

Informatique embarquée 4/16

J.-M Friedt

FEMTO-ST/département temps-fréquence

`jmfriedt@femto-st.fr`

transparents à `jmfriedt.free.fr`

5 février 2018

Exploitation d'une bibliothèque

- ① dangers d'une bibliothèque
- ② utilité d'une bibliothèque

Les ressources additionnelles ne se justifient que sur microcontrôleur haut de gamme (> 16 bits)

Diverses implémentations libres des bibliothèques standard du C :

- glibc (<http://www.gnu.org/software/libc/>, utilisée par le noyau Linux) ...
- ... et eglibc (*embedded glibc*, <http://www.eglibc.org/home>) ont fusionné,
- uClibc (<http://www.uclibc.org/>, utilisée par uClinux),
- ...

Exploitation d'une bibliothèque – newlib

Newlib : implémentation de `libc` répondant à toutes les exigences d'un OS \Rightarrow complet, mais complexe et lourd

L'utilisation de `printf` et du calcul flottant n'est pas à prendre à la légère :

Taille du fichier <code>.hex intel</code> ¹ :	avec <code>stdio</code>	80336
	sans <code>stdio</code>	4048

sans <code>stdio</code> , avec une division flottante	12950
---	-------

sans <code>stdio</code> , avec <code>atan</code> sur flottant	17090
---	-------

avec <code>stdio</code> , avec une division flottante	80397
---	-------

avec <code>stdio</code> , avec <code>atan</code> sur flottant	80397
---	-------

1. J.-M Friedt, É. Carry, *Développement sur processeur à base de cœur ARM7 sous GNU/Linux*, GNU/Linux Magazine France **117** (Juin 2009), pp.40-59

Le problème ...

Dans un programme en C, l'appel à `malloc()` se traduit par une erreur à l'édition de liens

```
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-sbrkr.o): In function '_sbrkr':  
newlib/libc/reent/sbrkr.c:58: undefined reference to '_sbrk'
```

Idem pour `printf()`

```
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-sbrkr.o): In function '_sbrkr':  
newlib/libc/reent/sbrkr.c:58: undefined reference to '_sbrk'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-writer.o): In function '_write_r':  
newlib/libc/reent/writer.c:58: undefined reference to '_write'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-closer.o): In function '_close_r':  
newlib/libc/reent/closer.c:53: undefined reference to '_close'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-fstatr.o): In function '_fstat_r':  
newlib/libc/reent/fstatr.c:62: undefined reference to '_fstat'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-isatty.o): In function '_isatty_r':  
newlib/libc/reent/isatty.c:58: undefined reference to '_isatty'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-lseekr.o): In function '_lseek_r':  
newlib/libc/reent/lseekr.c:58: undefined reference to '_lseek'  
arm-none-eabi/lib/thumb/cortex-m3/libc.a(lib_a-readr.o): In function '_read_r':  
newlib/libc/reent/readr.c:58: undefined reference to '_read'
```

Exploitation d'une bibliothèque – newlib

<https://sourceware.org/newlib/libc.html#Stubs> : 17 stubs, colle entre newlib et nos programmes².

- **_exit** : quitter un programme sans fermer les fichiers ouverts
- environ :
- execve :
- fork :
- fstat :
- getpid :
- isatty :
- kill :
- link :
- lseek :
- open :
- **read** : lire depuis un fichier
- sbrk : *utilisé par malloc*
- stat :
- times :
- unlink :
- wait :
- **write** : écrire dans un fichier, incluant stdout

Exploitation d'une bibliothèque – newlib

Exemple d'implémentation (envoyer stdio sur port série)

```
_ssize_t _read_r(struct _reent *, int file, void *ptr, size_t len)
{char c; int i; unsigned char *p;
  p = (unsigned char*)ptr;
  for (i = 0; i < len; i++)
    {while ( global_index == 0) {} // !uart0_kbhit() );
      c = global_tab[0];global_index=0; // (char) uart0_getc();
      if (c == 0x0D) {*p='\0';break;}
      *p++ = c; jmf_putchar(c,NULL,0,0);
    }
  return len - i;
}

_ssize_t _write_r ( struct _reent *, int file, const void *ptr, size_t len)
{int i; const unsigned char *p;
  p = (const unsigned char*) ptr;
  for (i = 0; i < len; i++)
    {if (*p == '\n') jmf_putchar('\r',NULL,0,0);
      jmf_putchar(*p++,NULL,0,0);
    }
  return len;
}

void jmf_putchar (int a,char *chaine, int* chaine_index,int USARTx)
{ if (chaine != NULL) {chaine[*chaine_index]=a;*chaine_index=*chaine_index+1;}
  else {if (usart_port==1)
    {USART_SendData (USART1, a);
      while(USART_GetFlagStatus(USART1, USART_FLAG_TC) == RESET) { ; }
    }
    else
    {USART_SendData (USART2, a);
      while(USART_GetFlagStatus(USART2, USART_FLAG_TC) == RESET) { ; }
    }
  }
}
```

