ALGO QCM

	1.	$\mathbf{U}\mathbf{n}$	graphe	peut	être	7
--	----	------------------------	--------	------	------	---

- (a) Orienté
- (b) Non orienté
- (c) A moitié orienté
- (d) Désorienté

2. Un graphe partiel G' de G= <s,a> est défini pa</s,a>

- (a) $\langle S, A' \rangle$ avec $A' \subseteq A$
- (b) $\langle S', A \rangle$ avec $S' \subseteq S$
- (c) $\langle A', S' \rangle$ avec $A' \subseteq S$ et $S' \subseteq A$

3. Dans un graphe non orienté, s'il existe une chaîne reliant x et y pour tout couple de sommet $\{x,y\}$ le graphe est?

- (a) complet
- (b) partiel
- (c) parfait
- (d) connexe

4. Deux arêtes d'un graphe non orienté sont dits adjacentes si?

- (a) il existe deux arêtes les joignant
- (b) le graphe est incomplet
- (c) le graphe est valorisé
- (d) elles ont au moins une extrémité commune

5. Dans un graphe orienté, toute chemin d'un sommet vers lui-même est?

- (a) non élémentaire
- (b) élémentaire
- (c) Un circuit
- (d) Un cycle
- (e) Une chaîne

6. Dans un graphe orienté, le sommet x est adjacent au sommet y si?

- (a) Il existe un arc (x,y)
- (b) Il existe un arc (y,x)
- (c) Il existe un chemin (x,..,y)
- (d) Il existe un chemin (y,..,x)

- 7. Dans un graphe non orienté G, un graphe partiel G' de G est une composante connexe du graphe G?
 - (a) Vrai
 - (b) Faux
- 8. Un graphe G défini par le triplet G=<S,A,C> est?
 - (a) etiqueté
 - (b) valué
 - (c) valorisé
 - (d) numéroté
- 9. Un sous-graphe G' de G=<S,A> est défini par?
 - (a) $\langle S, A' \rangle$ avec $A' \subseteq A$
 - (b) $\langle S', A \rangle$ avec $S' \subseteq S$
 - (c) <A',S'> avec $A'\subseteq S$ et $S'\subseteq A$
- 10. Un graphe G non orienté connexe est un graphe complet?
 - (a) oui
 - (b) non



QCM N°4

Lundi 13 novembre 2023

Question 11

Soit une série entière $\sum a_n x^n$ admettant un rayon de convergence R > 0. On note f sa fonction somme, définie sur son domaine de convergence par

$$f(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} a_n x^n$$

- a. La fonction f est continue sur]-R,R[
- b. Une primitive de f est la fonction F définie pour tout $x \in]-R, R[$ par : $F(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{a_n}{n+1} x^{n+1}$
- c. Le rayon de convergence de la série entière $\sum \frac{a_n}{n+1} \, x^{n+1}$ vaut R
- d. Aucun des autres choix

Question 12

Considérons la série entière $\sum \frac{(-2)^n}{n!} x^n$. Notons R son rayon de convergence et f sa fonction somme, définie pour tout $x \in]-R, R[$ par

$$f(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{(-2)^n}{n!} x^n$$

- a. R = -2
- b. R = 2
- c. Pour tout $x \in]-R, R[, f(x) = -2e^x$
- d. Pour tout $x \in]-R, R[, f(x) = e^{-2x}$
- e. Aucun des autres choix

Question 13

Soit X une variable aléatoire infinie entière, prenant ses valeurs dans \mathbb{N} .

- a. La série numérique $\sum P(X=n)$ converge et sa somme vaut : $\sum_{n=0}^{+\infty} P(X=n) = 1$
- b. La fonction génératrice de X est : $G_X(t) = \sum_{n=0}^{+\infty} P(X=n) t^n$
- c. Le rayon de convergence de la série entière $\sum P(X=n)\,t^n$ peut valoir $\frac{1}{2}$
- d. Le rayon de convergence de la série entière $\sum P(X=n) \, t^n$ est supérieur ou égal à 1
- e. Aucun des autres choix

Question 14

Soit une variable aléatoire X telle que :

$$X(\Omega) = \mathbb{N}$$
 et $\forall n \in \mathbb{N}, P(X=n) = e^{-2} \frac{2^n}{n!}$

Sa fonction génératrice est :

a.
$$G_X(t) = e^{-2} e^{2t}$$

b.
$$G_X(t) = e^{-2} e^t$$

c.
$$G_X(t) = \frac{e^{-2}}{1-t}$$

d. Aucun des autres choix

Question 15

Considérons une variable aléatoire infinie entière X dont la fonction génératrice est définie pour tout $t \in]-2,2[$ par :

$$G_X(t) = \frac{\frac{t}{2}}{1 - \frac{t}{2}}$$

a.
$$X(\Omega) = \mathbb{N}$$
 et $\forall n \in \mathbb{N}, P(X=n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n$

b.
$$X(\Omega) = \mathbb{N}^*$$
 et $\forall n \in \mathbb{N}^*, P(X=n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n$

