# Architecture des ordinateurs Cours 8

Responsable de l'UE : Karine Heydemann

Contact: prenom.nom@lip6.fr

#### Plan du cours 8

- Rappels sur les appels de fonction
- 2 Exemple de fonctions imbriquées
- Exemple de fonctions récursives
- Paramètres passés par valeur versus par adresse
- Pour aller plus loin

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 2/34

# Contrat appelant - appelé

#### Conventions d'appels

Règles définissant le protocole d'échange de valeurs entre une fonction appelante et une fonction appelée, notamment :

- Comment sont passés les arguments (appelante → appelée)
- Omment est passée l'adresse de retour (appelante → appelée)
- Omment est passée la valeur de retour (appelée → appelante)
- Quels registres sont à sauvegarder, comment et par qui (appelée ou appelante)

Les conventions d'appel sont définies dans l'*Application Binary Interface* d'une architecture

# Conventions d'appel

#### Utilité et importance

- Les respecter permet à une fonction d'être appelée par tout code qui connait sa signature : nom + nombre, ordre et type de ses arguments
- Les respecter permet d'appeler une fonction juste en connaissant sa signature
- Les respecter permet d'écrire du code compatible avec du code qui les respecte aussi : fonctions de bibliothèques, code généré par un autre compilateur, code assembleur écrit par collègue ou une entité tierce

#### Fonctions imbriquées et récursives

- Fonctions imbriquées : il n'y a rien de plus à faire pour appeler une fonction depuis une fonction que de suivre scrupuleusement les conventions d'appel!
- Fonction récursives : c'est une fonction qui s'appelle elle-même mais cela ne change rien, il suffit de suivre les conventions d'appel

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 4/34

### Résumé : fonction et appel de fonction en MIPS

#### **Fonctions**

- Alloue son contexte d'exécution sur la pile
- Sauvegarde les registres persistants qu'elle utilise + \$31
- Récupère la valeur des arguments de l'appel dans \$4-\$7 + les suivants sur la pile
- Réalise un traitement à partir des valeurs des arguments
- Place la valeur du résultat dans \$2
- Restaure les registres persistants + \$31
- Désalloue son contexte d'exécution
- Effectue un saut à l'adresse de retour avec jr \$31

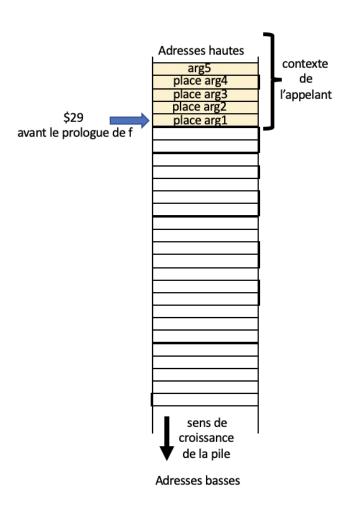
#### Appel de la fonction f

- Passage des arguments dans \$4-\$7 + les suivants sur la pile
- Saut à la fonction f avec passage de l'adresse de retour dans \$31 avec
   l'instruction jal f
- Récupération de la valeur de retour dans \$2

K. Heydemann 2021/2022 5/34

### Etat de la pile à l'entrée d'une fonction £

- Le pointeur de pile pointe vers le contexte de la fonction appelante qui contient au sommet des emplacements pour les arguments des fonctions qu'elle appelle
- Le pointeur de pile désigne l'emplacement du premier argument de la fonction f



K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 6/34

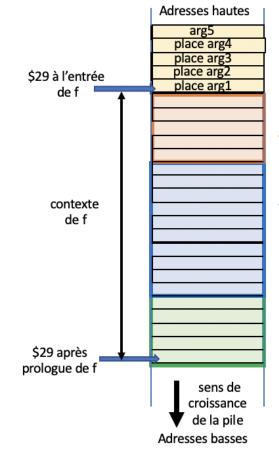
#### Prologue et épilogue d'une fonction £

# Contexte d'exécution d'une fonction

- Alloué/désalloué par la fonction f dans son prologue/épilogue
- Contient 3 zones d'emplacements :
  - Zone R: sauvegarde des registres persistants utilisés dans la fonction

f + \$31

- Zone ∨ : variables locales de f
- Zone A: arguments des fonctions appelées par f
- Le contexte de la fonction appelante est en dessous (du point de vue du sommet de la pile) de celui de la fonction appelée



Zone R pour les registres persistants

Taille de R: (nr + 1)\* 4 octets

Zone V pour les variables locales

Taille de V : nombre de mots min permettant stocker les variables et respecter leur contrainte d'alignement

Zone A pour les arguments des fonctions appelées Taille de A = na mots = max pour chaque appel dans f avec

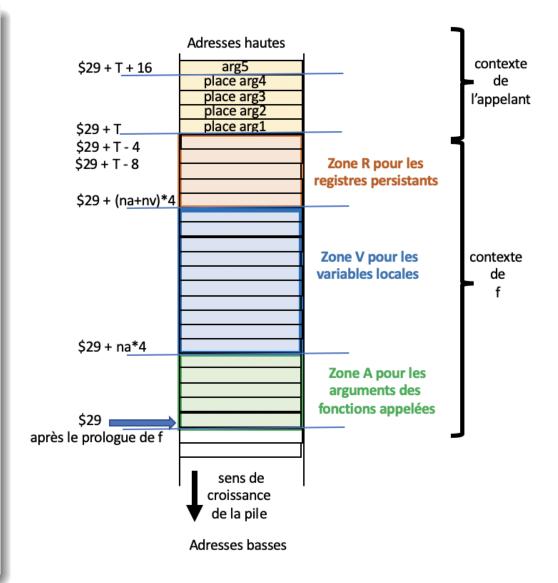
- + 1 mot pour chacun des 4 premiers arguments
- + nombre de mots min pour stocker les suivants en respectant leur contrainte d'alignement

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 7/34

#### Contexte d'une fonction £

En partant du somment de pile, on trouve

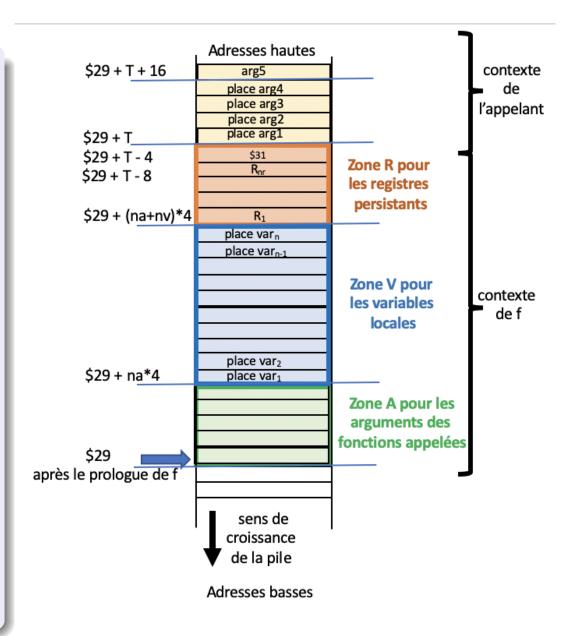
- la zone A pour les arguments des fonctions appelées par f
- la zone V pour les variables locales de f :
   la première déclarée a pour adresse \$29 + na\*4
- la zone R avec les emplacements pour la sauvegarde du contenu des registres persistants utilisés dans la fonction f + \$31 : \$31 est rangé le plus profondément à \$29+ (na+nv+nr+1) \*4-4 soit \$29+T-4
- Le contexte de la fonction appelante contient les emplacements pour les arguments de f : l'emplacement du premier se trouve à \$29+T, le 5ème argument est à \$29+T+16



