

# exercice 1

Application directe de ce qui a été vu en cours (S2, S3) et en TD.

$$x = (-1)^s (1+f) 2^l \quad \text{avec} \quad \begin{aligned} 0 &\leq f < 1 \\ 1 &\leq (1+f) < 2 \\ 2^l &\leq (1+f) 2^l < 2^{l+1} \\ 2^l &\leq |x| < 2^{l+1} \end{aligned}$$

Ici  $x = \sqrt{15}$  donc  $|x| \approx 3,87$  donc  $2 \leq 3,87 < 4$  donc  $l=1$

Donc  $l = E - 127 = 1$  donc  $E = 128 = 128 + 0 = (1000\ 0000)_2$

Pour ailleurs  $x > 0$  donc  $s=0$

$$|x| = m 2^l \quad \text{donc} \quad m = \frac{x}{2^l} = \frac{\sqrt{15}}{2} \approx 1,93 \quad \text{donc} \quad f = m - 1 = 0,93649$$

$$16 \times f = 14,98 \rightarrow 14 = (1110)_2 \quad \text{et} \quad f_2 \approx 0,98$$

$$16 \times f_2 = 15,74 \rightarrow 15 = (1111)_2 \quad \text{et} \quad f_3 \approx 0,74$$

$$16 \times f_3 = 11,88 \rightarrow 11 = (1011)_2 \quad \text{et} \quad f_4 = 0,86$$

$$16 \times f_4 = 13,91 \rightarrow 13 = (1101)_2 \quad \text{et} \quad f_5 \approx 0,91$$

$$16 \times f_5 = 14,69 \rightarrow 14 = (1110)_2 \quad \text{et} \quad f_6 \approx 0,69$$

$$16 \times f_6 = 11,08 \rightarrow 11 = (1011)_2 \quad \text{et} \quad f_7 \approx 0,08$$

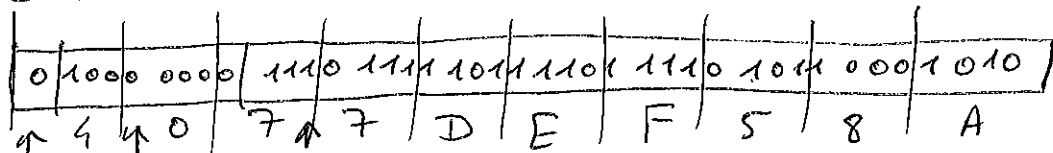
$$16 \times f_7 \approx 1,309 \rightarrow 1 = (0001)_2 \quad \text{et} \quad f_8 = 0,309$$

~~$$16 \times f_8 = 4,95 \approx 5 \rightarrow 5 = (0101)_2$$~~

$$8 \times f_8 = 2,47 \approx 2 \rightarrow 2 = (010)_2$$

$4 \times 7 + 3 = 31$   
donc on obtient les  
31 bits en faisant  
7 multiplications  
par 16, et 1 multipli-  
cation par  $8 = 2^3$

Donc



$x > 0$   $E = 128$   $f = 0,93$

- A 10
- B 11
- C 12
- D 13
- E 14
- F 15

En hexadécimal, ce code s'écrit 4077DEF58A  
et nécessite 10 chiffres ( $10 \times 4 = 40$  bits)

Il n'était pas nécessaire d'avoir correctement répondu aux premières questions pour donner la réponse à cette dernière question : 40 bits, cela fait 10 blocs de 4 bits.

exercice 2

C' est une règle de trois  
 $N = aT + b$

- a)  $0^{\circ}\text{C} \rightarrow 0$
- $0,0625^{\circ}\text{C} \rightarrow 1$
- $1^{\circ}\text{C} = 16 \times 0,0625 \rightarrow 16 \times 1 = 16$

$(N=0, T=0^{\circ}\text{C}) \Rightarrow b=0$

$N=16, T=0,0625 \Rightarrow a = \frac{16}{0,0625} = 16$

donc  $N_1 = 16$  donc pour une température de  $T = T \times 1$ ,  
 on obtient un entier  $N \approx T \times N_1$

b) le microcentideur ne fait des calculs que sur des nombres entiers :  
 Son unité arithmétique et logique ne permet de faire que des  
 opérations arithmétiques sur des nombres entiers. Donc pour afficher  
 T avec un chiffre après la virgule, on calcule  $10T$  et on  
 écrira un séparateur décimal (une virgule) entre le chiffre des  
 dizaines et le chiffre des unités. (ou en TD)