c. Aucun des autres choix

Question 16

Soit E un \mathbb{R} -ev et $\mathcal{F} = (u_1, \dots, u_n)$ une famille de E. Cette famille est libre si et seulement si :

a.
$$\lambda_1 u_1 + \cdots + \lambda_n u_n = 0_E$$

b.
$$\forall (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n$$
, $\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n = 0_E \Longrightarrow (\lambda_1, \dots, \lambda_n) = (0, \dots, 0)$

c.
$$\exists (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n$$
, $\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n = 0_E \Longrightarrow (\lambda_1, \dots, \lambda_n) = (0, \dots, 0)$

d.
$$\exists (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n$$
, $\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n = 0_E$ et $(\lambda_1, \dots, \lambda_n) = (0, \dots, 0)$

e. Aucun des autres choix

Question 17

Dans \mathbb{R}^3 , considérons la famille $\mathcal{F} = (u_1 = (1, 1, 0), u_2 = (-1, 1, 1), u_3 = (0, 2, 1)).$

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

Question 18

Soit E un \mathbb{R} -ev et $\mathcal{F}=(u_1,\cdots,u_n)$ une famille de E. Cette famille est une famille génératrice de E si et seulement si :

- a. Vect $\mathcal{F} = E$
- b. $\forall v \in E, \quad \forall (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n, \quad v = \lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n$
- c. $\forall v \in E$, $\exists (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n$, $v = \lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n$
- d. $\exists (\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in \mathbb{R}^n, \forall v \in E, v = \lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_n u_n$
- e. Aucun des autres choix

Question 19

Dans \mathbb{R}^3 , considérons le sev $F = \text{Vect } (u_1 = (1, 1, 0), u_2 = (2, 2, 0), u_3 = (0, 2, 1))$

- a. (u_1, u_2, u_3) est une base de F
- b. (u_1, u_2) est une base de F
- c. (u_1, u_3) est une base de F
- d. (u_2, u_3) est une base de F
- e. Aucun des autres choix

Question 20

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

La liste des coordonnées de u dans la base $\mathcal B$ est le couple $(a,b)\in\mathbb R^2$ tel que :

- a. $\begin{cases} a+2b = x \\ -2a+b = y \end{cases}$
- b. $\begin{cases} a-2b = x \\ 2a+b = y \end{cases}$
- c. $\begin{cases} x + 2y = a \\ -2x + y = b \end{cases}$
- d. $\begin{cases} x 2y = a \\ 2x + y = b \end{cases}$

Choose the one correct answer for each question.

- 21. If Novak Djokovic were an engineer, he would not need to play tennis tournaments to make a living. This means:
 - a. Novak is an engineer.
 - b. We cannot know whether Novak is an engineer.
 - c. Novak is not an engineer.
- 22. If Scott had a ticket, he would go to the concert tonight. This means:
 - a. Scott is going to the concert tonight.
 - b. Scott has a ticket right now.
 - c. Scott wants to go to the concert.
 - d. None of the above.
- 23. Complete the sentence: If you had a choice to live anywhere in the world...
 - a. it is where?
 - b. where will it be?
 - c. where would it be?
 - d. where is it?
- 24. If President Putin didn't have any friends, he would be lonely. This means:
 - a. He has friends.
 - b. He is lonely.
 - c. He has no friends.
 - d. None of the above.
- 25. Complete the sentence: _____ your own supercomputer, what would you do with it?
 - a. If you was given
 - b. If you were given
 - c. If you had given
 - d. If you have given
- 26. John tells his friend: "You should tell your father exactly what happened." In other words, John says:
 - a. If I were you, I would tell him what happened.
 - b. If I was you, I would not tell him what happened.
 - c. If I was you, I will tell him what happened.
 - d. If I were you, I won't tell him what happened.

The war has been raging for two years. (Numbers 27 and 28)

27. Choose the one correct sentence.

- a. If the war don't stop soon, a lot of people will die.
- b. If the war doesn't stop soon, a lot of people die.
- c. If the war doesn't stop soon, a lot of people will die.
- d. If the war didn't stop soon, a lot of people die.

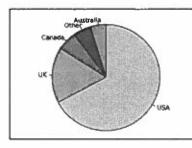
28. Choose the one correct sentence.

- a. If there are no farmers to plant crops, many people would go hungry this coming winter.
- b. If there are no farmers to plant crops, many people will go hungry this coming winter.
- c. If there is no farmers to plant crops, many people will go hungry this coming winter.
- d. If there was no farmers to plant crops, many people would have gone hungry this coming winter.
- 29. My grandfather has vertigo. Choose the one correct corresponding answer.
- a. If my grandfather has vertigo, he would take my grandmother to the top of tall buildings more often.
- b. If my grandfather doesn't have vertigo, he would take my grandmother to the top of tall buildings more often.
- c. If my grandfather didn't have vertigo, he would took my grandmother to the top of tall buildings more often.
- d. If my grandfather didn't have vertigo, he would take my grandmother to the top of tall buildings more often.
- 30. Many animals hibernate in the winter. One reason is food. Choose the **one** correct corresponding answer.
- a. If animals not hibernate, they would need to find food at a time when food is scarce.
- b. If animals do not hibernate, they need not find food at a time when food is scarce.
- c. If animals did not hibernate, they would need to find food at a time when food is scarce.
- d. If animals hibernate, they would need to find food at a time when food is scarce.