#### Contenu du contexte d'une fonction f

En partant du somment de pile, on trouve

- la zone A pour les arguments des fonctions appelées par f
- la zone V pour les variables locales de f :
   la première déclarée a pour adresse \$29 + na\*4
- la zone R avec les emplacements pour la sauvegarde du contenu des registres persistants utilisés dans la fonction f + \$31 : \$31 est rangé le plus profondément à \$29+ (na+nv+nr+1) \*4-4 soit \$29+T-4
- Le contexte de la fonction appelante contient les emplacements pour les arguments de f : l'emplacement du premier se trouve à \$29+T, le 5ème argument est à \$29+T+16



# Écriture du main: recommandations

#### Détermination de la taille du contexte

- Dans le code source, déterminer na le nombre de mots max pour stocker les arguments des fonctions appelées. Pour chaque appel, on compte :
  - 1 mot pour chacun des 4 premiers arguments
  - Pour les arguments suivants, autant de mots que nécessaire en fonction de leur taille et leur contrainte d'alignement

Si au plus 4 arguments pour chacun des appels, alors na = nombre d'arguments max.

• À partir du code source, déduire le nombre d'octets puis de mots ny nécessaires aux variables locales : (voir cours 6)

#### Écriture du code

- Écrire le prologue : allocation du contexte, si besoin initialisation des variables locales en pile
- Écrire le code du corps du main
- Écrire l'épilogue : désallocation du contexte puis terminaison du programme

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 10/34

#### Maximum de 3 nombres

```
int x = 2, y = 4, z = 5;
void main(){
 int res = max3(x,y,z);
 printf("%d", res);
 exit();
int max2(int a, int b) {
 if (a < b)
   return b;
 else
  return a;
int max3(int a, int b, int c) {
 int tmp;
 tmp = max2(a,b);
 return max2(tmp,c);
```

- Le main appelle la fonction max3
- La fonction max3 appelle 2 fois la fonction max2

# Code exemple : programme principal

```
.data
x: .word 2
y: .word 4
z: .word 5
.text
 addiu $29, $29, -16 \# nv = 1 + na = 3
 # tmp = max3(x,y,z)
 lui $8, 0x1001
 1w $4, 0($8) # $4 = 1er arg = x
 1w $5, 4($8) # $5 = 2nd arg = y
 1w $6, 8($8) # $6 = 3eme arg = z
 jal max3
 ori $4, $2, 0 # affichage res
 ori $2, $0, 1 # affichage entier
 syscall
# terminaison
 addiu $29, $29, +16
 ori $2, $0, 10
 syscall
```

```
int x = 2, y = 4, z = 5;
void main() {
  int res = max3(x,y,z);
  printf("%d",res);
  exit();
}
```

- Application stricte des conventions d'appel
- NB : on se passe entièrement de res mais son emplacement est alloué sur la pile (et désalloué)

# Écriture d'une fonction : recommandations

### Étapes conseillées

- Se représenter la pile à l'entrée de la fonction
- Écrire le code du corps de la fonction :
  - 1ère étape car on ne connait pas les registres persistants à sauvegarder avant de l'avoir écrit
  - Écrire les lectures et écritures en pile (d'arguments ou variables locales qui ont une adresse relative au pointeur de pile) avec ?? pour l'immédiat des instructions de transfert mémoire correspondantes
  - Choisir les registres qu'on veut associer avec les variables locales (si optimisées en registre)
- Déterminer la taille du contexte
  - Lister les registres persistants utilisés dans le corps, en déduire nr puis  $T_R$  sans oublier \$31
  - À partir du code source de la fonction, déterminer na le nombre de mots max pour stocker les arguments des fonctions appelées
     na = nombre d'arguments max si tous les appels ont moins de 4 arguments.
  - À partir du code source de la fonction, déduire le nombre de d'octets  $T_V$  puis de mots  $n_V$  nécessaires aux emplacements des variables locales : (voir cours 6)

K. Heydemann 2021/2022 13/34

# Écriture d'une fonction : recommandations

#### Étapes conseillées

- Écrire le prologue :
  - Allocation des emplacements sur la pile
  - Sauvegarde des registres persistants
  - Sauvegarde des arguments et initialisation des variables locales si besoin
- Dans le corps de la fonction, adapter les déplacements relatifs aux pointeurs de pile quand nécessaire (accès à aux variables locales, ou aux arguments de la fonction). NB: si besoin dessiner la pile pour déterminer les adresses des variables locales et des arguments.
- Écrire le prologue soit dans l'ordre :
  - Restauration des registres (= lecture des valeurs sauvegardées sur la pile)
  - Désallocation des emplacements sur la pile
  - Retour à l'appelant

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 14/34

#### Maximum de 3 nombres, rappel de max2

```
int max2(int a, int b) {
  if (a < b)
    return b;
  else
    return a;
}

int max3(int a, int b, int c) {
  int tmp;
  tmp = max2(a,b);
  return max2(tmp,c);
}</pre>
```

```
\max 2: # nv=0 + na=0 + nr=1 +1
 addiu $29, $29, -8
 sw $31, 4($29)
 sw $16, 0($29)
 # corps
 # test (a < b)
 slt $16, $4, $5 # $16=1 si a < b
 bne $16, $0, b max
 ori $2, $4, 0 # cas a > b
 j fin max2
b max:
 ori $2, $5, 0
fin max2:
 # epilogue
 lw $31, 4($29)
 lw $16, 0($29)
 addiu $29, $29, +8
 jr $31
```