Démonstration

```
#ifdef use_stdio
    for (tempe=1;tempe<10;tempe++) {mf=mf*lf;}
    printf( "\n+mf=%d\n" ,(int)mf);

    t=(char*) malloc(200); // malloc requiert _sbrk
    printf( "^%x\n^%x\n" ,(int)t[0] , t[199]);
    memset(t,0x55,200);
    printf( "^%x\n^%x\n" ,(int)t[0] , t[199]);
#endif

    while (1)
    {
#ifdef use_stdio
        put_chars(welcome);
#else
        printf( "%s" ,welcome);
#endif
        if (i<10) put_char(USART1,i+'0');
            else put_char(USART1,i+'A'-10);
        i++;if (i==16) i=0;
    }
    ...
```

Démonstration

Compromis entre temps de développement, fonctionnalités et occupation de ressources

```
3240 main.bin  
31824 main_stdio.bin
```

Ici, affichage par `printf()`, allocation de mémoire par `malloc()`, calculs flottants

Un émulateur pour tester ses programmes en l'absence du matériel :

https://github.com/beckus/qemu_stm32

```
qemu-system-arm -M stm32-p103 -serial stdio -serial stdio -kernel main.bin
```

suppose néanmoins une implémentation “correcte” des périphériques.

Problème de la cohérence de la chaîne de compilation

- Les bibliothèques doivent suivre le même modèle de binaire que ceux générés par le compilateur (EABI)
- ... et être compilées avec les mêmes options (e.g. hard float v.s soft float).
- Recompiler ses outils pour garantir la cohérence :
<https://github.com/jmfriedt/summon-arm-toolchain> qui se charge de configurer tous les outils de la même façon

```
TARGET=arm-none-eabi  
PREFIX=${HOME}/sat  
./configure --target=${TARGET} --prefix=${PREFIX} --enable-multilib ...
```

Conception de logiciels

- 1 Séparer le code lié au matériel (initialisation et accès aux ressources matérielles) de l'algorithmique
- 2 Compilation séparée : choisir une implémentation du matériel ou une émulation logicielle (gcc supporte une multitude de plateformes)
- 3 Permet de tester son code sur PC avant de le porter au microcontrôleur (simulation de diverses conditions matérielles) – test automatique, en particulier de cas pathologiques
- 4 Exploitation d'un simulateur pour connaître l'état interne de la machine qui séquence le code
- 5 qemu pour un grand nombre de plateformes, simavr pour Atmega32U2

```
unsigned short interroge (unsigned short puissance, unsigned int freq, unsigned int v12);  
{ unsigned int v12;  
  FTW0[1] = (freq & 0xFF000000) >> 24;  
  FTW0[2] = (freq & 0xFF0000) >> 16;  
  FTW0[3] = (freq & 0xFF00) >> 8;  
  FTW0[4] = (freq & 0xFF);  
  [...]  
  v12 = readADC12 ();  
  readerF2_CLR; // coupe reception  
  TIM_ITConfig (TIM3, TIM_IT_Update, ENABLE);  
  return (v&0x03F);
```

Conception de logiciels

- 1 Séparer le code lié au matériel (initialisation et accès aux ressources matérielles) de l'algorithmique
- 2 Compilation séparée : choisir une implémentation du matériel ou une émulation logicielle (gcc supporte une multitude de plateformes)
- 3 Permet de tester son code sur PC avant de le porter au microcontrôleur (simulation de diverses conditions matérielles) – test automatique, en particulier de cas pathologiques
- 4 Exploitation d'un simulateur pour connaître l'état interne de la machine qui séquence le code
- 5 qemu pour un grand nombre de plateformes, simavr pour Atmega32U2

```
unsigned short interroge(unsigned short puissance, unsigned int freq, \
    __attribute__((unused)) unsigned int offset, __attribute__((unused)) unsigned
{float reponse;
    reponse = exp(-(((float)freq-f01)/df)*(((float)freq-f01)/df))*3100.;
    reponse += exp(-(((float)freq-f02)/df)*(((float)freq-f02)/df))*3100.;
    reponse += (float)((rand()-RAND_MAX)/2)/bruit; // ajout du bruit;
    if (reponse < 0.) reponse = 0.;
    if (reponse > 4095.) reponse = 4095.;
    usleep(60);
    return((unsigned short)reponse);
}
```