QCM 5 – OC S3 2023/24 (Week 13 November)

J1.	come and talk to you?
b) c)	Norway Spain Canada UK
32.	[TedTalk] Which three ways did Bourelle say you can relate to the culture of a new country?
b) c)	Curiosity, Criticise, Confront Intrigue, Humour, Confront Excitement, Fear, Confusion Confront, Complain, Conform
33.	[TedTalk] Bourelle states everyone sees the world through
b) c)	Cultural glasses Opposite perspectives Preconceived ideas Identified cliches
34.	Which of these definitions best describes the term cross cultural communication?
	a dialogue or any kind of interaction (both verbal and non-verbal) between people of different nationalities. an exchange of information and meaning between individuals or groups from different backgrounds.
c)	involves understanding the similarities and differences of people from different cultural backgrounds and groups to better communicate information and engage with them.
·	All of the above How many 'stumbling blocks' (obstacles) to cross cultural communication did Professor LaRay identify?
a) b) c) d)	

- **36.** Which of the following is **NOT** a stumbling block to cross cultural communication as identified by LaRay M.Barna?
- a) Language differences
- b) Preconception and Stereotypes
- c) Geographical proximity
- d) High Anxiety
- 37. The pictures below are examples of what type of communication?







- a) Signal communication
- b) Visual communication
- c) Written communication
- d) Culture communication
- **38.** Which of the following can be used to avoid the stumbling block of language differences? Choose all that apply
- a) Avoid slang and expressions
- b) Speak slowly
- c) Keep conversations to a minimum, at first
- d) Use a questioning tone
- **39.** The "stress or tension caused by a lack of experience in communicating across cultures" best describes which stumbling block?
- a) High anxiety
- b) Tendency to Evaluate
- c) Language differences
- d) Stereotype and Perception
- **40.** Judging something as "good" or "bad" based on own way of thinking best describes which stumbling block?
- a) High anxiety
- b) Tendency to Evaluate
- c) Language differences
- d) Stereotype and Perception

QCM Physique – InfoS3 – 13.11

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

Q41. L'objet appelé « corps noir » :

- a. Est un objet théorique (idéal)
- b. Absorbe toute l'énergie qu'il reçoit
- c. Réfléchit une partie de l'énergie qu'il reçoit
- d. Restitue toute l'énergie qu'il reçoit sous forme de rayonnement

Q42. Selon des mesures expérimentales, pour un objet réel ayant un comportement proche du corps noir, le spectre de son rayonnement (intensité du rayonnement en fonction de la longueur d'onde λ) dépend de la température de celui-ci.

- a. Vrai
- b. Faux

Q43. Le spectre du rayonnement d'un corps chauffé est le graphe de :

- a. La densité d'énergie rayonnée en fonction de la température T.
- b. La densité d'énergie rayonnée en fonction de la longueur d'onde λ .
- c. La température T en fonction de la densité d'énergie rayonnée.
- d. Aucune de ces réponses.

Q44. Le rayonnement du corps noir, décrit par la loi de Rayleigh-Jeans, est décrit comme la « catastrophe ultraviolette » car :

- a. La densité d'énergie rayonnée pour les grandes longueurs d'onde présente une divergence vers
- b. La densité d'énergie rayonnée pour les petites longueurs d'onde présente une divergence vers
 +∞
- c. La densité d'énergie rayonnée pour les grandes longueurs d'onde est nulle
- d. La densité d'énergie rayonnée pour les petites longueurs d'onde est nulle

Q45. Selon la théorie classique de Rayleigh-Jeans, l'énergie E d'une molécule du corps noir, décrit comme un petit oscillateur, peut prendre des valeurs :

- a. Continues, telles que $E \in [0; +\infty]$
- b. Discrètes, multiples d'une énergie E_0 , telles que $E=n\,E_0$; n entier

Q46. Selon la théorie proposée par Planck, à la base de la physique quantique, l'énergie E d'une molécule du corps noir, décrit comme un petit oscillateur, peut prendre des valeurs :

- a. Continues, telles que $E \in [0; +\infty]$
- b. Discrètes, multiples d'une énergie E_0 , telles que $E=n\,E_0$; n entier

Q47. La proposition de Planck permet de :

- a. Montrer que le corps noir ne rayonne que dans l'ultraviolet
- b. Corriger la divergence théorique de la densité d'énergie rayonnée dans l'ultraviolet
- c. Montrer que le corps noir rayonne une énergie totale infinie
- d. Montrer que le corps noir rayonne une énergie totale finie