~~T~~  $T \approx N/N_1$  donc  $10T \approx 10N/N_1 \approx 10N/16$   
 $\approx \frac{10}{16} N \approx \frac{8+2}{16} N \approx \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{8}\right) N$   
 $\approx \frac{N}{2} + \frac{N}{8}$

donc pour calculer  $10T$ , il suffit de calculer  $\bullet \frac{N}{2}$  (décalage à droite de 1 chiffre)  
 exemple  $T=23,6^{\circ}\text{C} \Rightarrow N=378 \Rightarrow \frac{N}{2} = 189$  et  $\frac{N}{8} = 47 \Rightarrow 189+47=236$   
 $\Rightarrow 236/10=23$   $\bullet \frac{N}{8}$  décalage à droite de 3 chiffres)  
 $\Rightarrow 236//10=6$   $\bullet$  de les ajouter

c) Affichage Température :  $\leftarrow$  sous-programme,  
 comme demandé dans l'énoncé.

$\text{DixT} = (\text{Sortie Capteur} \gg 1) + (\text{Sortie Capteur} \gg 3)$

debug dec  $\text{DixT}/10$ , ",", dec  $\text{DixT}/10$ , CR

return

L'opérateur de décalage à droite a été vu en cours et en TD

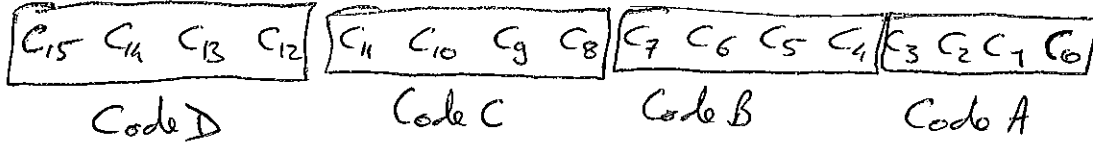
Avec  $\text{DixT}$  une variable de type word déclarée ~~est~~  
 en début de programme

(Si la température est négative, il faut faire des décalages arithmétiques)

exercice 3

Un numéro de carte bleue comporte 16 chiffres décimaux

a) Donc pour le stocker en PCB, il faut 16 quartets, soit  
 8 octets  
 4 mots de 16 bits



b)  $C_i$  et  $V_i$  sont des chiffres décimaux, donc le type de variable le plus petit qui peut contenir un ~~mot~~ chiffre décimal est un quartet (nib).

c) Il y a 16 chiffres décimaux  $C_i$ . Donc l'indice  $i$  va de 0 à 15. Le type de variable le plus petit qui peut contenir un nombre entier de 0 à 15 est un quartet (nib). Pour savoir si  $i$  est pair ou impair, il suffit de regarder son bit de poids faible (bit de parité), en faisant  $i \& 1$  ou  $i // 2$ . (vu en cours)

d) Lorsque  $i$  est pair  $V_i = C_i$ . Lorsque  $i$  est impair

| $C_i$ | $V_i$ | $2C_i$ | $2C_i - 9$ |
|-------|-------|--------|------------|
| 0     | 0     | 0      | -9         |
| 1     | 2     | 2      | -7         |
| 2     | 4     | 4      | -5         |
| 3     | 6     | 6      | -3         |
| 4     | 8     | 8      | -1         |
| 5     | 1     | 10     | 1          |
| 6     | 3     | 12     | 3          |
| 7     | 5     | 14     | 5          |
| 8     | 7     | 16     | 7          |
| 9     | 9     | 18     | 9          |

$0 \leq C_i \leq 4 \Rightarrow V_i = 2C_i$

$5 \times 2 = 10 \Rightarrow 1 + 0 = 1$

$5 \leq C_i \leq 9 \Rightarrow V_i = 2C_i - 9$

$9 \times 2 = 18 \rightarrow 1 + 8 = 9$

Donc pour déterminer  $V_i$ , il suffit de comparer  $C_i$  à 4: ~~si  $C_i \leq 4$  alors  $V_i = 2C_i$~~

