

oct. 13, 25 11:51	procedures_generales.8.latin.txt	Page 1/4
Procédures (cas général)		
I) Gestion des résultats		
1.1) Retourner un seul résultat : fonction		
On ajoute un mot au bloc de paramètres passés.		
<pre>void f (void)    int  g(int x) {                {   int y;          return x+3;   y = g(3);       } }</pre>		
<pre>x_de_g =3; -----&gt; resultat_de_g = x_de_g+3; y = resultat_de_g &lt;-----</pre>		
1.2) Paramètres valeur/résultat ou plusieurs résultats		
Comment faire en sorte qu'on puisse passer en paramètre une variable à modifier ?		
On utilise un/des paramètre(s) de type pointeur. Avec l'adresse contenue dans le pointeur on peut lire ou modifier la variable passée.		
<pre>short int y; short int z;    // z pourrait aussi être une variable locale de f  // convention d'appel : paramètres dans regs : p = r0, m = r1, // ip/r12 = tmp non sauvegardé par l'appelée.</pre>		
<pre>void f(void)    void pm (short int *p, short int *m) {               {   *p = *p + 1;   pm(&amp;z,&amp;y);     *m = *m - 1;   y --;         } }               // y décrémentée deux fois au final.</pre>		
<pre>p_de_pm = &amp;z_de_f;    (ldr r0,= z) m_de_pm = &amp;y;          (ldr r1,= y) -----&gt; *p_de_pm = *p_de_pm + 1;           (ldrsh r10,[r0], add r10,r10,#1; strh r10,[r0])           *m_de_pm = *m_de_pm - 1;           (ldrsh r10,[r1], sub r10,r10,#1; strh r10,[r1]) y--;             &lt;-----</pre>		
Et si la variable à modifier est un pointeur ? --> utiliser un paramètre de type pointeur de pointeur ...		
<pre>int x; int *ptr;  void f(void)      void g (int **p) {                 {   g(&amp;ptr);        *p = &amp;x; }                 }</pre>		
II) Principe de gestion de la récursion		
Exemple : $0! = 1$ ; $n! = n * (n-1)!$		

oct. 13, 25 11:51	procedures_generales.8.latin.txt	Page 2/4
Récursion directe : une fonction s'appelle elle-même à nouveau. indirecte : f -> g -> ... -> f		
<pre>unsigned long facto (unsigned long n) {   unsigned long f = n;   if (n &lt;= 1)     f = 1;   else     f = f * facto(n-1);   return f; }</pre>		
<pre>main ---&gt;       facto(4)       f=4      --&gt;                 facto (3) --&gt;                 f=3                   facto(2)                   f=2                     --&gt; facto(1)                     &lt;-- f = 1                       &lt;-- f = 2                         &lt;-- f = 6                           &lt;-- f = 24</pre>		
Une allocation DYNAMIQUE d'un bloc de mémoire (paramètres reçus + locaux) par APPEL. Propriété LIFO : dernier alloué premier libéré.		
--> on stocke des blocs dans un grand tableau appelé la pile. allocation lors de l'appel et libération lors du retour		
III) Allouer et empiler, libérer et dépiler		
registre sp (stack pointeur/sommet de pile) repère la limite alloué/libre.		
Variantes de schéma de pile : fd, fa, ed, ea full descending, full ascending, empty descending, empty ascending --> pile croît vers adresses hautes/basses --> sommet de pile pointe dernière case pleine/première case vide		
ARM : fd (très répandue)		
<pre>Allouer(t) : sp = sp -t      empiler(r) : sp = sp -4; Mem[sp] = r Libérer(t) : sp = sp +t      r=depiler() : r = Mem[sp]; sp = sp + 4</pre>		
<pre>stmfd sp!,{r0,r3-r5} : empiler(r5);empiler(r4);empiler(r3);empiler(r0) ldmfd sp!,{r0,r3-r5} : depiler(r0);depiler(r3);depiler(r3);depiler(r5) -----&gt;                toujours en ordre croissant</pre>		

