#### UNIVERSITE GRENOBLE ALPES

Licence de Sciences et technologie - Parcours MIN, INF

# Contrôle Continu UE INF401 : Architectures des ordinateurs

Mars 2020, durée 1 h 30

Document : 1 A4 R/V personnel manuscrit autorisé ; calculettes et téléphones portables interdits. La plupart des questions sont indépendantes, si vous avez du mal avec l'une, passez à la suivante. Le barème, sur 21!, est donné à titre indicatif.

## 1 Numération en complément à 2 (6 points)

Pour cet exercice, donnez tous les détails de calcul et justifiez vos réponses (poser chaque opération avec les opérandes, les retenues, le résultat apparent et les indicateurs).

#### Questions:

- (a) Déterminer le nombre de bits minimum pour représenter chacun des nombres suivants puis donner la représentation binaire et hexadécimale de ces entiers relatifs avec le nombre de bits choisi précédemment (codage en complément à 2) : (+1337)<sub>10</sub>, (-1337)<sub>10</sub>. (2 points)
- (b) Donner les valeurs décimales des 2 entiers relatifs suivants codés sur 16 bits en complément à  $2:(0000\ 1100\ 0100\ 0001)_2$  et  $(FF8D)_{16}$ . (2 points)
- (c) Poser chacune des opérations suivantes sur 1 octet, donner le résultat binaire et apparent (codage complément à 2 sur 1 octet) et la valeur des indicateurs (Z, N, C (ou E pour la vraie soustraction) et V):  $(+47)_{10} + (-77)_{10}$ ,  $(-57)_{10} (+77)_{10}$  (vraie soustraction) et  $(-47)_{10} (+57)_{10}$  (soustraction par addition du complémentaire). (2 points)

# 2 Programmation en ARM (11 points)

### 2.1 A lire attentivement:

Nous rappelons que le code ASCII du caractère A se note 'A'. De plus en langage d'assemblage ARM, la valeur immédiate représentant le code ASCII du caractère 'A' se note #'A'.

Nous rappelons qu'en langage d'assemblage ARM (comme dans la plupart des langages) une chaîne de n caractères est représentée par un tableau d'au moins n+1 octets : les n premiers correspondent aux codes ASCII des caractères de la chaîne et le n+1ème est l'octet 0. Par exemple la chaîne "Bonjour" peut être représentée par un tableau de 8 cases (indicée de 0 à 7), contenant successivement les codes ASCII 'B', 'o', 'n', 'j', 'o', 'u', 'r' et enfin l'octet 0.

### 2.2 Code César

Le but de cet exercice est de décoder, puis afficher, un message secret chiffré suivant la technique dite du « code de César ». Pour cela, vous devrez compléter le code donné ci-dessous. Il n'est pas nécessaire de connaître la technique du code de César pour faire l'exercice, l'algorithme est donné.

#### Questions:

- (d) Rappelez l'effet de la directive .balign 4 (0,5 point)
- (e) En supposant que l'adresse de chargement du segment .data est 0x6000 (en hexadécimal), donnez et justifiez l'adresse de la variable X. (1 point)

Le but est maintenant de traduire en ARM l'algorithme suivant :

```
1: EcrChaine(SECRET)
 2: i:=0
 3: tant que SECRET[i] != 0 faire
          c := SECRET[i]
 5:
          si c >= 'A' et c <= 'Z' alors
                c := c - X
 6:
 7:
                si c < 'A' alors
                     c := c + 'Z' - 'A' + 1
 8:
 9:
                fin si
10:
          fin si
          SECRET[i] := c
11:
12:
          i=i+1
13: fin tant que
14: EcrChaine(SECRET)
```

- (f) Donnez le code ARM des instructions pour la ligne 1 (pour EcrChaine, vous appliquerez les conventions de es.s utilisée en TP notamment, cf. annexe). (1 point)
- (g) En supposant que la variable c est représentée par le registre r3, donnez le code ARM des instructions de la ligne 8. (1 point)
- (h) En supposant que la variable c est représentée par le registre r3 et que la variable i est représentée par le registre r0, donnez le code ARM des instructions en lignes 4 et 11. Vous utilisez le registre r1 pour les calculs intermédiaires éventuels. (1 point)
- (i) En supposant que la variable c est un entier relatif représenté par le registre r3, donnez le code ARM du « si » en lignes 7-9. Ne recopiez pas le code ARM de la ligne 8, inscrivez simplement à la place @ ici ligne 8. (1 point)

- (j) Donnez le code ARM permettant de stocker dans le registre r2 la valeur de la variable X. Vous utilisez le registre r1 pour les calculs intermédiaires éventuels. (1 point)
- (k) En supposant que la variable c est un entier relatif représenté par le registre r3 et que la valeur de X est dans le registre r2, donnez le code des instructions en lignes 5-10. Pour les lignes 7-9, écrivez simplement @ ici lignes 7-9. (1,5 point)
- (l) Donnez le code de la boucle « tant que » (lignes 2-13). Vous utiliserez le registre r0 pour la variable i et le registre r1 pour stocker l'adresse de chaîne SECRET. Vous utilisez le registre r4 pour les calculs intermédiaires éventuels. Ne répeter pas le code des lignes 4-11 (qui a déjà été demandé), à la place inscrivez simplement @ ici lignes 4-11. (2 points)
- (m) Quels sont les messages affichés par le programme? (1 point)

