# 

1	Le parcours profondeur d'un graphe est par nature?
	(a) Récursif
	(b) Itératif
	(c) Répétitif
	(d) Alternatif
2	Dans un graphe orienté, s'il existe un circuit $x \leadsto x$ passant par tous les sommets, l
	graphe est?
	(a) complet
	(b) transitif
	(c) connexe
	(d) fortement connexe
3	. Un graphe orienté de $n$ sommets peut être fortement connexe à partir de?
	(a) $n-1$ arcs
	(b) n arcs
	(c) $n+1$ arcs
4	. Deux sommets $x$ et $y$ d'un graphe orienté sont dits adjacents si?
	(a) il existe un arc x→y ou un arc y→x
	(b) il existe un arc $x \rightarrow y$ et un arc $y \rightarrow x$
	(c) il existe un chemin x→y ou un chemin y→x
	(d) il existe un chemin x→y et un chemin y→x
5	. Le parcours largeur d'un graphe est par nature?
	(a) Récursif
	(b) Itératif
	(c) Répétitif
	(d) Alternatif
6	. Dans la forêt couvrante associée au parcours en profondeur d'un graphe orienté ( les arcs x→y tels que x est le père de y sont appelés?
	(a) Arcs couvrants
	(b) Arcs en arrière
	(c) Arcs en Avant
	(d) Arcs croisés

7. Soit un graphe G connexe, sa fermeture transitive est?

(a) Un sous-graphe

- 8. L'algorithme de Warshall est utilisable sur?
  - (a) Les graphes orientés statiques
  - (b) Les graphes non orientés statiques
  - (c) Les graphes orientés évolutifs
  - (d) Les graphes non orientés évolutifs
- 9. Supposons que Pref[i] retourne le Numéro d'ordre préfixe de rencontre d'un sommet i. Lors du parcours en profondeur d'un graphe orienté G, les arcs x→y tels que pref[y] est supérieur à Pref[x] dans la forêt sont appelés?
  - (a) Arcs couvrants
  - (b) Arcs en arrière
  - (c) Arcs en Avant
  - (d) Arcs croisés
- 10. Calculer la fermeture transitive d'un graphe sert à?
  - (a) Déterminer si un graphe est connexe
  - (b) Déterminer les composantes connexes d'un graphe non orienté
  - (c) Déterminer si un graphe est complet



# QCM N°5

Lundi 27 novembre 2023

### Question 11

Dans  $\mathbb{R}^3$ , considérons la famille  $\mathcal{F} = (u_1 = (1, 1, 0), u_2 = (-1, 1, 1), u_3 = (-1, 1, 0))$ .

- a. Cette famille  $\mathcal{F}$  est libre
- b. Cette famille  $\mathcal{F}$  est liée

#### Question 12

Dans  $\mathbb{R}^2$ , considérons la base canonique  $\mathcal{B} = (e_1 = (1,0), e_2 = (0,1))$ , une autre base  $\mathcal{B}' = (\varepsilon_1 = (1,-2), \varepsilon_2 = (2,1))$  et un vecteur  $u = (x,y) \in \mathbb{R}^2$ .

On note  $X = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$  et  $X' = \begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix}$  les colonnes constituées des coordonnées de u dans les bases  $\mathcal B$  et  $\mathcal B'$ .

Alors:

a. 
$$\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix}$$

b. 
$$\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix}$$

c. 
$$\begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$$

d. 
$$\begin{pmatrix} x' \\ y' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ -2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$$

### Question 13

Laquelle(Lesquelles) de ces applications est(sont) linéaire(s)?

$$\text{a. } f: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{R}[X] & \longrightarrow & \mathbb{R}[X] \\ P & \longmapsto & XP^2 \end{array} \right.$$

b. 
$$g: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{R}[X] & \longrightarrow & \mathbb{R}[X] \\ P & \longmapsto & X^2P \end{array} \right.$$

c. 
$$h: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{R}[X] & \longrightarrow & \mathbb{R}[X] \\ P & \longmapsto & XP' + P \end{array} \right.$$

d. Aucune de ces applications n'est linéaire

### Question 14

Soit l'application linéaire  $f:\left\{ egin{array}{ll} \mathbb{R}[X] & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ P & \longmapsto & P(1) \end{array} 
ight.$  . Alors :

a. 
$$(1, -2, 1) \in \text{Ker}(f)$$

b. 
$$(1, -2X, X^2) \in \text{Ker}(f)$$

c. 
$$1 - 2X + X^2 \in \text{Ker}(f)$$

d. Aucun des autres choix

### Question 15

Soit l'application linéaire  $f: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{R}[X] & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ P & \longmapsto & P(1) \end{array} \right.$  . Alors :

- a. f est injective, non surjective
- b. f est surjective, non injective
- c. f n'est ni injective ni surjective
- $\mathbf{d}$ . f est bijective

### Question 16

Soit  $A \in \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ . On note  $C_1$ ,  $C_2$  et  $C_3$  ses trois colonnes,  $L_1$ ,  $L_2$  et  $L_3$  ses trois lignes.