#### Code exemple: fonction max3

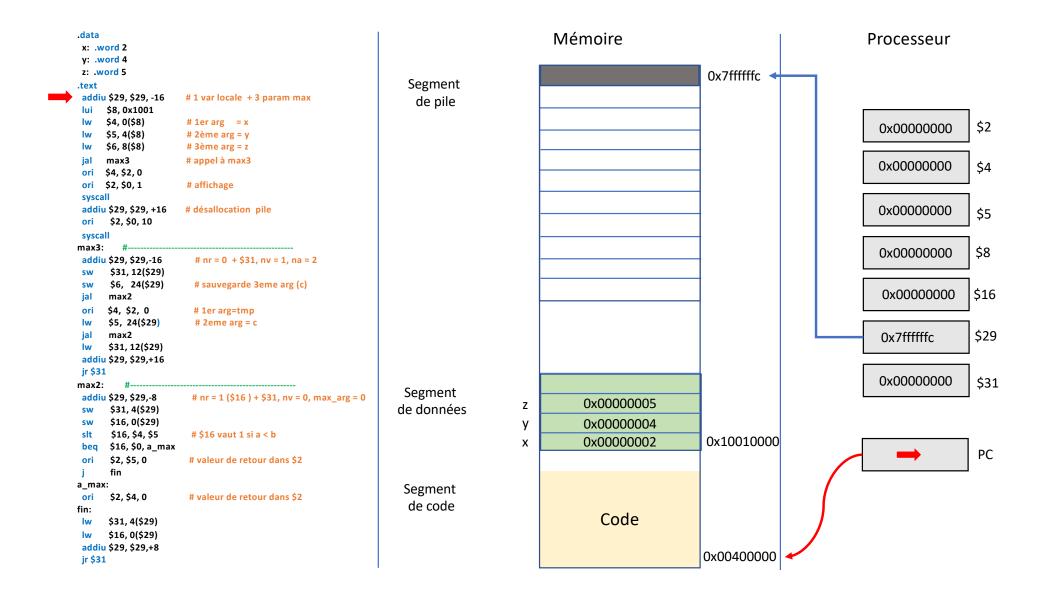
```
\max 3: # nv=1 + na=2 + nr=0 + 1
 addiu $29, $29, -16 # 4 mots
 sw $31, 12($29)
 # sauvegarde 3eme arg (c)
 sw $6, 24($29)
 \# tmp = max2(a,b) -- $4=a, $5=b
 jal max2
 # $2 vaut max2(a,b) (tmp)
 # max2(tmp,c)
 ori $4, $2, 0  # 1er arg = tmp
 1w $5, 24($29) # 2eme arg = c
 jal max2
 # $2 vaut max2(tmp,c)
 lw $31, 12($29)
 addiu $29, $29, +16
       $31
 jr
```

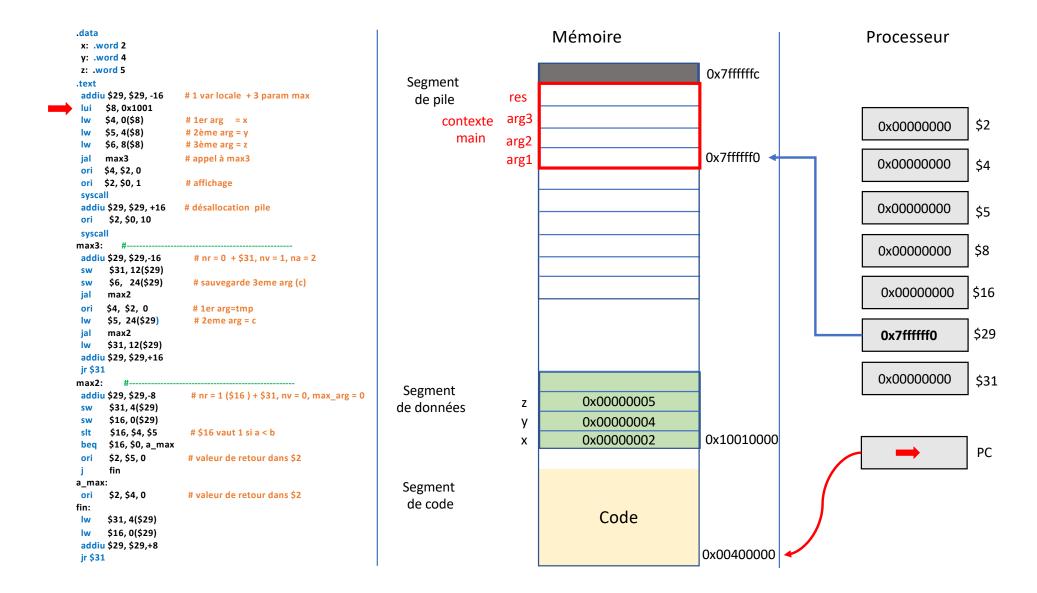
```
int max2(int a, int b) {
  if (a < b)
    return b;
  else
    return a;
}

int max3(int a, int b, int c) {
  int tmp;
  tmp = max2(a,b);
  return max2(tmp,c);
}</pre>
```

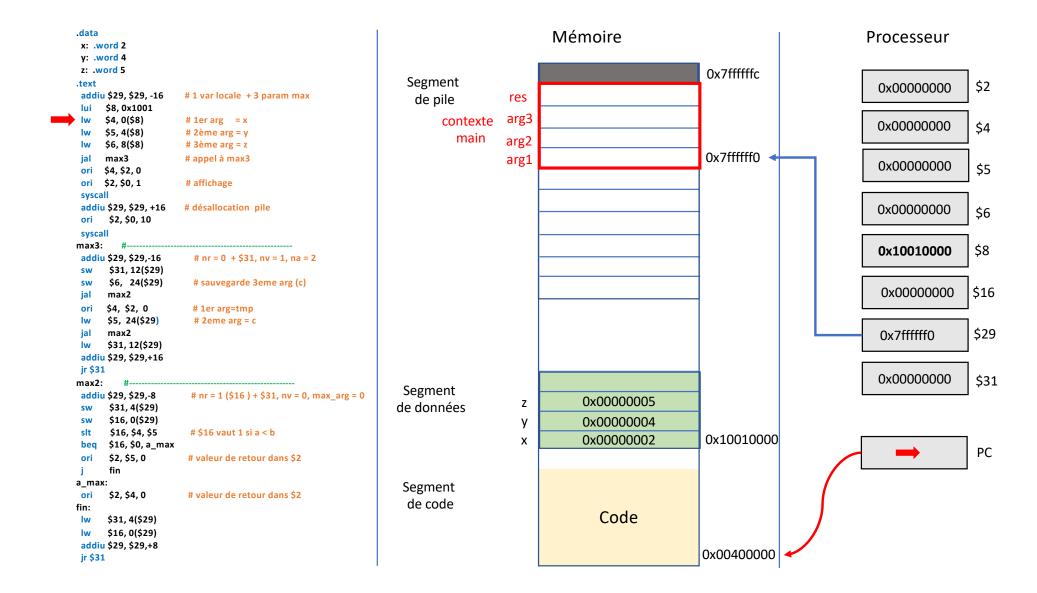
- On doit sauvegarder la valeur de c (3ème arg), dans son emplacement situé dans le contexte de la fonction appelante, car sa valeur est utilisée dans le 2ème appel à max2
- La valeur de retour de max3 est la valeur de retour du 2ème appel à max2
- On se passe entièrement de tmp mais son emplacement est alloué sur la pile (et désalloué)