Q48. En considérant que l'énergie rayonnée prend des valeurs continues, l'énergie moyenne < E >d'un oscillateur du corps noir vaut : $< E > = \frac{\int_0^{+\infty} E e^{-\frac{E}{k_B T}} dE}{\int_0^{+\infty} e^{-\frac{E}{k_B T}} dE}$. En procédant par intégration par parties,

l'on trouve :

a.
$$< E > = \frac{1}{k_B T}$$

b. $< E > = k_B T$
c. $< E > = \frac{k_B}{T}$
d. $< E > = \frac{T}{k_B}$

d.
$$\langle E \rangle = \frac{T}{T}$$

Q49. L'énergie moyenne < E > d'un oscillateur dans le corps noir, en considérant que l'énergie rayonnée prend des valeurs discrètes $E=n\,E_0$; n entier, devient :

a.
$$= \sum_{n=1}^{+\infty} nE_0$$

b.
$$\langle E \rangle = \sum_{n=1}^{+\infty} n E_0 e^{-\frac{n E_0}{k_B T}}$$

c.
$$=rac{\sum_{n=1}^{+\infty}nE_{0}e^{-rac{nE_{0}}{k_{B}T}}}{\sum_{n=1}^{+\infty}e^{-rac{nE_{0}}{k_{B}T}}}$$
d. $=rac{\sum_{n=1}^{+\infty}E_{0}\,e^{-rac{nE_{0}}{k_{B}T}}}{\sum_{n=1}^{+\infty}e^{-rac{nE_{0}}{k_{B}T}}}$

d.
$$\langle E \rangle = \frac{\sum_{n=1}^{+\infty} E_0 e^{-\frac{nE_0}{k_B T}}}{\sum_{n=1}^{+\infty} e^{-\frac{nE_0}{k_B T}}}$$

Q50. Le calcul de la densité d'énergie $u(\lambda,T)$ d'un oscillateur du corps noir, en considérant l'énergie quantifiée, donne le résultat suivant : $u(\lambda, T) = \frac{8\pi}{c\lambda^2} \frac{E_0}{e^{\frac{E_0}{E_0}T} - 1}$. Pour éviter la divergence de $u(\lambda, T)$, il faut choisir:

a.
$$E_0 = hc\lambda$$

a.
$$E_0 = hc\lambda$$

b. $E_0 = hc\lambda^2$
c. $E_0 = \frac{hc}{\lambda}$

c.
$$E_0 = \frac{hc}{\lambda}$$

d.
$$E_0 = hc\sqrt{\lambda}$$

QCM 5 Architecture des ordinateurs

Lundi 13 novembre 2023

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

- 51. Soit l'instruction suivante: MOVE.L -1(A0), D0
 - A. A0 est décrémenté de 4.
 - B. A0 est décrémenté de 1.
 - C. A0 ne change pas.
 - D. A0 est décrémenté de 2.
- 52. Quelles sont les deux instructions de branchements inconditionels?
 - A. BSR et JSR
 - B. BRA et JMP
 - C. JMP et JSR
 - D. BRA et BSR
- 53. Choisir les réponses correctes.
 - A. Aucune de ces réponses.
 - B. Un octet peut être empilé.
 - C. Un mot de 16 bits peut être empilé.
 - D. Un mot de 32 bits peut être empilé.
- 54. Pour empiler une donnée :
 - A. Aucune de ces réponses.
 - B. On ne change pas A7.
 - C. On décrémente A7 d'abord.
 - D. On incrémente A7 d'abord.
- 55. Soit l'instruction suivante : MOVEM. L D1-D3/A4/A5, -(A7)

Quelle instruction est équivalente?

- A. MOVEM.L A4/A5/D1/D2/D3,-(A7)
- B. MOVEM.L D1/D3/A4-A5,-(A7)
- C. Aucune de ces réponses.
- D. MOVEM.L D1/D3/A4/A5,-(A7)

QCM₅

56. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.L D1,D2

BLT NEXT

Branchement à NEXT si :

- A. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- B. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
- C. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- D. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218

57. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.W D1,D2

BLE NEXT

Branchement à NEXT si:

- A. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
- B. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- C. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- D. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218

58. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.B D1,D2

BLE NEXT

Branchement à NEXT si :

- A. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
- B. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- C. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- D. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218

59. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.B D1,D2

BNE NEXT

Branchement à NEXT si:

- A. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
- B. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- C. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- D. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218

60. Soient les deux instructions suivantes :

CMP.L D1,D2

BLO NEXT

Branchement à NEXT si :

- A. D1 = \$92181892 et D2 = \$92181892
- B. D1 = \$18929218 et D2 = \$92181892
- C. D1 = \$92181892 et D2 = \$18929218
- D. D1 = \$18929218 et D2 = \$18929218