oct. 13, 25 11:51

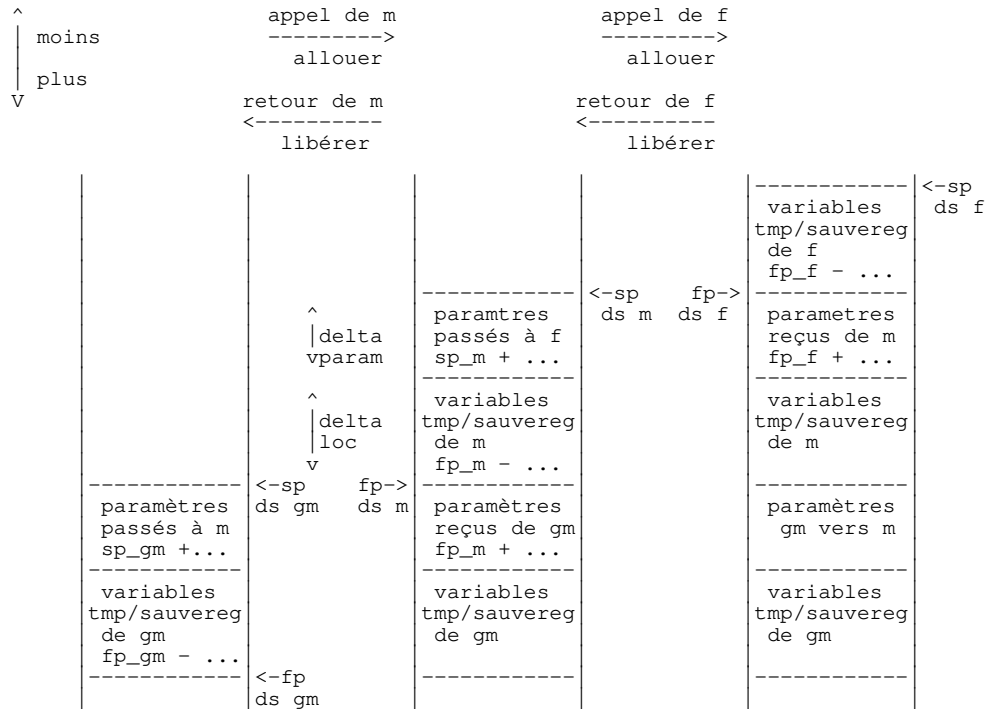
## procedures\_generales.8.latin.txt

Page 3/4

III) Stockage des locaux et des paramètres dans une pile

Registre sommet de pile (sp) : repère limite plein/vide

Registre pointeur de cadre (fp) : repère bloc précédent (appelante)



Remarque : réutilisation de l'espace mémoire.

a appelle b puis a appelle c : zone allouée par b réallouée à c.

IV) Squelette de codage

```

fonction: @ prologue
          @ sauvegarder fp (en sp - ....)
          @ fp = sp
          @ sauvegarder autres registres (en fp - ....)
          @ sp = sp - delta_loc
          @ ceci réalise l'allocation de mémoire des locaux

          @ corps
          @ acces aux locaux en fp - ..., paramètres reçus en fp + ...
            @ appel de g
            @ allocation des paramètres : sp = sp - delta_param
          @ écrire paramètres de g en sp + ...
          @ bl g
            @ libérer : sp = sp + delta_param

          @ épilogue

```

oct. 13, 25 11:51

## procedures\_generales.8.latin.txt

Page 4/4

```

@ restaurer tous les registres
@ --> rétablit au passage anciens fp et sp --> libération
@ mv pc,lr

```

Remarque : on pourrait faire sans fp, mais la position relative à sp des locaux et paramètres reçus change à chaque allocation de bloc de paramètres.

Variante : on alloue au début une seule fois le plus grand bloc de paramètres nécessaire parmi tous les appels de fonction dans le corps, et on libère une seule fois à la fin.

V) Optimisations

Pour économiser des accès à la pile, convention répandue :

\* n premiers arguments d'appels dans les registres (ARM : 4 dans r0 à r3)

\* résultat d'une fonction stocké à la place du premier argument

\* adresse de retour :

+ RISC : dans un registre (ARM :lr)/sauvée par appelée

+ CISC : empilée par instruction d'appel dans l'appelante (jsr de 68000)

VI) Code standard de gnu/ARM

Particularité : on fait fp &lt;- sp - 4

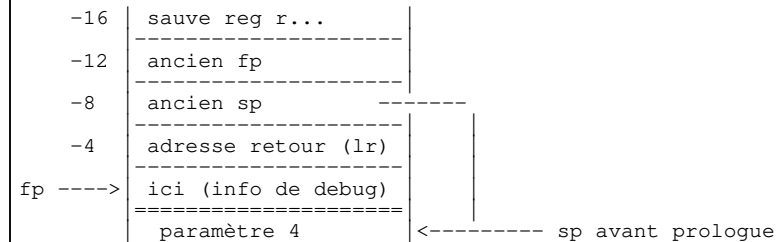
Les registres sont sauves par l'appelée, excepté ip.

Code standard du prologue :

```

prologue: mov ip,sp
          stmfid sp!,{fp,ip,lr,pc}
          sub fp,ip,#4
ici:      sub sp,sp,#DELTA
          str rx,[fp,#-Delta_sauve_rx]
          ...
          str rz,[fp,#-Delta_sauve_rz]

```



Code standard de l'épilogue

```

ldr rz,[fp,#-Delta_sauve_rz]
...
ldr rx,[fp,#-Delta_sauve_rx]
ldmea fp,{fp,sp,pc}
@ restaure anciens fp et sp, restaure lr dans pc (fait mov pc,lr)

```

A noter : lors d'un appel, penser à sauver r0 à r3 qui contenaient les paramètres reçus et contiendront les paramètres passés.