$2 \cdot C_i = (20D + U)_{10}$   
 D dizaines  
 U unités  
 Si  $D=0$   $D+U=U=2C_i$   
 Si  $D=1$   $2C_i = 10 + U$   
 $2C_i = 9 + 1 + U$

si  $C_i \leq 4$  alors  $V_i = 2C_i$   
 sinon  $V_i = 2C_i - 9$

donc  $D+U = 1+U = 2C_i - 9$  !

e) Donc

si i est pair alors  $V_i = C_i$

sinon si  $C_i \leq 4$  alors  $V_i = 2C_i$

sinon  $V_i = 2C_i - 9$

Calcul  $V_i$  :

if  $C_i \text{ bit } 0 = 0$  then

$V_i = C_i$

elseif  $(C_i \leq 4)$  then

$V_i = 2 * C_i$

else

$V_i = 2 * C_i - 9$

endif

return

Cela ne correspond pas à ce qui est demandé, mais il faut reconnaître que l'on peut aussi écrire

Calcul  $V_i$  :

$V_i = ((2 * C_i) / 10) + ((2 * C_i) \% 10)$

return

c'est une description comportementale, dont la mise en œuvre fait appel au quotient et au reste de la division par 10 de  $2C_i \rightarrow$  très coûteux en temps de calcul !

f) La valeur maximale de  $V_i$  est 9. Donc si tous les  $V_i$  valent 9, leur somme est égale à  $9 \times 16 = 144$ . Pour stocker ce nombre, le type de variable le plus petit est le 'octet' (byte)

|    |        |     |      |
|----|--------|-----|------|
| g) | Code A | var | word |
|    | Code B | var | word |
|    | Code C | var | word |
|    | Code D | var | word |
|    | Somme  | var | byte |
|    | $C_i$  | var | nib  |
|    | $V_i$  | var | nib  |
|    | $i$    | var | nib  |

Code D = \$1234

Code C = \$5678

Code B = \$9123

Code A = \$4567

~~Somme~~ = 15

$C_i = \text{Code D. nib } 3 : \text{get nib}$  Calcul  $V_i$  : Somme =  $V_i$

$C_i = \text{Code D. nib } 2 : \text{get nib}$  Calcul  $V_i$  : Somme = Somme +  $V_i$

$C_i = \text{Code D. nib } 1 : \text{get nib}$  Calcul  $V_i$  : Somme = Somme +  $V_i$

$C_i = \text{Code D. nib } 0 : \text{get nib}$  Calcul  $V_i$  : Somme = Somme +  $V_i$

idem pour Code C, Code B, Code A ...

if Somme // 10 = 0 then  
debug "numero valide", ok  
else  
debug "numero invalide", ko

endif  
end

## Devoir surveillé d'Informatique d'Instrumentation II

19 novembre 2009. Durée : 1 heure 45.

Les trois questions sont indépendantes. Il est suggéré de lire l'énoncé en entier avant de répondre aux questions.

1. (4 points) Le circuit intégré DIOPSIS AT572D940HF d'ATMEL<sup>1</sup> est un biprocesseur (*dual core*) constitué d'un processeur 32 bits ARM926 et d'un microcontrôleur dont l'architecture a été optimisée pour des applications de traitement numérique des signaux, de la famille Magic DSP. Cadencé à 100 MHz, cet ensemble a une capacité de traitement de 1,6 milliard d'opérations arithmétiques en virgule flottante par seconde (1,6 GFLOPS), car il est capable d'effectuer simultanément 16 opérations arithmétiques. Dans ce composant, les nombres réels sont codés en utilisant un format sur 40 bits, constitué d'un bit de signe, de 8 bits de codage de l'exposant et de 31 bits de codage de la mantisse (voir figure 1). Ce format est construit sur le même principe que le format IEEE 754 sur 32 bits, avec une mantisse comprenant 8 bits supplémentaires, afin d'augmenter l'exactitude des calculs.