Architecture des ordinateurs – EPITA – S3 – 2023/2024

		K Quic												m/EAS			t © 2004-2007 By: Chuck Kelly
Opcode		Operand	CCR										. i=dis	placement	t .	Operation	Description
	8WL	b.z	XNZVC	On	An	(An)	(An)+	-(An)	(i,An)	(i,An,Rn)	abs.W	ebs.L	(i,PC)	(i,PC,Rn)	$\overline{}$		
ABCO	8	Dy,Dx	*U*U*	В	-	-	-	-	•	-	-	-	- 1	-	-	$Dy_{IB} + Dx_{IG} + X \rightarrow Dx_{IB}$	Add BCD source and eXtend bit to
		-(Ay)(Ax)		-	- 1	-	•	е	-	-	-	-	-	-	-	$-(Ay)_{10} + -(Ax)_{10} + X \rightarrow -(Ax)_{10}$	destination, BCD result
ADD 4	BMr	s,Dn	****	8	S	S	S	S	S	s	2	S	8	2	s	s + Dn → On	Add binary (ADDI or ADDQ is used when
		Dn,d		9	ď	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	Dn + d → d	source is #n. Prevent ADDQ with #n.L)
AODA 4		s,An		s	е	S	8	S	2	S	2	S	S	8		s + An → An	Add address (.W sign-extended to .L)
ADDI ⁴	BWL	#n,d	****	d	-	d	d	d	d	ď	d	d	-	-		#n + d → d	Add immediate to destination
ADDD 4	BWL	#n,d	****	d	d	d	d	d	d	d	В	d	-	-	2	#n + d → d	Add quick immediate (#n range: I to 8)
ADOX	BWL	Dy.Dx	****	8	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	,	$Dy + Dx + X \rightarrow Dx$	Add source and eXtend bit to destination
		-(Ay),-(Ax)		-	-	-	•	е	-	-		-		-	-	$-(Ay) + -(Ax) + X \rightarrow -(Ax)$	
AND 4	BWL		-**00	В	-	S	S	S	S	2	S	2	2	2	2*	s AND On → On	Logical AND source to destination
		Bn,d		e	-	d	d	d	d	d	d	ď	-	-	-	On ANO $d \rightarrow d$	(ANDI is used when source is #n)
ANGI 4	BWL	#n,d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	В	d	-	-	S	#n AND d → d	Logical AND immediate to destination
ANDI 4	8	#n,CCR	20220	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	2	#n ANO CCR → CCR	Logical AND immediate to CCR
ANDI 4	W	#n,SR		-	-	-	-	-	-	-	-	_	-	-		#n AND SR → SR	Logical AND immediate to SR (Privileged)
		Dx.Dy	****	e	-	-	-	-	-	_	-	-		-	-	X	Arithmetic shift Dy by Dx bits left/right
ASR	GIIL	#n,Dy		lä		_	_	١.	_	-	- !	-	-	_	2		Arithmetic shift Dy #n bits L/R (#n: I to 8)
non.	W	и Н		-	-	d	9	l d	d	d	d	d	-	_	_ !	Ğ. X	Arithmetic shift ds 1 bit left/right (.W only)
Bcc	BW3	address ²		-	-	-	-		-	-	-		-	-	-	if cc true then	Brench conditionally (cc table on back)
DUE	Dit	Buul Cos														address → PC	(8 pr 16-bit ± offset to address)
BCHG	ΒL	On,d	*	E	-	d	d	d	d	d	d	ď	-	-	-	NOT(bit number of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then
ubila	ם ני	#n,d	ĺ	ď		ď	ď	ă	ď	lå	d	d	_	_	s	NOT(bit n of d)→ bit n of d	invert the bit in d
8CLR	BL	Dn,d	*	e	+	d	ď	ď	q	d	d	q	-	_	Ť	NOT(bit number of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then
BPTK	0 L	#n,d	1	ď		ď	ď	ď	ľå	ď	ď	ď		_	5	0 → bit number of d	clear the bit in d
DOA	8M3			10	 -	- u	-		u	-	-	-	_	-	-	address → PC	Branch elways (8 or 16-bit ± offset to addr
		address ²	*	-	÷	d	_ d	d	d	d	d	d			-	NOT(bit n of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d then
BSET	BL	On.d		g ^l	-	1 .	ď	_	ď	l d	d	ď	-		2	I → bit n of d	set the bit in d
000	F20403	#n,d		0	-	d	0	d	u	U	U				-	$PC \rightarrow -(SP)$; address $\rightarrow PC$	Branch to subroutine (8 or 16-bit ± offset)
BSR	BM ₃	address ²	*_	-	-	ا :	-	-	-	-					-	NOT(bit On of d) \rightarrow Z	Set Z with state of specified bit in d
BIST	BL	Bn.d	*	e'	-	d	ď	ď	d	d	d	d	d	d d	ı	NOT(bit #n of d) -> 2	Leave the bit in d unchanged