- a. On ne change pas  $\det(A)$  si on remplace  $C_2$  par  $C_1+C_2-2C_3$
- b. On ne change pas  $\det(A)$  si on remplace  $C_3$  par  $C_1 + C_2 2C_3$
- c. On ne change pas  $\det(A)$  si on remplace  $L_3$  par  $L_1-L_2-L_3$
- d. On ne change pas  $\det(A)$  si on remplace  $L_1$  par  $L_1-L_2-L_3$
- e. Aucun des autres choix

### Question 17

Considérons deux matrices A et B dans  $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$  et  $\lambda \in \mathbb{R}$ . Alors :

a. 
$$det(A + B) = det(A) + det(B)$$

b. 
$$det(\lambda A) = \lambda det(A)$$

c. 
$$det(\lambda A) = \lambda^2 det(A)$$

$$\operatorname{d.} \ \det(A \times B) = \det(A) \times \det(B)$$

e. Aucun des autres choix

### Question 18

Soient E un  $\mathbb{R}$ -ev,  $f \in \mathcal{L}(E)$  et  $\lambda \in \mathbb{R}$ . Le réel  $\lambda$  est valeur propre de f si et seulement si :

- a.  $\exists u \in E, f(u) = \lambda u$
- b.  $\exists u \in E, f(\lambda u) = u$
- c.  $\exists u \in E, f(u) = \lambda u \text{ et } u \neq 0_E$
- d.  $\exists u \in E, f(\lambda u) = u \text{ et } u \neq 0_E$
- e. Aucun des autres choix

### Question 19

Soient E un  $\mathbb{R}$ -ev,  $f \in \mathcal{L}(E)$  et  $\lambda \in \mathbb{R}$ . On note id l'application identité de E. Le réel  $\lambda$  est valeur propre de f si et seulement si :

- a.  $\operatorname{Ker}(f \lambda id) = \{0_E\}$
- b  $Ker(f \lambda id) \neq \{0_E\}$
- c.  $\operatorname{Im}(f \lambda id) = \{0_E\}$
- d.  $Im(f \lambda id) \neq \{0_E\}$
- e. Aucun des autres choix

### Question 20

Soit  $A \in \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ . On note I la matrice identité de  $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ . Le polynôme caractéristique de A est :

- a.  $P_A(X) = \det(XA + I)$
- b.  $P_A(X) = \det(XA I)$
- c.  $P_A(X) = \det(A + XI)$
- d.  $P_A(X) = \det(XA)$
- e. Aucun des autres choix

#### QCM 7 Azar Chap20 S3 (pg 446 ex44) fall 23

had come

b. would come

c. comed. came

a.

Choose the one correct answer for each question. 21. Epita does not have air conditioning, but I wish it \_\_\_\_\_ some good fans, at least. a. will have b. would have c. had d. has 22. Afshari didn't come to the party on Saturday. Disappointed, you say: I wish \_\_\_\_\_ a. she had come. b. she came. c. she would have come. d. she will come. 23. It's raining! I wish the sun \_\_\_\_ right now. a. shined b. were shining c. shines d. would be shining 24. I don't know how to play the guitar. I wish I \_\_\_\_ how to play it! knew a. b. will know c. had known d. know 25. Pedro forgot to write down his password. He wishes he \_\_\_\_\_ to write down his password. a. didn't forget b. had forgotten c. had not forgotten d. would not forget 26. Susan didn't eat dinner before she went to bed. She wasn't hungry then, but she was at 2 in the morning. She wishes she \_\_\_ dinner. a. had eaten b. had as usual c. would have ate d. ate 27. Declan did not come to Prologin. I wish he \_\_\_\_\_\_ to Prologin.

	28. a.	became										
	b.	had become										
	c.	has been										
	d.	would be										
	29.	Michael (the truck driver) wishes he people around in his car instead of furniture.										
	a.	had driven										
-	b.	drove										
	c.	has been driving										
	d.	drives										
	30.	Maryam can't afford to come on holiday with us but I wish she, because I think we would										
	have a great time together.											
	a.	will come										
	b.	would come										
	c.	can come										
-	d.	None of the above.										

.