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 16/34

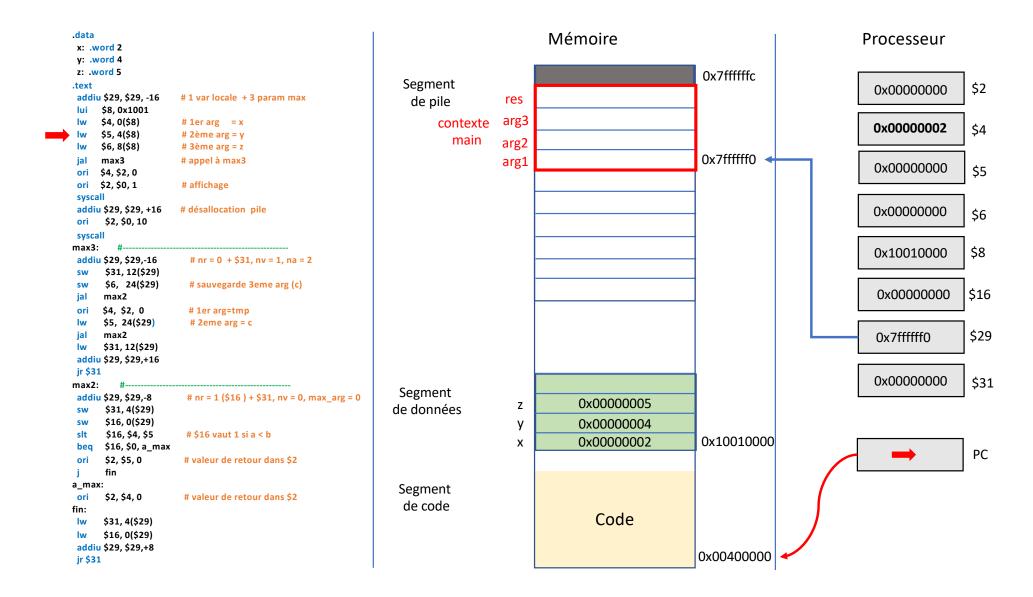


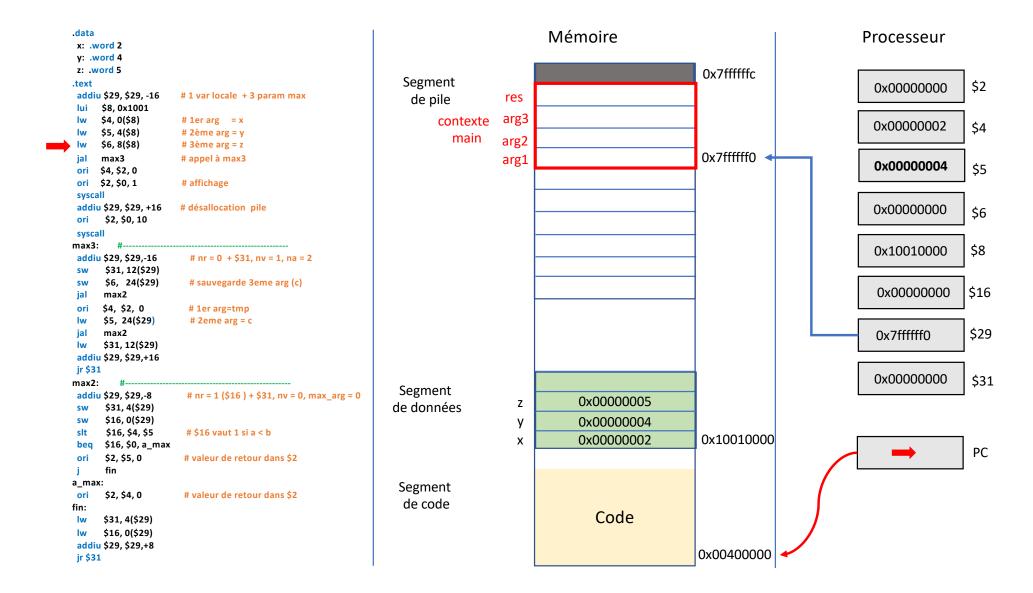


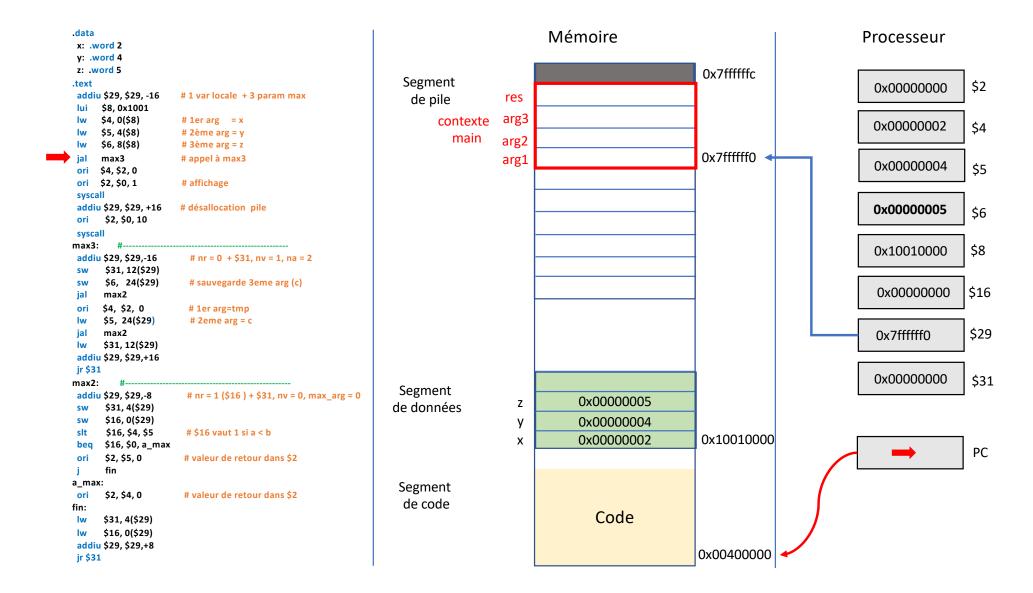
K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 17/34