		#n,d	1	ď	-	d	_ d	d	d	d	d	d			S	if On<0 or On>s then TRAP	Compare On with 0 and upper bound (s)
CHK	W	s,Dn	-*000	e	٠.	2	S	S	S	2	2	2	2	S	S		Clear destination to zero
CLR	8WL		-0100	q	-	d	ď	ď	d	d	d	d	<u> </u>	-	-	0 → d	
CMP 1		s.On	-****	8	s	S	Z	2	2	2	2	S	S	S	s ⁴	set CCR with On - s	Compare On to source
CMPA 4	WL	nA,z	-***	2	9	2	S	8	S	Z	S	S	S	S	2	set CCR with An - s	Compare An to source
CMPI 4		#n,d	-***	d	-	d	d	d	d	d	d	d		-	8	set CCR with d - #n	Compare destination to #n
CMPM 4	BWL	(Ay)+.(Ax)+	_***	-	-	-	9	-	-	-	-	-	-	٠	<u> -</u>	set CCR with (Ax) - (Ay)	Compare (Ax) to (Ay); increment Ax and Ay
OBcc	W	On,addres ²		-	-	-	-	-	-	-	-	-		-	-	if cc felse then { $Dn-l \rightarrow Dn$	Test condition, decrement and branch
						<u>.</u>			L							if $On \Leftrightarrow -I$ then eddr $\rightarrow PC$	(IG-bit ± affset to address)
DIVS	W	s,On	-***0	е	-	2	S	S	S	S	8	8	8	S	S		On= (16-bit remainder, 16-bit quotient)
DIVU	W	s,On	-***0	- 6	-	8	8	2	8	ŝ	8	8	2	8	8	32bit On / 16bit s → On	On= (16-bit remeinder, 16-bit quotient)
EOR 4	BWL	On,d	-**00	е	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-		Dn XDR d → d	Logical exclusive OR On to destination
EDRI 4	BWL	#n,d	-**00	d	-	d	d	d	d	d	d	d	•	-		#n XOR d → d	Logical exclusive OR #n to destination
EORI 4	В	#n,CCR	25200	-	1-	1 -	-	-	-	-	-	-	-	-	8	#n XOR CCR → CCR	Logical exclusive OR #n to CCR
EORI 4	W	#n,SR	E0223	١-	1-	-		-	-		-	-	-	-	8	#n XDR SR → SR	Logical exclusive OR #n to SR (Privileged)
EXG	"	RxRy		е	е	1-		-	-	-	-	-	-	-	•	register ←→ register	Exchange registers (32-bit only)
EXT	WI	On	-**00	d	-	-	-	-	ļ .	 -	-		-	-	-	Dn.B → On.W On.W → Dn.L	Sign extend (change .8 to .W ar .W to .L)
ILLEGAL	111	UII		+-	+-	1	1	-	<u> </u>		+ -	-		-	-	$PC \rightarrow -(SSP); SR \rightarrow -(SSP)$	Generate Illegal Instruction exception
				+	+-	<u> </u>	+	-	d	d	d	d	d	d	-	1d → PC	Jump to effective address of destination
TMb	-	d		۴	+		-	-	d	d	d	d	d	d d	-	$PC \rightarrow -(SP)$: $\uparrow d \rightarrow PC$	push PC, jump to subroutine at address d
JSR	<u> </u>	d		+	-	d		<u> </u>	+	+	+-	-			-	Ts → An	Load effective address of s to An
LEA	1	s,An		-	8	2	-	-	S	S	2	2	2	S	-		Create local workspace on stack
EINK		An,#n		-	-	•	-	-	.	-	-	-	-	-	-	$An \rightarrow -(SP); SP \rightarrow An;$	1
				_	\perp	\vdash		_	<u> </u>		-	<u> </u>	-		 -	SP + #n → SP	(negative n to allocate space)
LSL	BANT		***0*	е	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	Č. → □ · · · · · ·	Logical shift Dy, Dx bits left/right
LSR		#п.Оу		d	-	:		-	-	1 :		1 :	-	-	2	0 → L X	Logical shift Dy, #n bits L/R (#n: 1 to 8)
1	W	d		-	-	d	d	d	d	<u>d</u>	d	d	-	-	1-		Lagical shift d I bit left/right (W only)
		e d	-**00		s ⁴	е	8	е	8	e	6	е	S	8	$\overline{}$	$s \rightarrow d$	Move data from source to destination
MOVE 4	BWL			1		1 .	8	8	8	8	8	8	8	8	8	s → CCR	Move source to Condition Code Register
	BWL	s,CCR		8		8	-		-								
MOVE *			20532	۳	-	S	8	2	δ	S	S	8	8	S	S	s → SR	
MOVE 4	W	s,CCR s,SR	100	+-	-	+	+		_	s d	s d	g	\$	S	\$ -	SR → d	Move source to Status Register (Privileged) Move Status Register to destination
MOVE *	W	s,CCR s,SR SR,d	100	S	-	S d	8	2	δ		+		-		_		Move Status Register to destination Move User Stack Pointer to An (Privileged
MOVE 4	W	s,CCR s,SR	eesse	S	-	S d	8	g d	δ	d	d	d	٠		-	SR → d	