## **QCM 7** – OC S3 2023/24 (Week 27 November)

	31.	Which of the following is <b>NOT</b> a stage of Oberg's Culture Shock theory?
	b) c)	Reverse Shock Honeymoon Adaptation Adjustment
	32.	Which of the following according to Oberg are the negative aspects of culture shock? Choose all that apply
	b) c)	Stress Anxiety Hair loss Feeling of helplessness
	33.	Which is the 3rd stage of Oberg's Culture Shock theory?
	b) c)	Reserve Shock Honeymoon Adaptation Adjustment
	34.	The repeated stages of culture shock that occurs on returning home is illustrated by which theory?
-	b)	U Curve W Curve Adjustment Adaptation
	35.	We are more likely to experience difficulties that are manageable during the <b>Adjustment</b> phase of Oberg's stages of culture shock. True or False?
-	-	True False
	36.	What is the <i>cultural iceberg</i> discussed in the 'Why you'll hate living in Japan' video composed of? <i>Choose all that apply</i> .
-	b) c)	Material Aspects Culture Shock Non-Material Aspects Employment options

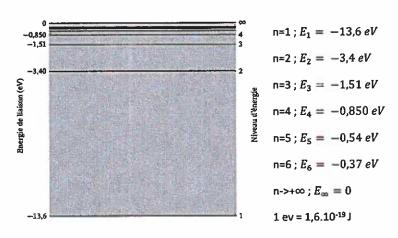
[Video] Mr Eats states the length of time spent in The Honeymoon Phase is the only phase that is similar for everybody. True or False?
True False
[Video] According to Mr Eats when you become more comfortable getting help from others and improving your language skills, you are at the phase of culture shock.
Adaptation Delicate Adjustment Honeymoon
[Video] What are some of the problems Mr Eats states that people can encounter in Japan? Choose all that apply
Impolite locals Difficult work culture Limited salary options Loneliness
[Video] What advice is given to help overcome Culture Shock? Choose all that apply
Accept your culture shock Get more comfortable with the language Do an activity that makes you happy Don't expect too much from the country

.

## QCM Physique - InfoS3 - 27.11

#### Pensez à bien lire les questions ET les réponses proposées (attention à la numérotation des réponses)

Les Q41 à Q43. s'appuient sur le diagramme d'énergie ci-dessous de l'atome d'hydrogène de Bohr.



Q41. La variation d'énergie en jeu pour passer de l'orbite n = 4 à l'orbite n' = 2 est égale à :

- a. -3,4 ev
- b. -0,850 ev
- c. -2,55 ev
  - d. 2,55 ev

Q42. Pour arracher un électron à l'atome (ionisation) depuis l'état fondamental vers l'état  $n \to +\infty$ , la variation d'énergie mise en jeu est :

- a. 13,6 ev
  - b. -13,6 ev
  - c. 0 ev
  - d. 1 ev

Q43. L'on apporte à l'électron dans l'état n = 2 un quanta d'énergie 1 ev. Que se passe-t-il ?

- a. L'électron passe à l'état d'énergie supérieure n = 3.
- b. L'électron passe à l'état d'énergie inférieure n = 1.
- c. Il ne se passe rien.
  - d. L'électron est arraché à l'atome.

Q44. Le principe d'incertitude d'Heisenberg pour une particule de masse constante m, de vitesse v (donc de quantité de mouvement p = mv), repérée par sa position x, a pour expression (ħ désigne la constante de Planck réduite, et pour une grandeur a,  $\Delta \alpha$  désigne son incertitude) :

a. 
$$\Delta x \Delta p \geq \frac{\hbar}{2}$$

b. 
$$\Delta x \Delta v \geq \frac{\hbar}{2}$$

b. 
$$\Delta x \Delta v \ge \frac{\hbar}{2}$$
  
c.  $m. \Delta x \Delta v \ge \frac{\hbar}{2}$ 

d. 
$$m.\Delta x \Delta v = \frac{\hbar}{2}$$

Q45. Le principe d'incertitude d'Heisenberg signifie que, pour une particule de masse constante m :

- a. Si l'on connaît sa position avec une grande précision, alors on ne peut pas connaître précisément sa vitesse.
- b. Si l'on connaît sa vitesse avec une grande précision, alors on ne peut pas connaître précisément sa position.
- c. Si l'on connaît sa position avec une grande précision, alors on connaît également sa vitesse avec une grande précision.
- d. Aucune de ces réponses.

Q46. Le principe d'incertitude d'Heisenberg a des effets négligeables sur :

- a. Les objets ayant une faible vitesse
- b. Les objets ayant une grande vitesse
- c. Les objets macroscopiques
- d. Les objets microscopiques

Q47.  $\mathcal{H}$  désigne l'opérateur hamiltonien, et E l'énergie d'une particule. L'équation de Schrödinger indépendante du temps, appliquée à la fonction d'onde  $\psi$  de cette particule a pour expression :

a. 
$$\mathcal{H}\psi = \psi$$

b. 
$$\mathcal{H}\psi = E^2\psi$$

c. 
$$\mathcal{H}\psi = E\psi^2$$

d. 
$$\mathcal{H}\psi = E\psi$$

Q48.  $\psi$  désigne la fonction d'onde d'une particule, définie pour  $x \in \mathbb{R}$  (cas unidimensionnel). La densité de probabilité de présence de la particule s'obtient en calculant :

a. 
$$|\psi(x)|$$

b. 
$$|\psi(x)|^2$$

c. 
$$\frac{\partial^2 \psi(x)}{\partial x^2}$$

d. 
$$\left| \frac{\partial^2 \psi(x)}{\partial x^2} \right|^4$$

Q49. L'intégrale de la densité de probabilité de présence sur l'intervalle  $]-\infty$ ;  $+\infty[$  est :