## 3 Codage base 64. (4 points)

« En informatique, base64 est un codage de l'information utilisant 64 caractères, choisis pour être disponibles sur la majorité des systèmes. Défini en tant qu'encodage MIME dans le RFC 2045, il est principalement utilisé pour la transmission de messages (courrier électronique et forums Usenet) sur Internet. Il est par ailleurs défini en propre dans le RFC 4648.

Description : Un alphabet de 65 caractères est utilisé pour permettre la représentation de 6 bits par un caractère. Le 65e caractère (signe  $\ll = \gg$ ) n'est utilisé qu'en complément final dans le processus de codage d'un message.

Ce processus de codage consiste à coder chaque groupe de 24 bits successifs de données par une chaîne de 4 caractères. On procède de gauche à droite, en concaténant 3 octets pour créer un seul groupement de 24 bits (8 bits par octet). Ils sont alors séparés en 4 nombres de seulement 6 bits (qui en binaire ne permettent que 64 combinaisons). Chacune des 4 valeurs est enfin représentée (codée) par un caractère de l'alphabet retenu. (Table ci-dessous.)

Ainsi 3 octets quelconques sont remplacés par 4 caractères, choisis pour être compatibles avec tous les sustèmes existants.

Chaque valeur (chaque groupe de 6 bits) est utilisée comme index dans la table ci-dessous. Le caractère correspondant est indiqué dans la colonne codage. »

	Valeur	Codage		Valeur	Codage		Valeur	Codage		Valeur	Codage
0	000000	A	17	010001	R	34	100010	i	51	110011	z
1	000001	В	18	010010	S	35	100011	j	52	110100	0
2	000010	C	19	010011	T	36	100100	k	53	110101	1
3	000011	D	20	010100	U	37	100101	1	54	110110	2
4	000100	E	21	010101	V	38	100110	m	55	110111	3
5	000101	F	22	010110	W	39	100111	n	56	111000	4
6	000110	G	23	010111	X	40	101000	0	57	111001	5
7	000111	Н	24	011000	Y	41	101001	p	58	111010	6
8	001000	I	25	011001	Z	42	101010	q	59	111011	7
9	001001	J	26	011010	a	43	101011	r	60	111100	8
10	001010	K	27	011011	Ъ	44	101100	s	61	111101	9
11	001011	L	28	011100	С	45	101101	t	62	111110	+
12	001100	M	29	011101	d	46	101110	u	63	111111	/
13	001101	N	30	011110	е	47	101111	V			
14	001110	0	31	011111	f	48	110000	w (	(comp]	Lément)	=
15	001111	P	32	100000	g	49	110001	x			
16	010000	Q	33	100001	h	50	110010	У			

extrait de l'article base64 issu de Wikipedia.

## Partie A. Codage (3 points).

Décrire par un schéma la méthode de codage base64.

Effectuer le codage des 3 premiers octets du premier exemple à suivre et des 6 octets de l'exemple suivant :

- Un fichier texte (ascii) commençant par "Il etait une fois ..."
- Un fichier binaire commençant par les mots 32 bits 0xABCDEF01 0x23456789 ...

### Partie B. Analyse (1 point).

Répondez en quelques lignes aux questions suivantes :

- Quelles sont les avantages et inconvénients d'un codage base64?
- Si la séquence de données à coder n'a pas un nombre d'octets multiple de 3, est-ce un problème?

## **ANNEXES**

## A Instructions du processeur ARM

Code	Nom	Explication du nom	Opération	Remarque
0000	AND	AND	et bit à bit	
0001	EOR	Exclusive OR	ou exclusif bit à bit	
0010	SUB	${ m SUBstract}$	soustraction	
0011	RSB	Reverse SuBstract	soustraction inversée	
0100	ADD	ADDition	addition	
0101	ADC	ADdition with Carry	addition avec retenue	
0110	SBC	SuBstract with Carry	soustraction avec emprunt	
0111	RSC	Reverse Substract with Carry	soustraction inversée avec emprunt	
1000	TST	${ m TeST}$	et bit à bit	pas rd
1001	TEQ	${ m Test}  { m EQuivalence}$	ou exclusif bit à bit	pas rd
1010	CMP	$\operatorname{CoMPare}$	${f soustraction}$	pas rd
1011	CMN	CoMpare Not	$\operatorname{addition}$	pas rd
1100	ORR	OR	ou bit à bit	
1101	MOV	MOVe	copie	pas rn
1110	BIC	BIt Clear	et not bit à bit	
1111	MVN	MoVe Not	not (complément à 1)	pas rn
	Bxx	Branch	branchement conditionnel	xx = condition
				Cf. table ci-dessous
	BL	Branch and Link	appel sous-programme	adresse de retour
				$\rm dans~r14{=}LR$
	LDR	LoaD Register	lecture mémoire	
	STR	STore Register	écriture mémoire	

L'opérande source d'une instruction MOV peut être une valeur immédiate notée #5 ou un registre noté Ri, i désignant le numéro du registre. Il peut aussi être le contenu d'un registre sur lequel on applique un décalage de k bits; on note Ri, DEC #k, avec DEC ∈ {LSL, LSR, ASR, ROR}.