Cas des interruptions

Version PC

```

void handle_alarm(int xxx)
{ // printf("RTC : %d %d %d\n",seconde, →
  ↪minute, heure);
  tim0+=10;
  seconde+=10;
  if (seconde > 600){minute++;seconde=0;}
  if (minute > 60) {heure++;minute=0;}
  alarm(1);
}

void handle_io(int xxx)
{ // io_happened=1;
  global_tab[global_index] = getchar ();
  if (global_index < (NB_CHARS - 1))
    global_index++;
}

int main() {
  signal(SIGALRM, handle_alarm);

  io_happened=0;
  struct termios buf;
  tcgetattr(0, &buf);
  buf.c_lflag &= ~(ECHO | ICANON);
  buf.c_cc [VMIN]=1;
  buf.c_cc [VTIME]=0;
  tcsetattr(0, TCSAFLUSH, &buf);
  signal(SIGIO, handle_io);
  int savedflags=fcntl(0, F_GETFL, 0);
  fcntl(0, F_SETFL, savedflags | O_ASYNC | →
    ↪O_NONBLOCK );
  fcntl(0, F_SETOWN, getpid());
  alarm(1); // si on veut simuler le timeout
}

```

Version microcontrôleur

```

void tim3_isr(void) // VERSION LIBOPENCM3
{
  if (TIM_GetITStatus(TIM3, TIM_IT_Update)!⇒
    ↪RESET)
  {TIM_ClearITPendingBit(TIM3, TIM_IT_Update);
  tim0++;
  seconde++; // seconde en 1/10 →
    ↪seconde
  if (seconde > 600)
    {seconde = 0; minute++;}
  if (minute > 60)
    {minute = 0; heure++;}
  if (heure > 24)
    {heure = 0;}
}

void usart1_isr(void)
{
  if( USART_GetITStatus(USART1, USART_IT_RXNE→
    ↪))
  {USART_ClearITPendingBit(USART1, →
    ↪USART_IT_RXNE);
  USART_ClearFlag(USART1, USART_IT_RXNE);
  {
    global_tab[global_index]=⇒
    ↪USART_ReceiveData(USART1);
    if (global_index < (NB_CHARS-1)) →
    ↪global_index++;
  }
}
}

```

Profiter des outils d'analyse de code

valgrind pour étudier les fuites de mémoire

```
int main()  
{int i[3],k;  
  for (k=0;k<10;k++) {i[k]=k; printf("%d ", i[k]);}  
}
```

qui s'exécute pour donner Segmentation fault ...

... est analysé par valgrind -q ./mon_programme et donne

```
==7410== Access not within mapped region at address 0x2  
==7410== at 0x8048448: main (demo_valgrind.c:5)
```

(noter la différence de comportement en ajoutant fflush(stdout) ou \n!)

Profiter des outils d'analyse de code

gprof pour étudier le temps d'exécution de chaque fonction

```
void fonction1s() {volatile int k;for (k=0;k<0x1000000;k++) {};}
void fonction2s() {volatile int k;for (k=0;k<0x2000000;k++) {};}
void fonction3s() {volatile int k;for (k=0;k<0x3000000;k++) {};}

int main()
{fonction1s();
 fonction2s();
 fonction3s();
}
```

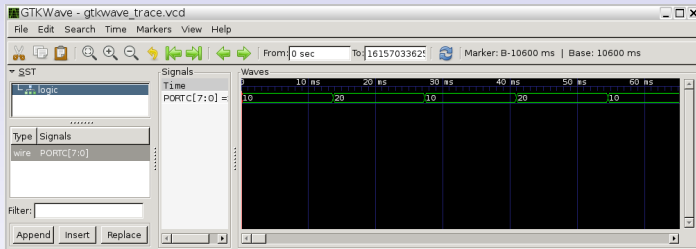
qui se compile avec l'option `-pg` pour générer à l'exécution `gmon.out` ...

... qui s'analyse par `gprof -bp ./mon_programme` et donne

% time	cumulative seconds	self seconds	calls	self ms/call	total ms/call	name
55.56	0.10	0.10	1	100.00	100.00	fonction3s
33.33	0.16	0.06	1	60.00	60.00	fonction2s
11.11	0.18	0.02	1	20.00	20.00	fonction1s

Simulateur

- 1 Exploitation d'un simulateur pour connaître l'état interne de la machine qui séquence le code
- 2 `qemu` pour un grand nombre de plateformes, `simavr` pour `Atmega32U2`



Capture d'écran de `gtkwave` utilisé pour afficher l'évolution du port C.