- a. Egale à 0
- b. Egale à 1
- c. Strictement inférieure à 1
- d. Aucune de ces réponses

Q50. On donne la fonction d'onde  $\psi$  associée à une particule :  $\psi(x) = \psi_0 e^{-\frac{x}{x_0}}$ ; où  $x_0$  et  $\psi_0$  sont des constantes. On a :

a. 
$$\frac{d^2\psi(x)}{dx^2} = \psi_0 x_0^2 e^{-\frac{x}{x_0}}$$

b. 
$$\frac{d^2\psi(x)}{dx^2} = \psi_0 x_0 e^{-\frac{x}{x_0}}$$

c. 
$$\frac{d^2\psi(x)}{dx^2} = \frac{\psi_0}{x_0^2}e^{-\frac{x}{x_0}}$$

d. 
$$\frac{d^2\psi(x)}{dx^2} = -\frac{\psi_0}{x_0^2}e^{-\frac{x}{x_0}}$$

# QCM 7

# Architecture des ordinateurs

Lundi 27 novembre 2023

#### Pour toutes les questions, une ou plusieurs réponses sont possibles.

- 51. Soit l'instruction suivante : MOVEM.L D1-D3/A4/A5,-(A7)
  - Quelle instruction est équivalente?
  - A. MOVEM.L D1/D3/A4-A5,-(A7)
  - B. MOVEM.L D1/D3/A4/A5,-(A7)
  - C. Aucune de ces réponses.
  - D. MOVEM.L A4/A5/D1/D2/D3,-(A7)
- 52. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.W D1,D2

BLE NEXT

#### Branchement à NEXT si:

- A. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- B. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218
- C. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
  - D. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- 53. Quelle(s) instruction(s) n'est (ne sont) pas possible(s)?
  - A. SUBI.B #2,(A2)
  - B. SUBI.L #42,D0
- C. SUBI.L D2,D3
- D. SUBI.L #8,A2
- 54. Quelle(s) instruction(s) n'est (ne sont) pas possible(s)?
- A. MOVEQ.W #42,D0
- B. MOVEQ.L D1,D0
  - C. MOVEQ.L #42,D0
- D. MOVEQ.B #42,D0
- 55. Quelle(s) instruction(s) n'est (ne sont) pas possible(s)?
- A. MOVEA.B #50,D0
  - B. MOVEA.B #50,A0
- C. MOVEA.L #50,D0
  - D. MOVEA.L #50,A0

- 56. Trouvez le ou les nombres manquants pour l'addition sur 16 bits suivante afin d'obtenir la bonne combinaison de flags : 609A + ? avec N = 1, Z = 0, V = 1, C = 0
  - A. \$1F66
  - B. \$7000
  - C. \$A000
  - D. Aucune de ces réponses
- 57. Trouvez le ou les nombres manquants pour l'addition sur 8 bits suivante afin d'obtenir la bonne combinaison de flags: \$71 + \$? avec N = 0, Z = 1, V = 0, C = 0
  - A. \$00
  - B. \$0F
  - C. \$8F
  - D. Aucune de ces réponses
- 58. Quelle est la valeur de D1.L après l'exécution de l'instruction suivante ? SUB.B D0,D1 Valeurs initiales : D0.L = \$00000007, D1.L = \$00000002
  - A. \$00000005
  - B. \$000000FB
  - C. \$FFFFFFB
  - D. Aucune de ces réponses
- 59. Quelle est la valeur de D1.L après l'exécution de l'instruction suivante ? ADD.B D0,D1 Valeurs initiales : D0.L = \$000001F0, D1.L = \$00000111
  - A. \$00000301
  - B. \$00000201
  - C. \$00000101
  - D. Aucune de ces réponses
- 60. Quelle est la valeur de D1.L après l'exécution de l'instruction suivante ? SUB.W D0,D1 Valeurs initiales : D0.L = \$00000007, D1.L = \$00000002
  - A. \$0000FFFB
  - B. \$0000FFF5
  - C. \$000000FB
  - D. Aucune de ces réponses