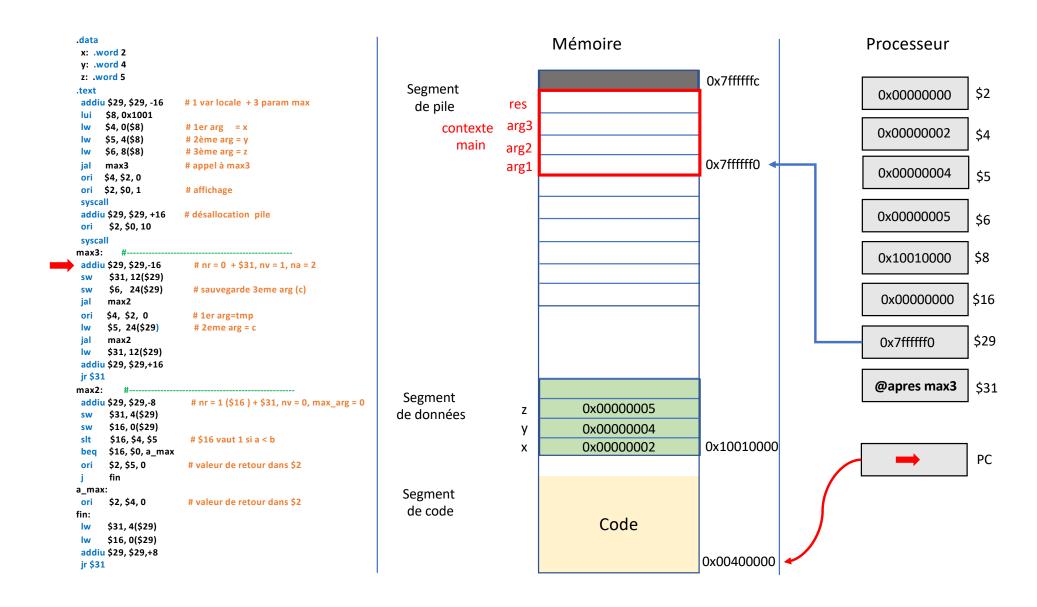


K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 17/34

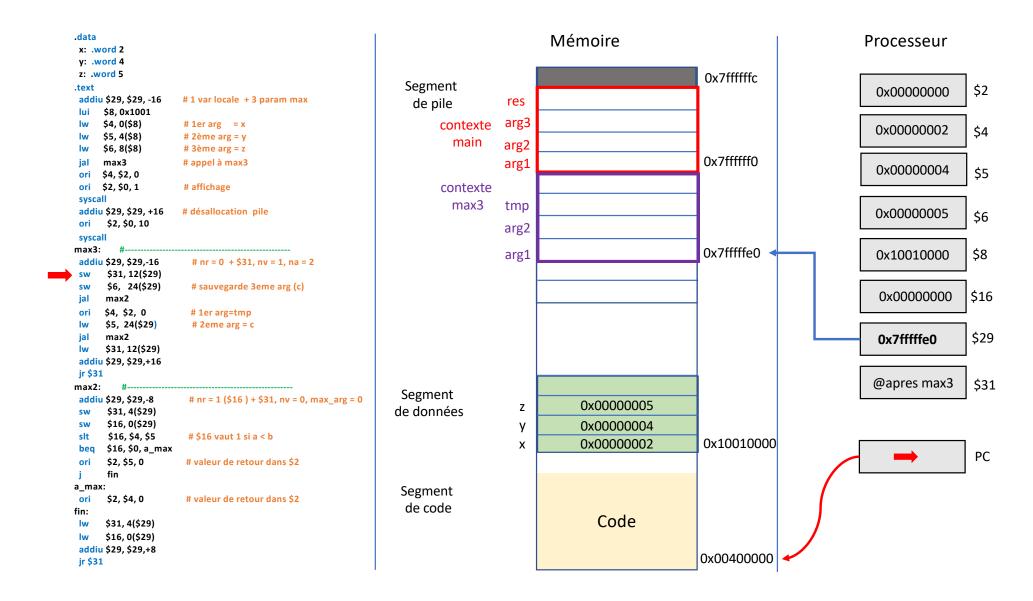


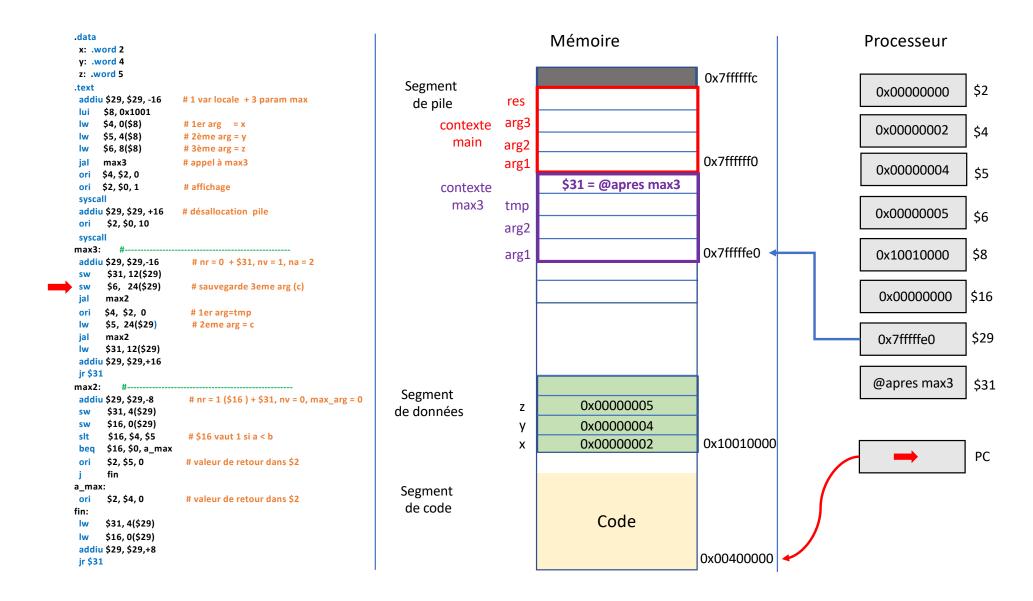


