clear	!V
F	false	0	AZ	overflow set	٧
HI	higher than	!(C + Z)	PL	plus	!N
rz.	lower or same	C + Z	MI	minus	N
HS", CC®	higher or same	!C	GE	greater or equal	!(N ⊕ V)
LOu, CSª	lower than	C	LT	less than	(N ⊕ V)
NE	not equal	1Z	GT	greater than	![(N ⊕ V) + Z]
EQ	equal	Z	LE	less or equal	$(N \oplus V) + Z$

Revised by Peter Csaszar, Lawrence Tech University - 2004-2006

- An Address register (16/32-bit, n=0-7)
- On Data register (8/16/32-bit, n=0-7)
- Rn any data or address register
- Source, d Destination Either source or destination
- #n Immediate data, i Displacement
- **BCD** Binary Coded Decimal
- Effective address
- Long only: all others are byte only
- Assembler calculates offset
- SR Status Register (16-bit) CCR Condition Code Register (lower 8-bits of SR)

SSP Supervisor Stack Pointer (32-bit)

USP User Stack Pointer (32-bit) SP Active Stack Pointer (same as A7)

PC Program Counter (24-bit)

- N negative, Z zero, V overflow, C carry, X extend
- * set according to operation's result, = set directly - not affected, O cleared, 1 set, U undefined
- Branch sizes: .B or .S -128 to +127 bytes, .W or .L -32768 to +32767 bytes Assembler automatically uses A, I, Q or M form if possible. Use #n.L to prevent Quick optimization

Distributed under the GNU general public use license.

DOCUMENT RÉPONSE À RENDRE

Exercice 1

Instruction	Mémoire	Registre
Exemple	\$005000 54 AF 00 40 E7 21 48 C0	A0 = \$00005004 A1 = \$0000500C
Exemple	\$005008 C9 10 11 C8 D4 36 FF 88	Aucun changement
MOVE.L #2943,4(A0)	\$005000 54 AF 18 B9 00 00 0B 7F	Aucun changement
MOVE.B \$5011,34(A2,D1.L)	\$005010 13 79 79 80 42 1A 2D 49	Aucun changement
MOVE.W 18(A0),-24(A0,D2.W)	\$005000 01 80 18 B9 E7 21 48 C0	Aucun changement

Exercice 2

Opération	Taille (bits)	Résultat (hexadécimal)	N	Z	V	С
\$5D + \$6F	8	\$CC	1	0	1	0
\$87654321 + \$ABCDEF00	32	\$33333221	0	0	1	1

Exercice 3

Valeurs des registres après exécution du programme. Utilisez la représentation hexadécimale sur 32 bits.							
D1 = \$00000002	D3 = \$00000003						
D2 = \$00000002	D4 = \$0000001						

Exercice 4

```
GetStart cmp.b (a0)+,d0
bne GetStart

subq.l #1,a0
rts
```

```
GetEnd move.l d0,-(a7)

move.b (a0)+,d0

loop cmp.b (a0)+,d0
beq loop

subq.l #1,a0
move.l (a7)+,d0
rts
```

```
SuccessiveCount move.l a0,-(a7)

jsr GetStart
move.l a0,d0

jsr GetEnd
suba.l d0,a0
move.l a0,d0

move.l (a7)+,a0
rts
```