		K Quic	k Ref											m/EAS		1,0	t © 2004-2007 By: Chuck Kelly
	Size	Operand	CCR	E	ffec	tive .	Addres	S 2=2	urce,	d=destina	tion, e	=eithe	r, i=dis	placemen	t	Operation	Description
	BWL	b,z	XNZVC	Dn	An	(An)	(An)+	-(An)	(i,An)	(i,An,Rn)	abs.W	abs.L	(i,PC)	(i.PC.Rn)	#n		
AECD		Dy,Ox	*U*U*	е	-	_	-	-	-	-	-	-	-	-	-	$Dy_{10} + Dx_{10} + X \rightarrow Dx_{10}$	Add BCO source and eXtend bit to
	_	-(Ay),-(Ax)		_ :	-	_	_	е	-	-	-	- '	-	-	-	$-(Ay)_{10} + -(Ax)_{10} + X \rightarrow -(Ax)_{10}$	destination, BCD result
ADD '	BWL	s,Dn	****	6	S	S	S	S	S	S	s	s	S	s	S <sup>4</sup>	$s + Dn \rightarrow Dn$	Add binary (ADDI or ADDQ is used when
ממח		On,d		e	ď	ď	ď	ď	d	ď	d	ď	-	_	-	On+d → d	source is #n. Prevent ADDQ with #n.L)
ADDA 4		s,An		S	е	S	2	S	<u>s</u>	S	5	S	s	s	s	s + An → An	Add address (.W sign-extended to .L)
ADDI 4		#n,d	****	d	-	_ <del>_</del>	4	4	4	d d	4	- d	-	-		#n+d → d	Add immediate to destination
		#11,u #n,d	****	d	4	4	4	4	d	d	4	d		-		#n + d → d	Add quick immediate (#n range: I to 8)
		Dy,Dx	****	_	-	0	ш	U	ш	-		- 0		-		$Dy + Dx + X \rightarrow Dx$	Add source and eXtend bit to destination
ADDX	DAL			8	-	-	-	-	•	-	_	-	-			$-(Ay) + -(Ax) + X \rightarrow -(Ax)$	WOO 2001 CE BUID EVERUO DIL 10 022 MIGGIOLI
LUD 4	FINAL	-(Ay),-(Ax)	-**00	_	H	-	ļ -	8				<u> </u>				s ANO Dn $\rightarrow$ Dn	Logical AND source to destination
AND 4		s,On	-**00	8	-	S	2	S	S	S	S	S	2	S	s*		(AND) is used when source is #n)
		On,d		B	Ŀ	d	ď	d	q	d	d	d	-	-	77	Dn AND d → d	
		#n,d	-**00	d	·	d	<u>d</u>	d	d	d	d	d	-	-		#n AND $d \rightarrow d$	Logical AND immediate to destination
ANDI *		#n,CCR		9	-	-	-	-	-	2	*3	*		-		#n AND CCR → CCR	Logical AND immediate to CCR
ANDI 4		#n,SR	EPERS	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-		2	#n AND SR → SR	Logical AND immediate to SR (Privileged)
ASL		Dx.Dy	****	E	-	-	-	-	-	-	*1	-	-	-	-	X 🖘	Arithmetic shift Dy by Dx bits left/right
ASR		#n,Dy		d	*		-	-	-	-	-	-	-	•	S	, ×	Arithmetic shift Dy #n bits L/R (#n: 1 to 8)
	W	d		-	-	d	d	d	d	d	d	d	-		_		Arithmetic shift ds   bit left/right (.W only)
Bcc	BM <sub>3</sub>	address <sup>2</sup>		-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	100	if cc true then	Branch conditionally (cc table on back)
																address → PC	(8 or 16-bit ± offset to address)
BCHG	ВL	Dn,d	*	8	-	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	(7.0° 1 - ) (1.00°	ď	-	ď	l ā	l a	à	d	d	d		-		NOT(bit n of d)→ bit n of d	invert the bit in d
BCLR		Dn.d	*	е	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-		NOT(bit number of d) $\rightarrow$ Z	Set Z with state of specified bit in d then
DOL!!		#n,d		ď	ا ۔ ا	ď	ď	l ă	ď	d	ď	d	_	-		C → bit number of d	clear the bit in d
BRA		address <sup>2</sup>		Ë		Ü	-	-	23	-	-	-	-	523		address → PC	Branch always (8 or 16-bit ± offset to addr)
		Dn.d	*	E	-	d	d	d	d	d	d	d	-		-	NGT(bit n of d) $\rightarrow$ Z	Set Z with state of specified bit in d then
DOEI		#n.d		ď	33	ď	ď	ď	d	l å	ď	lä		_		1 → bit n of d	set the bit in d
nen		eddress <sup>2</sup>		u.	-	-u	۳	<u> </u>			l "	۳	-		-	$PC \rightarrow -(SP)$ ; address $\rightarrow PC$	Branch to subroutine (8 or 16-bit ± offset)
BSR	_		*	÷	-	-	-	-		-	-	-			<u> </u>	NOT( bit On of d ) $\rightarrow$ Z	Set Z with state of specified bit in d
ETST	B L	On,d		8	-	d	d	ď	q	d	d d	ď	d	d d	ı		Leave the bit in d unchanged
		#n,d	4	ď	١.	ď	d	d		d	_	d	<del>-</del>		S	NOT(bit #n of d ) → Z	Compare On with 0 and upper bound [s]