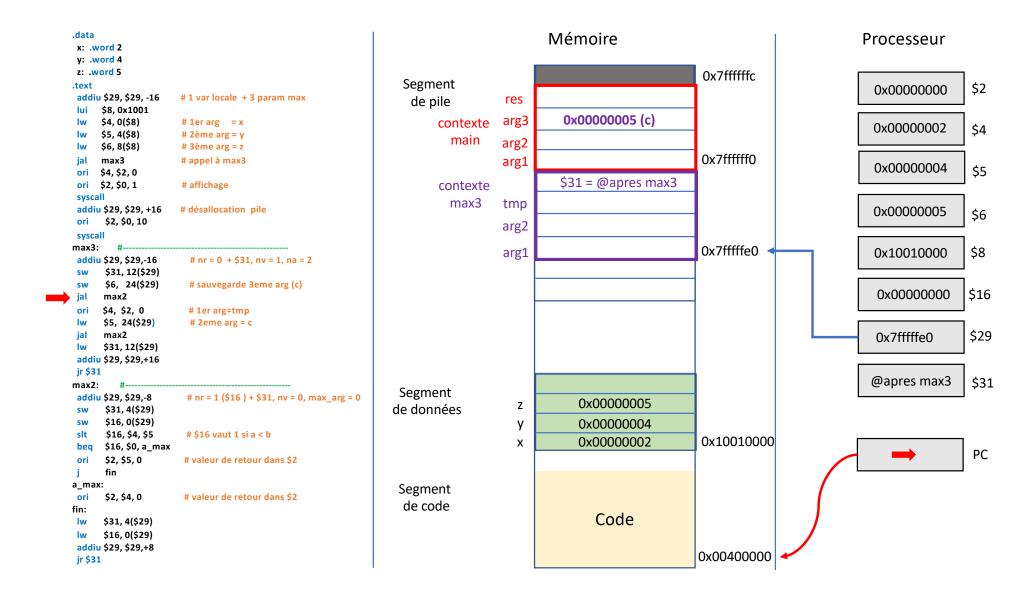


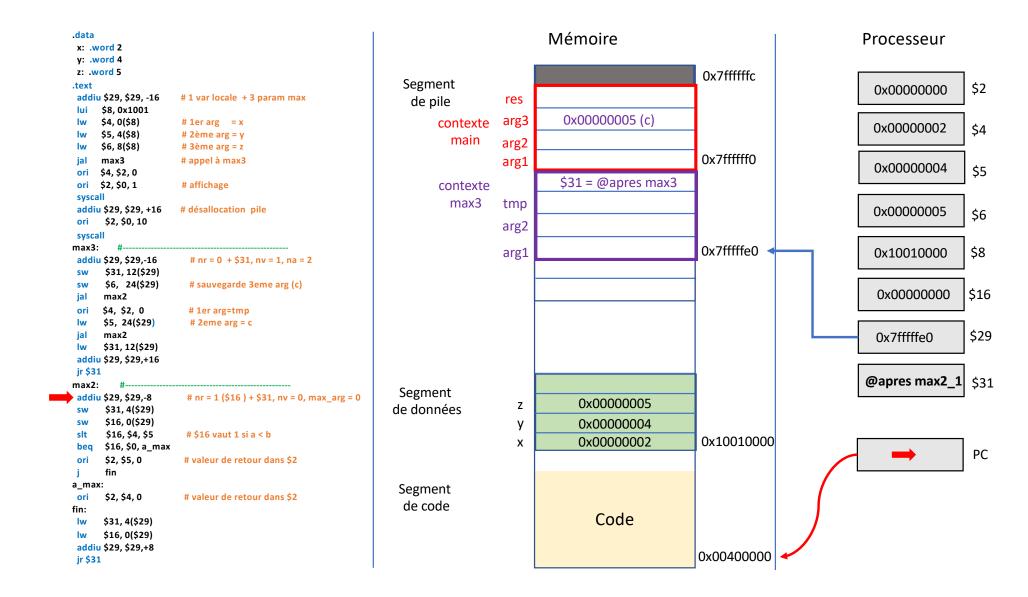


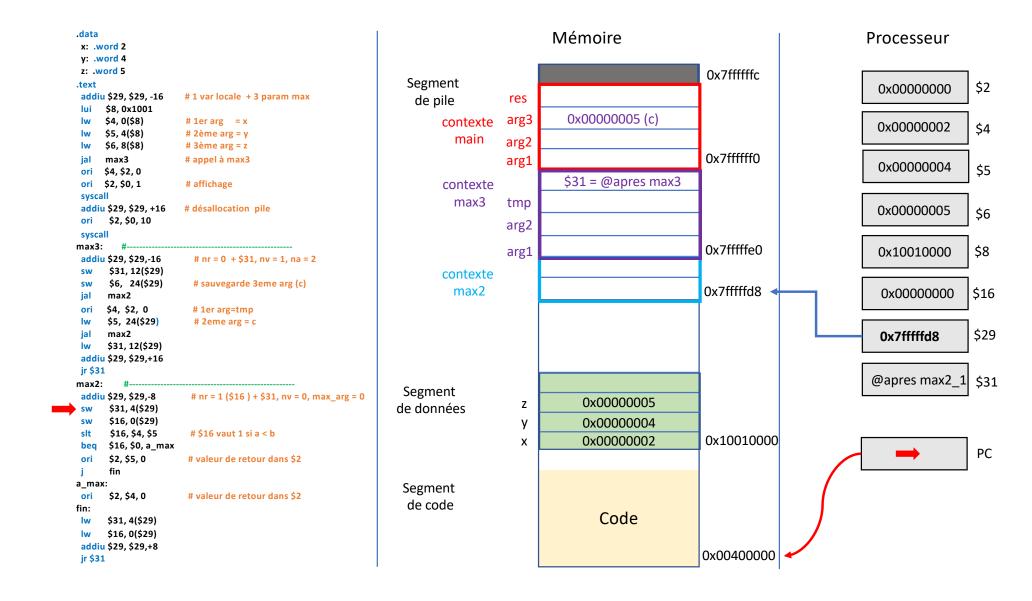
K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 17/34