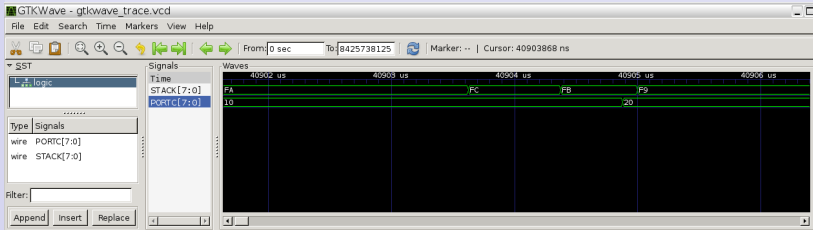
Préfixer son programme des déclarations de simulations :

```
#include "avr_mcu_section.h"  
AVR_MCU(F_CPU, "atmega32");
```

```
const struct avr_mmcu_vcd_trace_t _mytrace[] _MMCU_ = {  
    {AVR_MCU_VCD_SYMBOL("PORTB"), .what = (void*)&PORTB},  
};
```

Simulateur

- 1 Exploitation d'un simulateur pour connaître l'état interne de la machine qui séquence le code
- 2 qemu pour un grand nombre de plateformes, simavr pour Atmega32U2



Capture d'écran de gtkwave utilisé pour afficher l'évolution de la pile.

Préfixer son programme des déclarations de simulations :

```
#include "avr_mcu_section.h"
AVR_MCU(F_CPU, "atmega32");

const struct avr_mmcu_vcd_trace_t _mytrace[] _MMCUC_ = {
  {AVR_MCU_VCD_SYMBOL("PORTC"), .what = (void*)(0x28), }, // &PORTC
  {AVR_MCU_VCD_SYMBOL("STACKL"), .what = (void*)(0x5D), }, // stack=0x3{DE}+0x20
  {AVR_MCU_VCD_SYMBOL("STACKH"), .what = (void*)(0x5E), }, // stack=0x3{DE}+0x20
};
```


Virgule fixe/virgule flottante

- Représentation d'un nombre en virgule flottante :
 - mantisse/exposant (mantisse $\in [0, 1 - 1]$), similaire à la notation scientifique $0,1234 \times 10^3$
 - supporte une large gamme de valeurs, au détriment de la précision (codage de la position de la virgule)
 - exposant 8 bits-mantisse 23 bits (float), 11-52 (double) qui code donc $2^{\pm 1024} \simeq 10^{\pm 308}$ sur 15 décimales ($2^{52} \simeq 4 \times 10^{15}$)
 - \Rightarrow arithmétique complexe, addition passe par la dénormalisation pour avoir le même exposant (donc des 0 en début de mantisse du nombre le plus petit), multiplication aisée
 - implémentation matérielle sur processeurs haut de gamme (FPU)
- Représentation en virgule fixe : homothétie pour se ramener à des calculs sur des entiers.
- on note $Q_m.n$ pour représenter la partie entière sur m bits et la partie fractionnaire sur n bits³ (notation en complément à deux, donc inclut un bit de signe)

Opérations sur les flottants

- flottant = mantisse $\cdot 2^{\text{exposant}}$
- \Rightarrow multiplication somme les exposants et multiplie les mantisses (problème de précision)
- \Rightarrow sommer nécessite d'aligner les mantisses en ajustant les exposants
- en l'absence de FPU, opérations logicielles gourmandes en ressources

Exemple sur STM32F1 (pas de FPU)⁴ :

Opération	durée (μs)
ADC \rightarrow entier	1,73
ADC \rightarrow flottant	3,36
entier $\times 10^6 / 10^6$	1,08
entier ($\ll 20$)($\gg 20$)	0,83
IIR à 2 coefficients flottants	30
IIR à 2 coefficients entiers	3

Cas de la fonction affine

- 1 Un microcontrôleur manipule une donnée dans sa représentation : une fréquence de DDS est comprise entre 0 et f_{CK} , représentée par $[0..2^N - 1]$,