CHK		s,Dn_	-*000	е	-	2	2	2	2	S	2	2	2	S		if Dn <o on="" or="">s then TRAP</o>	
		d	-0100	d	-	d	d	d	d	d	d	d	-			0 → d	Clear destination to zero
		s,On	_****	е	s <sup>4</sup>	2	2	2	Z	2	S	2	2	S		set CCR with On -s	Compare On to source
CMPA 4		s,An	-****	S	9	S	S	S	S	S	2	S	2	S		set CCR with An - s	Compare An to source
CMPI *		#n,d	-****	d		d	d	d	d	d	d	d	-	-	2	set CCR with d - #n	Compare destination to #n
CMPM 4	8WL	(Ay)+.(Ax)+	_***	-	-	-	е	-	-			-	-	-	-	set CCR with (Ax) - (Ay)	Compare (Ax) to (Ay); Increment Ax and Ay
OBcc	W	Do,addres <sup>2</sup>		-	-	-	-	-	-		-	-	-	-	-	if cc false then { On-1 → On	Test condition, decrement and branch
								j	İ					l		if $On \Leftrightarrow -1$ then addr $\rightarrow PC$ }	
DIVS	W	s,On	-***0	е	-	s	2	S	8	\$	z	S	s	S	8	±32bit On / ±16bit s → ±On	Dn= [ 16-bit remainder, 16-bit quotient ]
DIVL		s,Dn	-***0	В	-	s	S	2	S	S	S	s	2	S	s	32bit Dn / 16bit s → On	Dn= ( 16-bit remainder, 16-bit quotient )
EOR 4		On,d	-**00	е	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	s4	Bn XDR d → d	Logical exclusive OR On to destination
EORI 1		#n,d	-**00		-	d	d	d	ď	d	d	d	-	-		#n XOR d → d	Logical exclusive DR #n to destination
EORI 4		#n,CCR	86555	Ť	<del>                                     </del>	-		1	<del>-</del>	-	-	<del>-</del>	-		s	#n XOR CCR → CCR	Logical exclusive OR #n to CCR
EORI 4		#n,SR	88888		-		-	-			-	-		<del>-</del> -	s	#n XDR SR → SR	Logical exclusive OR #n to SR (Privileged)
	- 11			-	+-	<del>-</del>	_	_		-00		<del> </del>	<del>-</del>	<del></del>	l.	register ←→ register	Exchange registers (32-bit only)
EXG	1010	Rx.Ry	-**00	e	e	<u> </u>	-	-	-	17.	-	-	<del>ا</del> ٔ	<u> </u>	ŀ		Sign extend (change .B to .W or .W to .L)
EXT	WL	Do	10.20.71	d	Ŀ	-	<u> </u>	<u> </u>	<u> </u>	-	-	-	-	<u> </u>	-	On.B -> On.W   On.W -> On.L	
ILLEGAL				Ŀ	Ŀ	-	-	-	-	-	-	-	-	<u> </u>	-	PC→-(SSP); SR→-(SSP)	Generate Illegal Instruction exception
JMP		d		-	-	d	ļ ·	-	d	d	d	d	d	d	-	↑d → PC	Jump to effective address of destination
JSR		д		-	-	d	-	-	d	d	d	d	d	d	-	$PC \rightarrow -(SP); \uparrow d \rightarrow PC$	push PC, jump to subroutine at address d
LEA	Ŀ	s,An		-	8	S			2	S	S	2	\$	2	-	↑s → An	Load effective address of s to An
LINK		Ап,#п		-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	$An \rightarrow -(SP); SP \rightarrow An;$	Create local workspace on stack
							1									SP + #n → SP	(negative n to allocate space)
LSE	BWI	Dx,Dy	***0*	e	-	-			-	-	-	1 -	-	-	-	X-at-	Logical skift Dy, Ox bits left/right
LSR		#n,Dy		ď	-	-	-	-	-	-	-	-	-		s		Logical shift Dy, #n bits L/R (#n: 1 to 8)
	W	d		] -	-	d	d	d	d	l d	l d	l a	.	_	-	0->-X	Logical shift d 1 bit left/right (.W only)
MOVE 4		s,d	-**00	Е	s <sup>4</sup>	e	е	e	е	e	e	e	S	S	s <sup>4</sup>	b ← 2	Move data from source to destination
MOVE	W	s.CCR		S	-	<del>-</del>	2	2	2	8	2	2	S	s	S	s → CCR	Move source to Condition Code Register
MUAC_	-			<del>                                     </del>	+-	S	1	<del></del>	_		_	_	_		-		
MINUT	W	s,SR		2	+-	S	q	2	\$ 	8	8	2	8	2	2	s → SR	Move source to Status Register (Privileged)
	107		1	1 d		d	1 4	l d	d	d	l d	ď		I -	1 -	SR → q	Move Status Register to destination
MOVE	W	SR,d		10	-	U	+	-			<del></del>		<del> </del>	<del> </del>	-		
MOVE	W	USP,An		-	d	-	-	-		-	-	-	-	•	-	USP → An	Move User Stack Pointer to An (Privileged)
MOVE MOVE	W L BWL	USP,An An,USP		-	s	-	-	-	-	-			-	(i,PC,Rn)	-	USP → An An → USP	