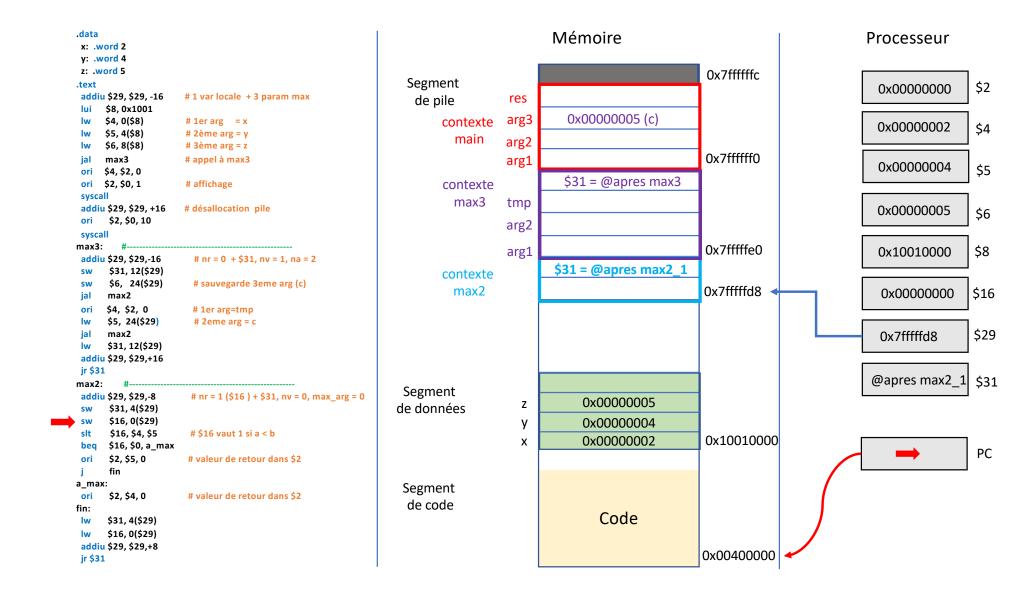


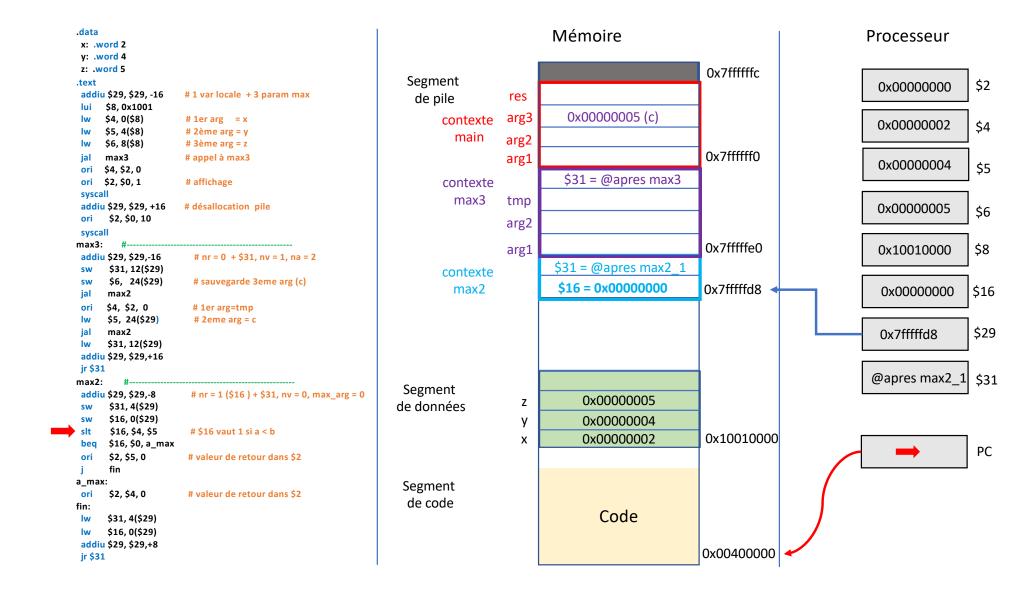


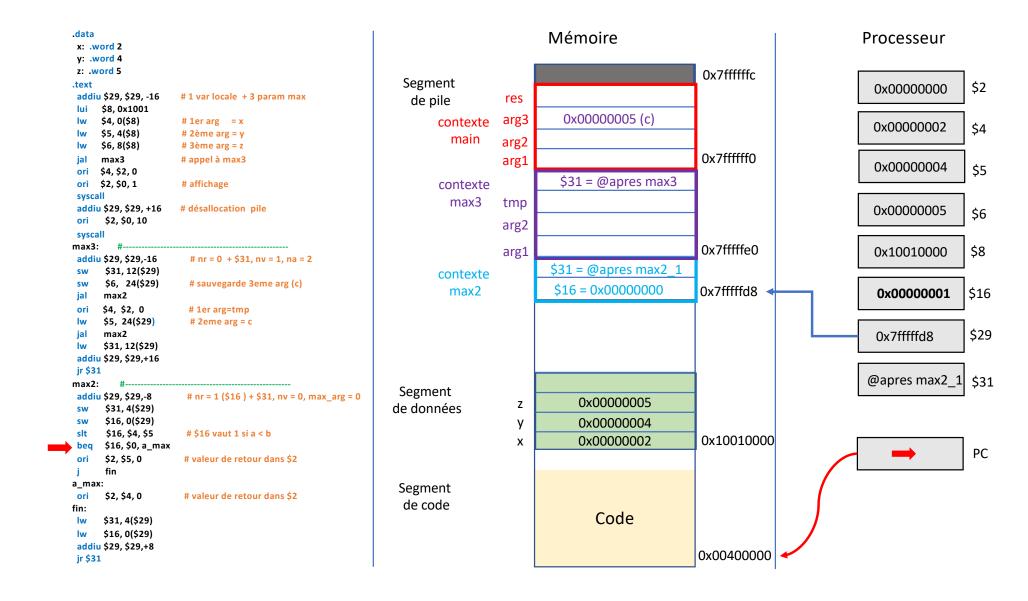


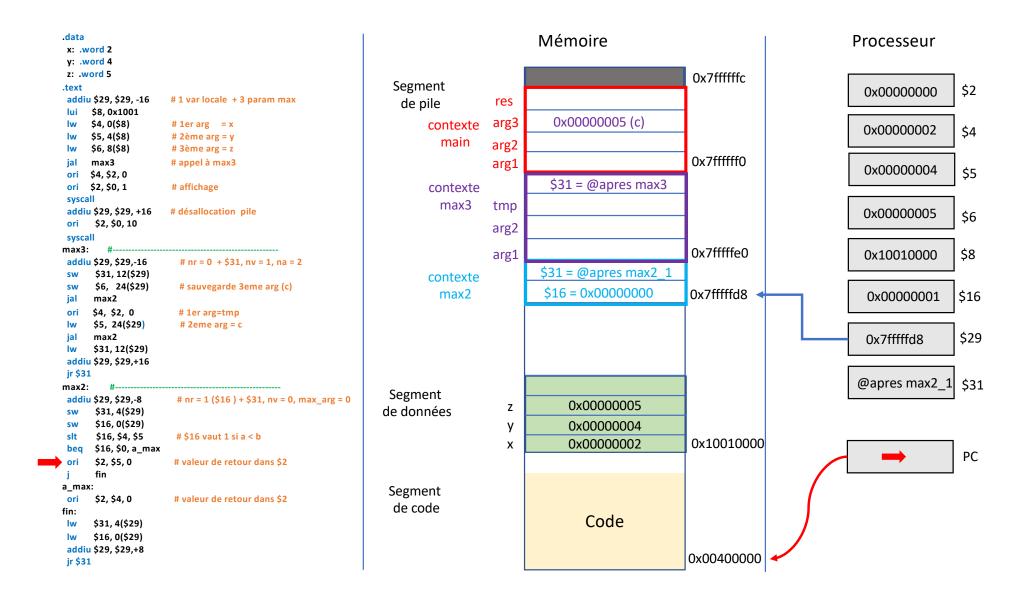