# B Codes conditions du processeur ARM

Nous rappelons les codes de conditions arithmétiques xx pour l'instruction de branchement Bxx.

cond	mnémonique	$\operatorname{signification}$	condition testée
0000	EQ	égal	$\frac{Z}{Z}$
0001	NE	non égal	$\overline{Z}$
0010	CS/HS	$\geq { m dans} \ { m N}$	C
0011	CC/LO	< dans N	$\overline{C}$
0100	MI	${ m moins}$	N
0101	PL	$\operatorname{plus}$	$\overline{N}$
0110	VS	${ m d}cute{ m e}{ m bordement}$	V
0111	VC	pas de débordement	$\overline{V}$
1000	HI	> dans N	$C \wedge \overline{Z}$
1001	LS	$\leq dans N$	$\overline{C} \lor Z$
1010	GE	$\geq { m dans} \; { m Z}$	$(N \wedge V) \vee (\overline{N} \wedge \overline{V})$
1011	LT	$< { m dans} \; { m Z}$	$(N \wedge \overline{V}) \vee (\overline{N} \wedge V)$
1100	GT	$> \mathrm{dans}\; \mathrm{Z}$	$\overline{Z} \wedge ((N \wedge V) \vee (\overline{N} \wedge \overline{V}))$
1101	LE	$\leq { m dans} \; { m Z}$	$Z \vee (N \wedge \overline{V}) \vee (\overline{N} \wedge V)$
1110	AL	${ m toujours}$	

# C Fonctions d'entrée/sortie

Nous rappelons les principales fonctions d'affichages du fichier es.s:

- bl EcrHexa32 affiche le contenu de r1 en hexadécimal.
- bl EcrZdecimal32 (resp. EcrZdecimal16, EcrZdecimal8) affiche le contenu de r1 en décimal sous la forme d'un entier relatif de 32 bits (resp. 16 bits, 8 bits).
- bl EcrNdecimal32 (resp. EcrNdecimal16, EcrNdecimal8) affiche le contenu de r1 en décimal sous la forme d'un entier naturel de 32 bits (resp. 16 bits, 8 bits).
- bl EcrChaine affiche la chaîne de caractères dont l'adresse est dans r1.

Nous rappelons les principales fonctions de saisie clavier du fichier es.s:

- bl Lire32 (resp. Lire16, Lire8) récupère au clavier un entier 32 bits (resp. 16 bits, 8 bits) et le stocke à l'adresse contenue dans r1.
- bl LireCar récupère au clavier un caractère et stocke son code ASCII à l'adresse contenue dans r1.

## D Table des codes ascii en décimal et hexadécimal

0x20	32	Ш	33	!	34	11	35	#	0x24	36	\$	37	%	38	&	39	,
0x28	40	(	41	)	42	*	43	+	0x2C	44	,	45	-	46		47	/
0x30	48	0	49	1	50	2	51	3	0x34	52	4	53	5	54	6	55	7
0x38	56	8	57	9	58	:	59	;	0x3C	60	<	61	=	62	>	63	?
0x40	64	@	65	A	66	В	67	$\mathbf{C}$	0x44	68	D	69	$\mathbf{E}$	70	$\mathbf{F}$	71	$\mathbf{G}$
0x48	72	Η	73	I	74	J	75	K	0x4C	76	$\mathbf{L}$	77	Μ	78	N	79	О
0x50	80	Ρ	81	Q	82	$\mathbf{R}$	83	$\mathbf{S}$	0x54	84	$\mathbf{T}$	85	U	86	V	87	W
0x58	88	X	89	Y	90	$\mathbf{Z}$	91	[	0x5C	92	\	93	]	94	^	95	_
0x60	96	6	97	a	98	b	99	$\mathbf{c}$	0x64	100	$\mathrm{d}$	101	$\mathbf{e}$	102	$\mathbf{f}$	103	g
0x68	104	h	105	i	106	j	107	k	0x6C	108	l	109	$\mathbf{m}$	110	$\mathbf{n}$	111	О
0x70	112	p	113	q	114	$\mathbf{r}$	115	$\mathbf{s}$	0x74	116	$\mathbf{t}$	117	$\mathbf{u}$	118	$\mathbf{v}$	119	w
0x78	120	X	121	У	122	$\mathbf{Z}$	123	{	0x7C	124		125	}	126	~	127	del