#### Architecture des ordinateurs – EPITA – S3 – 2023/2024

0	0	Owner	CCR		<u></u>	atam I	ddaaa			l-doction	tion o-	nitha	iedin	placement		Operation	Description
Opcode	BMF	Operand		On		(An)								(i,PC,Rn)		uperacium	Dead priori
		s,d	ANZVC		_	$\overline{}$					_					s → An	Move source to An (MOVE s.An use MOVEA)
MOVEA*		s,An		2	8	2	2	2	8	g	z b	d	2 -	S .	2	Registers → d	Move specified registers to/from memory
MDVEM4		Rn-Rn,d		-	-	d	-	d	d	- 1	_ [	_		- 1	•	s → Registers	(.W source is sign-extended to .L for Rn)
MONED		s.Rn-Rn		-	-	2	S		S	S	2	8	2	S	-	$Dn \rightarrow (iAn)(i+2An)(i+4A.$	Move Dn to/from alternate memory bytes
MOVEP		On,(i,An)		S	-	-	-	-	ď	-		-	- 1	-	-		(Access only even or odd addresses)
MONEGÁ		(i,An),On	-**00	q	-	-		-	S	-	$\overline{}$	-			-	$(i,An) \rightarrow Dn(i+2,An)(i+4,A.)$ #n \rightarrow Dn	Move sign extended 8-bit #n to On
MOVEO4		#n,Dn		d	-	_	-	-	-	-		-	-	-	$\overline{}$	#n → un ±16bit s * ±16bit On → ±On	Multiply signed (6-bit; result: signed 32-bit
MULS		s.On	-**00	В	-	8	2	2	S	3	S	8	8	2	S		
MUEU		s,Dn	-**00	8	-	S	2	2	S	8	2	S	S	S	S	l6bit s * 16bit Dn → Dn	Multiply unsig'd 16-bit; result: unsig'd 32-bit
		q	*U*U*	d	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	0 - d <sub>10</sub> - X → d	Negate BCD with eXtend, BCD result
	BWL		****	d	_	q	d	ď	d	d	d	4		-	-	0-d→d	Negate destination (2's complement)
	BWL	d	****	d	-	d	d	ď	d	d	d	d	-	-	-	<u>0-q-χ→q</u>	Negate destination with eXtend
NOP				-	-	-	-	-	-		-	-		-		Nane	No operation occurs
	BMF		-**00	ď	-	d	d	d	d	d	d	d	-		-	NOT( d ) → d	Lagical NOT destination (I's complement)
OR 4		s.Dn	-**00	₽	-	S	2	S	z	8	2	S	2	S	2,	s OR On → Dn	Logical QR
		Dn,d		В		d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	On QR d → d	(ORI is used when source is #n)
ORI 4	BWL	#n,d	-**00	д	-	d	d	d	d	d	đ	d	-	-		#n OR d → d	Logical DR #n to destination
DRI 4	В	#n,CCR	*****	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-		#n OR CCR → CCR	Logical DR #n to CCR
DRI 4	W	#n,SR	20000	-	-	•	-	-	•	-	-	-	-	•	S	#n OR SR → SR	Logical OR #n to SR (Privileged)
PEA	1	S		-	-	2	-	-	S	S	8	s	2	2	-	12)- ← a1	Push effective address of a onto stack
RESET				-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	Assert RESET Line	Issue a hardware RESET (Privileged)
ROL	<b>BWL</b>	Ox.Dy	-**0*	8	-	-	-	-	-	-		-	-	-	-		Rotate Dy, Dx bits left/right (without X)
ROR		#n,Dy		đ	-	-	-	-	.	-	-	-	•	- '	8		Rotate Dy, #n bits left/right (#ń: l to 8)
	W	d		_	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	L>C	Rotate d 1-bit left/right (.W only)
ROXL	BWL	Dx.Dy	***0*	9	-	•	-	-	-	-	-	-	-	-	-	C _ X	Rotate Dy, Dx bits L/R, X used then updated
ROXR		#n,Dy		d	.	-	- 1	-	-	-	-	-	-	-	2	X4	Rotate Dy. #n bits left/right (#n: 1 to 8)
	W	d			-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	X-41	Rotate destination 1-bit left/right (.W only)_
RTE				-	-	-	-	-	·	-	-	-	-	-	-	(SP)+ → SR; (SP)+ → PC	Return from exception (Privileged)
RTR			22522	-	-	-	-	-		-	-	-	-	-	-	$(SP)+ \rightarrow CCR, (SP)+ \rightarrow PC$	Return from subroutine and restore CCR
RTS				-	-	-	-	•	-	-	-	-	-	-	-	(SP)+ → PC	Return from subroutine
SBCD	8	Dy,Ox	*U*U*	е	-	-		-	-	-	-	-	-	-	•	$Dx_{10} - Dy_{10} - X \rightarrow Dx_{10}$	Subtract BCD source and eXtend bit from
		-(Ay),-(Ax)			-	-		8	-	-	-	_	-	-	-	$-(Ax)_{10}$ - $-(Ay)_{10}$ - $X \rightarrow -(Ax)_{10}$	destination, BCO result
Scc	В	d		d	-1	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	If cc is true then I's → d	If cc true then d.8 = 111111111
	_			_		_										else O's → d	else d.B = 00000000
STOP		#n	85558		-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	s	#n → SR; STOP	Move #n to SR, stop processor (Privileged)
SUB 1	BWL	s,Dn	****	е	s	8	S	s	S	2	s	s	8	S	24	Dn - s → On	Subtract binary (SUBI or SUBO used when
		Dn,d		е	ď	d	d	d	d	d	l d	d	-	-		d - Dn → d	source is #n. Prevent SUBO with #n.L)
SUBA 4	WL	s.An		S	е	8	s	2	2	2	S	8	s	s	8	An - s → An	Subtrect address (.W sign-extended to .L)
SUBI 4		#n,d	****	d	-	d	1	d	d	d	ф	d	-	-		d - #n → d	Subtract immediate from destination
SUBQ 4		#n,d	****	d	d		9	d	ď	d	d	d	-	-	<del></del>	d - #n → d	Subtract quick immediate (#n range: 1 to 8)
ZUBX		Dy.Dx	****	e	-	-	-	-	-	-	-	-	<del>  -</del>	<del>  -</del>	<u>-</u>	$Bx - Dy - X \rightarrow Dx$	Subtract source and eXtend bit from
BOOK	UNL	-{Ay),-(Ax)		<u>"</u>	١. ا	_	-	e	_	_	_	_	_	-		$-(Ax)(Ay) - X \rightarrow -(Ax)$	destination
SWAP	₩	On On	-**00	d	1_	-	-		-	-	١.	Ι.	_	-	+	bits[31:16]←→bits[15:0]	Exchange the 16-bit halves of On;
TAS	В	d	-**00	d	-	d	d	d	1	d	d	d	-	<u> </u>	۱.	test $d \rightarrow CCR$ ; $l \rightarrow bit7$ of d	N and Z set to reflect d, bit7 of d set to l
TRAP	-	#n		-	1_	<u> </u>	<u> </u>	-	<del>ٿ</del>	<u> </u>	<u> </u>	_	-	-	2	PC→-(SSP);SR→-(SSP);	Push PC and SR, PC set by vector table #n
IRAF		7717				-		-			_	-	-		"	(vector table entry) $\rightarrow$ PC	(#n renge: 0 to (5)
TRAPV	$\vdash$			-	-	_	-	<del>  -</del> -		-	-	-	-	-	+-	If V then TRAP #7	If overflow, execute an Overflow TRAP
TST	BWL	2	-**00	d	+-	d		d	4	d	- d	4	-		H	test d → CCR	N and Z set to reflect destination
	OUL			-	4	-	-	-	-			-	-	<del>                                     </del>	-	$An \rightarrow SP; (SP)+ \rightarrow An$	Remove local workspace from stack
UNLK	Dini	An	XNZVC	1				-(An)	1	1	1	nha I	(i pm	(i,PC,Rn)	1	MI -> OF, (OF)* -> MI	Vering to proce and wohope is not stock
	BWL	s.d	VIAPAC	ווע	All	(viii)	(MII)*	(Au)	L (ran)	(nantan)	005.77	01/3.L	[ \I.Fb)	(rt. rtut)	1 #11	I	1 3