Architecture des ordinateurs – EPITA – S3 – 2023/2024

Opcode	Stze	Operend	CCR	E	Effec	tive	Addres	2=2 2	ource,	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)	abs.W	ebs.L	(i,PC)	(i.PC,Rn)	#п		
MOYEA*	WL	s,An		s	6	S	S	S	S	S	s	S	S	8	S	s → An	Move source to An (MOVE s.An use MOVEA)
MOVEM4		Rn-Rn,d		-	-	d	-	d	ď	d	d	d	-	-	-	Registers → d	Move specified registers to/from memory
		s,Rn-Rn		-	-	S	S	-	S	S	s	s	s	s	-	s → Registers	(.W source is sign-extended to .L for Rn)
MOVEP	WL	Dn.(i,An)		s	-	-	-	-	d	-	-	-	-	-	-	Dn → (i,An)(i+2,An)(i+4,A.	Move Dn to/from alternate memory bytes
		(i,An),Dn		d	-	-	-	-	S		-	-	-	-	-	$(i,An) \rightarrow Dn(i+2,An)(i+4,A.$	(Access only even or odd addresses)
MOVEQ*	. [#n.Dn	-**00	d	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	2	#n → On	Move sign extended 8-bit #n to Dn
MULS	·W	s,Dn	~**00	е	-	\$	2	S	2	S	2	s	s	S	S	±16bit s * ±16bit Dn → ±Dn	Multiply signed 16-bit; result: signed 32-bit
MULU	W	s,On	-**00	е	-	s	s	s	5	2	s	S	s	S	S	16bit s * 16bit On → Dn	Multiply unsig'd 16-bit; result: unsig'd 32-bit
NBCD	B	q	*U*U*	ď	-	d	d	q	đ	ф	d	d	-	-	-	0 - d _m - X → si	Negate BCD with eXtend, BCD result
NEG	BWL		****	ď		d	d	đ	d	d	d	d	-	-		O-d → d	Negate destination (2's complement)
NEGX	BMT	d	****	ď	-	d	d	d	d	d	d	d	-	-	-	0-d-X → d	Negate destination with eXtend
NOP				-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	None	No operation occurs
NOT	BWL	d	-**00	d		d	d	d ·	d	d	d	d	-		-	NOT(d) → d	Logical NOT destination (I's complement)
OR 4	BWL		**00	e	-	S	s	2	2	S	s	s	s	S		s OR On → On	Logical OR
		On,d		e	-	d	d	d	d	d	ď	d	- ,	-	-	On OR d → d	(ORI is used when source is #n)
ORI 4	BWL		-**00	ď	-	ď	d	ď	ď	d	d	d	-	-	S	#n OR d → d	Logical DR #n to destination
ORI 4		#n,CCR	20122	Ē	-	-	-	-	Ť	-	-	-	-			#n OR CCR → CCR	Logical DR #n to CCR
DRI *		#n.SR	86888	Ţ	-	-	-	-	_	_		-	_	-		#n OR SR → SR	Logical DR #n to SR (Privileged)
PEA	·L			-	-	s	-	-	s	s	s	2	z	2	-	↑s → -(SP)	Push effective address of s onto stack
RESET				-	-	-	-	-	-		-	-	-	-	-	Assert RESET Line	Issue a hardware RESET (Privileged)
ROL	RWI	Dx,Dy	-**0*	В	-	-	-			_	_	-	_	-	-		Rotate Dy, Dx bits left/right (without X)
ROR	DIT	#n,0y		d		_		.		_	_	_	_	-	s	[4.14]	Rotate Dy, #n bits left/right (#n: I to 8)
	₩	d d		-	_	d	d	d	d	d	d	d	_				Rotate d I-bit left/right (.W only)
ROXL		Dx.Dy	***0*	е	-	-	-		Ť			-	_	_	-	[X	Rotate Dy. Dx bits L/R. X used then updated
ROXR		#n,Dy		ď	- 1	_	_	_		_	.			_	8	[4]	Rotate Dy. #n bits left/right (#n: I to B)
I COM	W	d		-	-	d		4	d	d	d	d	_		-	N-41→C	Rotate destination 1-bit left/right (.W only)
RTE		-		-	-	-	-	-	·	-	-	-		-	-	$(SP)+ \rightarrow SR; (SP)+ \rightarrow PC$	Return from exception (Privileged)
RTR			-	_	-	-	_	-	_	-	-	-	-	-	-	$(SP)+ \rightarrow CCR, (SP)+ \rightarrow PC$	Return from subroutine and restore CCR
RTS				-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	_	-	(SP)+ → PC	Return from subroutine
-	В	Oy.Ox	*U*U*	е	Ţ	_	-	-	-	_	_		-	-	-	$Dx_{10} - Dy_{10} - X \rightarrow Dx_{10}$	Subtract 8CD source and extend bit from
	_	-(Ay)(Ax)]	_	-	_	e	_	-	_	_		_	_		destination, BCD result
Scc	В	d		d	_	d	ď	d	ď	d	ď	В	-	-	-	If cc is true then I's → d	If cc true then d.8 = 11111111
	٠ ا	•					-	"	"							else O's → d	else d.8 = 00000000
STOP	-	#n			_	-	-		-		-	_	-	-		#n → SR; STOP	Mave #n ta SR, stop processor (Privileged)
	BWL		****	e	S	S	2	s	S	z	s	S	s	s		On - s → On	Subtract binary (SUBI or SUBO used when
	Unit	Dn.d		e	ď	ď	ď	ď	ď	ď	ď	ď				d - Dn → d	source is #n. Prevent SUBO with #n.L)
SUBA 4	WL	s.An		S	<u>е</u>	<u> </u>	S	s	s	2	2	S	s	s	s	An - s → An	Subtract address (.W sign-extended to .L)
SUBI 4		#n.d	****	å	-	ď	ď	ď	ď	ď	ď	9	-			d - #n → d	Subtract immediate from destination
		#n,d	****	d	d	d	d	ď	d	4	ď	q	. +	-		d - #n → d	Subtract quick immediate (#n range: I to 8)
		Dy.Dx	****			-	- u	_ u	_	-			_	_		0x - 0y - X → 0x	Subtract source and extend bit from
Janey	DILL	-(Ay),-(Ax)		2		-	_	e	-					-		$-(Ax)(Ay) - X \rightarrow -(Ax)$	destination
SWAP	W	On Cay, - (ALL)	-**00	ď				- 6	-	-	H	<u> </u>	-			bits [31:16] $\leftarrow \rightarrow$ bits [15:0]	Exchange the IG-bit halves of On
		đ	-**00	7	-	ď	-	ď	4	-		ď	-	-		test d→CCR; I →bit7 of d	N and Z set to reflect d, bit7 of d set to 1
TRAP		<u>в</u> #п		U		Ü	U	U	-	-	U	u	-	-		$PC \rightarrow -(SSP); SR \rightarrow -(SSP);$	Push PC and SR, PC set by vector table #n
IKAP		#11		^		•	^	-	٠	- 1		-	•	*	8	(vector table entry) → PC	(#n range: 0 to 15)
TRAPY											-	_			H	If V then TRAP #7	If overflow, execute en Overflow TRAP
	BMf		-**00	-	$\dot{-}$	-	-	-	-	-		- 1	•	-		test d → CCR	N and Z set to reflect destination
				$\overline{}$	-	d	d	ď	d	d	ď	d	-	•			Remove local workspace from stack
UNLK		An	VNEUC	• D-	d	(A-V	(4.3)	- (4-)	6: A=X	64-83	- -L-100	- al1	/: DD\	(i,PE,Rn)		$An \rightarrow SP$; $(SP) \rightarrow An$	VENIONS INCSI MALKSTACS TUDIU SCRCK
	BWL	s.d	XNZVC	nu	ΑΠ	(AII)	(An)+	-(An)	(IAN)	(LAR,KII)	BDS.TT	ads.L	(1,14)	(ILEPKII)	#11		<u> </u>