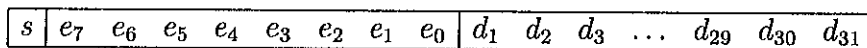


Figure 1: Format de codage sur 40 bits des nombres réels en virgule flottante, utilisé par l'AT572D940HF. Lorsque  $E = (e_7 e_6 e_5 e_4 e_3 e_2 e_1 e_0)_2$  est compris entre 1 et 254, le nombre réel codé sous ce format est égal à  $x = (-1)^s 2^{E-127} m$ , avec  $m = 1 + \sum_{i=1}^{31} d_i 2^{-i}$ .

- 3  
0,5 Avec ce format, quelle sera la représentation du nombre  $\sqrt{15}$ ? Écrire ensuite ce résultat en hexadécimal. Dans cette seconde écriture, combien de chiffres sont nécessaires ? 0,5

2. (6 points) Le circuit intégré TMP121 de Texas Instruments Inc.<sup>2</sup> est un capteur linéaire de température, qui délivre un résultat de mesure codé en notation en complément à 2 sur 13 bits. Le pas de quantification de ce capteur numérique est égal à  $q = 0.0625^\circ\text{C}$ . Ainsi, une température de  $0^\circ\text{C}$  fournira le nombre 0, tandis qu'une température de  $0.0625^\circ\text{C}$  fournira le nombre 1.

- 1 (a) Quel nombre  $N_1$  sera présent à la sortie du capteur si la température est égale à  $1^\circ\text{C}$ ? En déduire la relation générale entre la température  $T$  (exprimée en degrés Celsius), le nombre  $N$  présent à la sortie du capteur correspondant à cette température et le nombre  $N_1$  présent à la sortie du capteur lorsque  $T = 1^\circ\text{C}$ .
- 1 (b) On veut utiliser ce composant pour réaliser, à l'aide d'un microcontrôleur, un thermomètre affichant la température avec un chiffre décimal après la virgule<sup>3</sup>. Expliquer pourquoi cela nécessite de calculer  $10T$ . Montrer que  $10T$  peut être déduit de  $N$  à l'aide d'une division par 2 et une division par 8.
- 1 (c) Écrire alors un sous-programme qui, à partir de la variable `SortieCapteur` (de type `word`) correspondant au nombre délivré par le capteur, affiche (à l'écran du PC) la température exprimée en degrés Celsius, avec un chiffre après la virgule. Pour effectuer des divisions par des puissances de 2, on utilisera l'opérateur logique `>>` de décalage à droite (voir page 36 du polycopié).
- 2

<sup>1</sup>Voir <http://www.atmel.com/products/diopsis/default.asp>

<sup>2</sup>Voir <http://focus.ti.com/docs/prod/folders/print/tmp121.html>

<sup>3</sup>Voir J. Dimitrov, "Microcontroller converts digital temperature-sensor readings without floating point arithmetic", Design Ideas, EDN, march 5, 2009, p 43.

3. (10 points) Un numéro de carte bleue est constitué de 16 chiffres décimaux  $(C_{15} C_{14} \dots C_1 C_0)_{10}$ . La vérification de la validité de ce numéro et la détection d'une éventuelle erreur de saisie, par exemple au moment d'une transaction bancaire sur internet, peut être effectuée à l'aide de l'algorithme de Luhn<sup>4</sup>. Cet algorithme parcourt tous les chiffres  $C_i$  de droite à gauche. Pour chaque chiffre  $C_i$ , on calcule un *chiffre de vérification*  $V_i$  de la manière suivante :

- si  $i$  est pair,  $V_i = C_i$  ;
- si  $i$  est impair,  $V_i$  est égal à la somme des chiffres de la représentation décimale de  $2 C_i$ . Par exemple,  $V_i$  est égal à 2 quand  $C_i = 1$  (car  $2 C_i = 2$ ) et est égal à 3 quand  $C_i = 6$  (car  $2 C_i = 12$  et  $1 + 2 = 3$ ).

Tous les  $V_i$  sont ajoutés les uns aux autres. Si le résultat est un multiple de 10, alors le nombre peut être considéré comme valide.