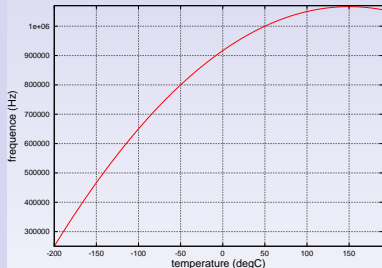
- 2 un humain veut connaître une fréquence en Hz

$$f_{Hz} = \frac{mot}{2^N} \cdot f_{CK}$$

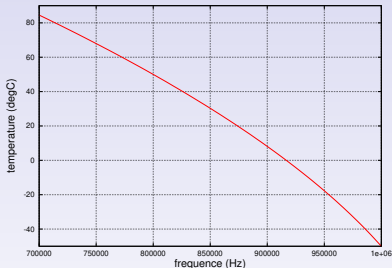
- 3 application numérique, $f_{CK} = 70$ MHz et $N = 28$
 $\Rightarrow 70 \cdot 10^6 / 2^{28} = 0.260770320892334$
- 4 GNU/Octave (Matlab) : `rats(0.260770320892334,5)=6/23` et
`rats(0.260770320892334,8)=914/3505`
- 5 $mot \in [0..2^{28}] \Rightarrow mot \times 914$ sur 38 bits
- 6 mais si la bande de fréquence est connue (e.g. 8-10 MHz), bits de poids fort peuvent être éliminés
(`mot&0x003fffff`)*914/3505 sera exacte, tandis que
`0x00400000`*914/3505 est précalculé (bits de poids forts connus)
- 7 si la fréquence est imprécise, bits de poids faible peuvent être éliminés : (`mot>>8`)*914/3505 perd les 100 derniers Hz

Exemple de capteur

- soit une mesure de fréquence f issue d'un capteur oscillant, dont la fréquence de vibration change avec la température T
- sachant que $f \simeq 1$ MHz avec une précision de 10 Hz, on veut obtenir la température à 0,1 K près :



$$f = -6,6667 \times T^2 + 2000 \times T + 916670$$



$$T = -150 + \sqrt{160000 - 0,15 \times f}$$

Exprimer cette loi d'étalonnage avec des coefficients entiers

Rappel : la suite $x_{n+1} = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{y}{x_n} \right)$ converge vers \sqrt{y}

(méthode de Newton sur $x^2 - y = 0$ avec $x_{n+1} = x_n - f/f'$)

Application des coefficients d'étalonnage

$$T = A + \sqrt{B + C \cdot f}$$

Hypothèses :

- $f \simeq 10^6$ (1 MHz)
- f à 10 Hz près
- $A \simeq 100$
- $C \simeq 0,1$
- T à 0,1 K près

Application des coefficients d'étalonnage

Exemple de calcul en virgule fixe compte tenu de la précision recherchée :

- ① la loi liant fréquence et température est du type

$$f = \alpha T^2 + \beta T + \gamma \Rightarrow T = A \pm \sqrt{B + C f}$$
- ② alors $(T - A)^2 = B + C \times f$ donc $2(T - A)dT - 2(T - A)dA = dB + dC \times f \Rightarrow |dT| = \left| \frac{dB}{2(T-A)} \right| + \left| \frac{dC \times f}{2(T-A)} \right| + |dA|$
- ③ on doit donc travailler avec chacun de ces termes inférieurs à 0,1.
- ④ Application numérique : par conception, $T - A \geq 100$ et $f \leq 10^6$ donc $dB \leq 10$, $dA \leq 0,1$ et $dC \leq 10^{-5}$
- ⑤ on va donc travailler sur $A \times 10$ et $C \times 10^5$ pour respecter la résolution recherchée
- ⑥ cependant, $C \simeq 0,1$ donc $C \times 10^5 \times f \simeq 10^{10}$ qui nécessite 34 bits,
- ⑦ mais f à 10 Hz donc on peut travailler sur $C \times 10^5 \times (f/10) \simeq 10^9$ qui ne nécessite que 30 bits

Conclusion :

$10 \cdot A$, $10^4 \cdot B$
et $10^5 \cdot C$ pré-
calculés

$$10 \times T = 10 \times A + 10\sqrt{B + C \cdot f}$$

$$10 \times A + 10\sqrt{B \cdot 10^4 + C \cdot f \cdot 10^4 / 100}$$

$$10 \times A + \sqrt{B \times 10^4 + (10^5 C) (f/10) / 10}$$

Mise en pratique

Nous quittons l'AVR qui a choisi de développer sa propre libc, pour passer au STM32

- processeur 32 bits capable d'embarquer des bibliothèques (puis environnements exécutifs)
- `summon-arm-toolchain` fournit un script pour générer un ensemble "cohérent" d'outils – explication de sa compilation à http://jmfriedt.free.fr/summon_arm.pdf
- le processeur se décline en une multitude de classes : *linker* script approprié.
- Émulateur pour STM32 : `qemu` pour ARM complété de l'émulation de périphériques – https://github.com/beckus/qemu_stm32.

Les divers outils de compilation : `Makefile`, `configure`, `cmake`

Les divers outils d'archivage : `svn`, `git`, `hg` (mercurial)