Condition Tests (+ OR, 1 NOT, ⊕ XDR; " Unsigned, "Alternate cc)												
CC	Condition	Test	CC	Condition	Test							
Î	true	f	VC	overflow clear	IV							
F	false	0	VS	overflow set	٧							
HI ^u	higher than	I(C + Z)	PŁ	plus	!N							
r2n	lower or same	C+2	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							
EQ	equal	Z	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)
 On Deta register (8/16/32-bit, n=0-7)
- Rn any data or address register
- s Source, d Destination
- e 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

- 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 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.

NTS-Robotique QCM

- 1. A quel type de robotique s'intéresse essentiellement l'équipe SEALS?
 - (a) la robotique d'invasion
 - (b) la robotique d'exploration
 - (c) la robotique d'exploitation
- 2. En général les données ramenées par les robots sont spatialisées sous forme?
 - (a) de sons
 - (b) de textes
 - (c) d'images
- 3. Quelles matières sont nécessaires à la conception de plateformes d'exploration?
 - (a) la mécanique
 - (b) la programmation embarquée
 - (c) l'électronique
- 4. Sur quel thème porte la thèse de Charles VILARD?
 - (a) La robotique marine
 - (b) La robotique sous-marine
 - (c) La robotique aérienne
 - (d) La robotique spatiale
- 5. Les robots tirant leurs aspects et fonctionnements de la nature sont appelés?
 - (a) robots bio-inspirés
 - (b) robots bio-sensibles
 - (c) robots bio-ressemblants
 - (d) robots bio-résistants
 - (e) robots bio-aspirants
- 6. Pour la géo-localisation, quel problème est posé par le milieu aquatique?
 - (a) pas d'ondes radio
 - (b) pas d'ondes sonores
- 7. Parmi les suivantes, quelles tâches font parties des tâches dites 4D?
 - (a) les tâches pénibles
 - (b) les tâches sales
 - (c) les tâches lentes
 - (d) les tâches dangereuses
 - (e) les tâches répétitives

- 8. La robotique sociale est une sous-branche de?
 - (a) La robotique associative
 - (b) La robotique explorative
 - (c) La robotique participative
 - (d) La robotique collaborative
- 9. Quels types de robots sont utilisés pour inspecter les tuyaux?
 - (a) les serpents articulés
 - (b) les robots magnétiques
 - (c) les robots radio-actifs
 - (d) les nano-robots
- 10. Quelle force est utilisé pour faire bouger les nano-robots?
 - (a) La force quantique
 - (b) La force magnétique
 - (c) La force gravitationnelle