Condition Tests (+ OR, ! NOT, ⊕ XOR; " Unsigned, " Alternate cc )												
CC	Condition	Test	CC	Candition	Test							
T	true	1	VC	overflow clear	ΙV							
F	false	0	VS	overflow set	V							
HI"	higher than	!(C + Z)	PL	plus	IN							
T2n	lower or same	C+Z	MI	minus	N							
HS", CC"	higher or same	!C	GE	greater or equal	!(N ⊕ V)							
LO", CS"	lower than	C	LT	less than	(N ⊕ V)							
NE	not equal	1Z	GT	greater than	![(N + V) + Z]							
EQ	equal	2	LE	less or equal	(N ⊕ V) + Z							

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

An Address register (16/32-bit, n=0-7)

Data register (8/16/32-bit, n=0-7) Dn

Rn any data or address register

Source, d Destination

Either source or destination

#n immediate data, i Displacement

**BCD** Binary Coded Decimal

1 Effective address

Long only; all others are byte only

2 Assembler calculates offset SSP Supervisor Stack Pointer (32-bit)

USP User Stack Pointer (32-bit)

SP Active Stack Pointer (same as A7)

PC Program Counter (24-bit)

SR Status Register (16-bit)

CCR Condition Code Register (lower 8-bits of SR)

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 ar .S -128 ta +127 bytes, .W ar .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.