- 1 (a) Combien d'octets sont nécessaires pour coder un numéro de carte bleue en DCB ? Combien de variables de type word vont donc être utilisées pour stocker ce nombre ? On appellera CodeA, CodeB, CodeC, ... ces variables. CodeA correspondra aux chiffres les plus à droite, CodeB aux chiffres un peu plus à gauche, etc ...
- 1 (b) Quel est le type de variable le plus adapté pour stocker les chiffres décimaux  $C_i$  et  $V_i$  ?
- 1 (c) Quel est le type de variable le plus adapté pour stocker l'indice  $i$  ? On appellera  $i$  la variable contenant l'indice  $i$ . Comment peut-on savoir facilement si la variable  $i$  contient un nombre pair ou impair ?
- 0,5 (d) À l'aide d'un tableau examinant toutes les valeurs possibles de  $C_i$ , montrer que lorsque  $i$  est impair,  $V_i$  est égal soit à  $2 C_i$  soit à  $2 C_i - 9$ . Comment peut-on distinguer ces deux cas ?
- 0,5 (e) Écrire alors un sous-programme CalculVi qui, à partir des deux variables d'entrée  $i$  et  $C_i$ , calcule la variable de sortie  $V_i$ .
- 1,5 (f) Quelle est la valeur maximale du nombre égal à la somme des  $V_i$  ? En déduire le type de variable le plus adapté pour stocker ce nombre. On appellera Somme la variable utilisée pour faire ce calcul.
- 0,5 (g) En déduire enfin un programme principal qui appelle le sous-programme CalculVi pour chacun des chiffres d'un numéro de carte bleue, calcule la somme des  $V_i$  et détermine si ce numéro est valide.

<sup>4</sup>Cet algorithme a été conçu en 1958 par un ingénieur informaticien de la société IBM, Hans Peter Luhn (1896-1964). Voir [http://fr.wikipedia.org/wiki/Formule\\_de\\_Luhn](http://fr.wikipedia.org/wiki/Formule_de_Luhn)

```

{$STAMP BS2p}
{$PBASIC 2.5}

' verification de la validite d'un numero de carte bleue
' par l'algorithmme de Luhn
' F. Auger, novembre 2009

'-----
' declaration des variables

CodeA VAR Word : CodeB VAR Word : CodeC VAR Word : CodeD VAR Word
Ci VAR Nib : Vi VAR Nib : i VAR Nib
Somme VAR Byte

'-----
' programme principal

Main:
CodeD=$1234 : CodeC=$5678 : CodeD=$0912 : CodeD=$3459
GOSUB VerificationValiditeCB
END

'-----
' sous-programme de verification d'un numero de carte

VerificationValiditeCB:
' analyse de C15, C14, C13, C12
Ci=CodeD.NIB3 : i=15 : GOSUB CalculVi : Somme = Vi
Ci=CodeD.NIB2 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeD.NIB1 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeD.NIB0 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi

' analyse de C11, C10, C9, C8
Ci=CodeC.NIB3 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeC.NIB2 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeC.NIB1 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeC.NIB0 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi

' analyse de C7, C6, C5, C4
Ci=CodeB.NIB3 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeB.NIB2 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeB.NIB1 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeB.NIB0 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi

' analyse de C3, C2, C1, C0
Ci=CodeA.NIB3 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeA.NIB2 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeA.NIB1 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi
Ci=CodeA.NIB0 : i=i-1 : GOSUB CalculVi : Somme = Somme + Vi

IF Somme//10=0 THEN
  DEBUG "numero valide", CR
ELSE
  DEBUG "numero invalide, Somme//10= ", DEC Somme//10, CR
ENDIF
RETURN

'-----
' sous-programme de calcul de Vi a partir de i et de Ci

CalculVi:
IF i.BIT0=0 THEN ' si i est pair
  Vi=Ci ' Vi=Ci
ELSEIF Ci <= 4 THEN ' sinon si Ci <= 4
  Vi=2*Ci ' alors Vi=2*Ci
ELSE ' sinon
  Vi=2*Ci-9 ' Vi=2*Ci-9
ENDIF ' fin si
RETURN ' fin de sous-programme

```