

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.

```
void f (void)    int  g(int x)
{
    {
    int y;      return x+3;
    y = g(3);    }
}

x_de_g =3; -----> resultat_de_g = x_de_g+3;
y = resultat_de_g <----
```

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.

```
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.

void f(void)    void pm (short int *p, short int *m)
{
    *p = *p + 1;
pm(&z,&y);    *m = *m - 1;
y --;        }
} // y décrémentée deux fois au final.

p_de_pm = &z_de_f;    (ldr r0,= z)
m_de_pm = &y;        (ldr r1,= y)
-----> *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--;        <-----
```

Et si la variable à modifier est un pointeur ?

--> utiliser un paramètre de type pointeur de pointeur ...

```
int x;
int *ptr;
```

```
void f(void)    void g (int **p)
{
g(&ptr);    *p = &x;
}
```

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

```
unsigned long facto (unsigned long n)
{
unsigned long f = n;
if (n <= 1)
    f = 1;
else
    f = f * facto(n-1);
return f;
}

main --->
    facto(4)
    f=4      -->
        facto (3) -->
        f=3
            facto(2)
            f=2
                --> facto(1)
                <-- f = 1
                    --> f = 2
                    <-- f = 6
                    <-- f = 24
```

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)

```
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
stmfdf sp!,{r0,r3-r5} : empiler(r5);empiler(r4);empiler(r3);empiler(r0)
ldmfd sp!,{r0,r3-r5} : depiler(r0);depiler(r3);depiler(r5)
-----> toujours en ordre croissant
```

oct. 13, 25 11:51

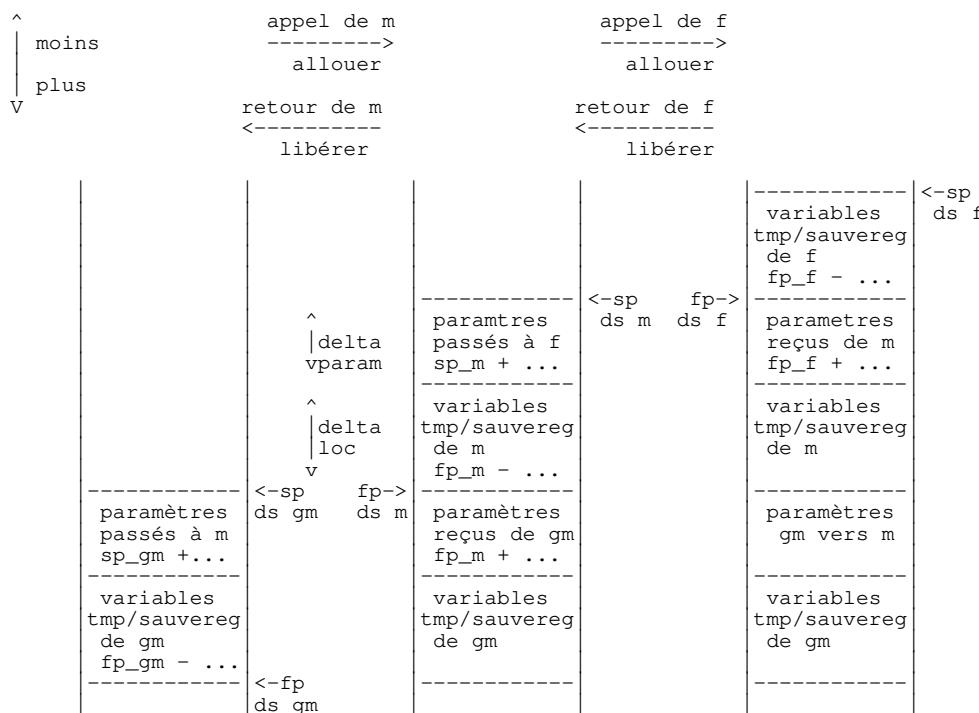
procedures_generales.8.latin.txt

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
@ accès 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* <- *sp* - 4
Les registres sont sauvés par l'appelée, excepté *ip*.

Code standard du prologue :

```

prologue: mov ip,sp
          stmfd 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]

```

-16	sauve reg r...
-12	ancien fp
-8	ancien sp
-4	adresse retour (lr)
fp ---->	ici (info de debug)
	paramètre 4

----- sp avant prologue

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.