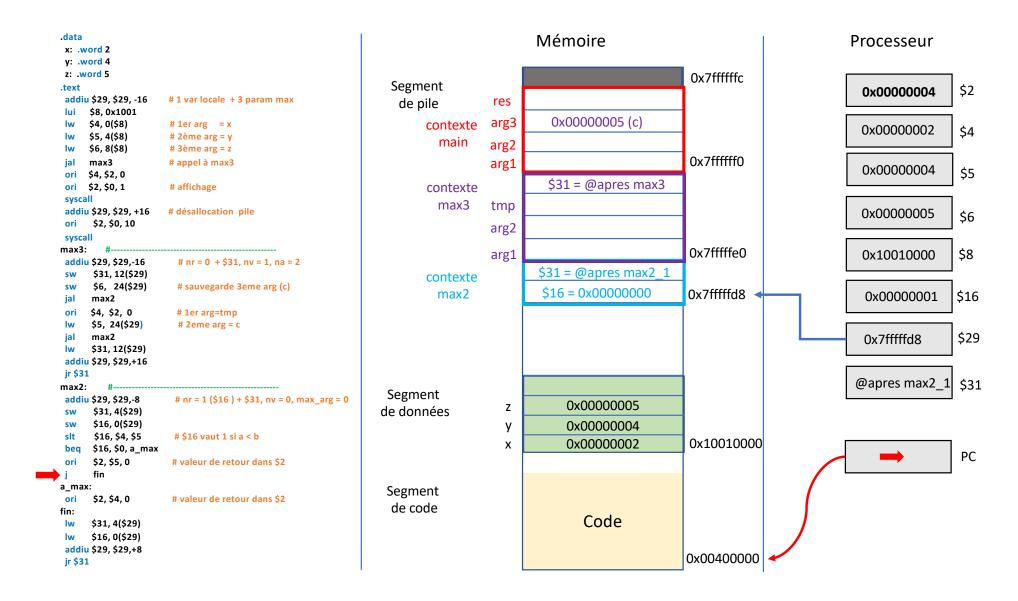


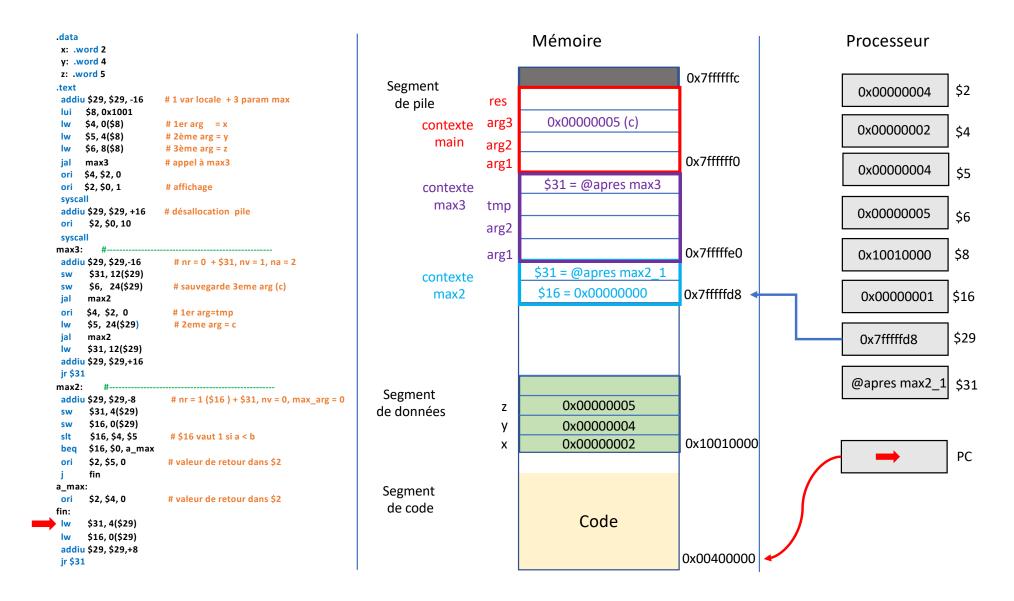


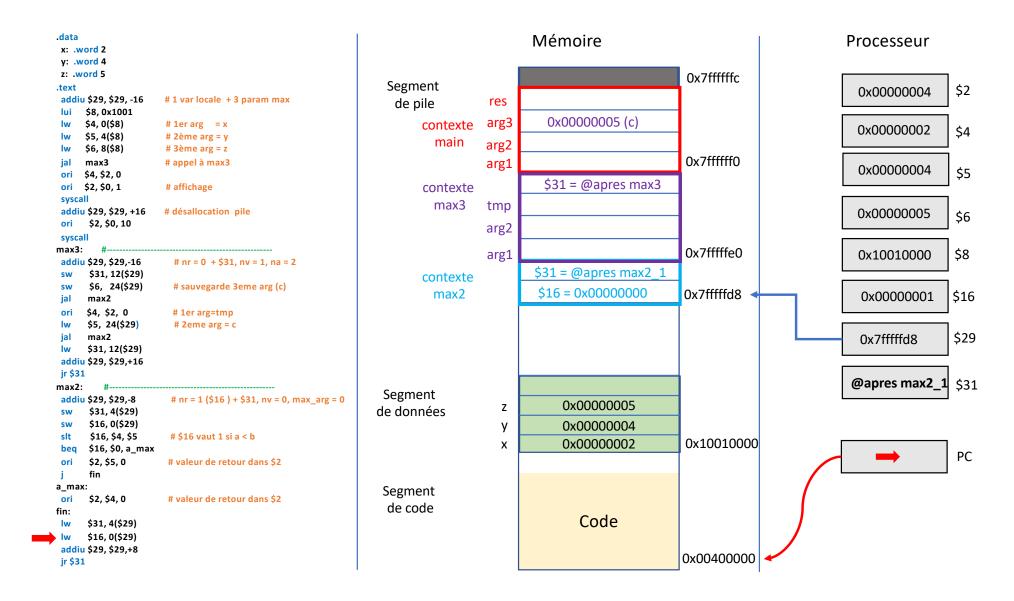




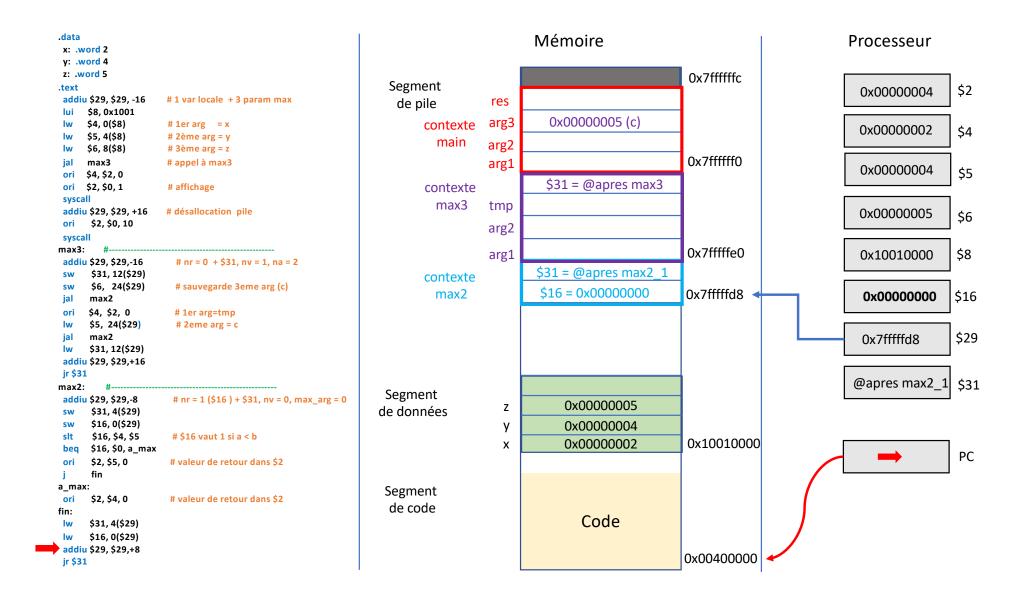


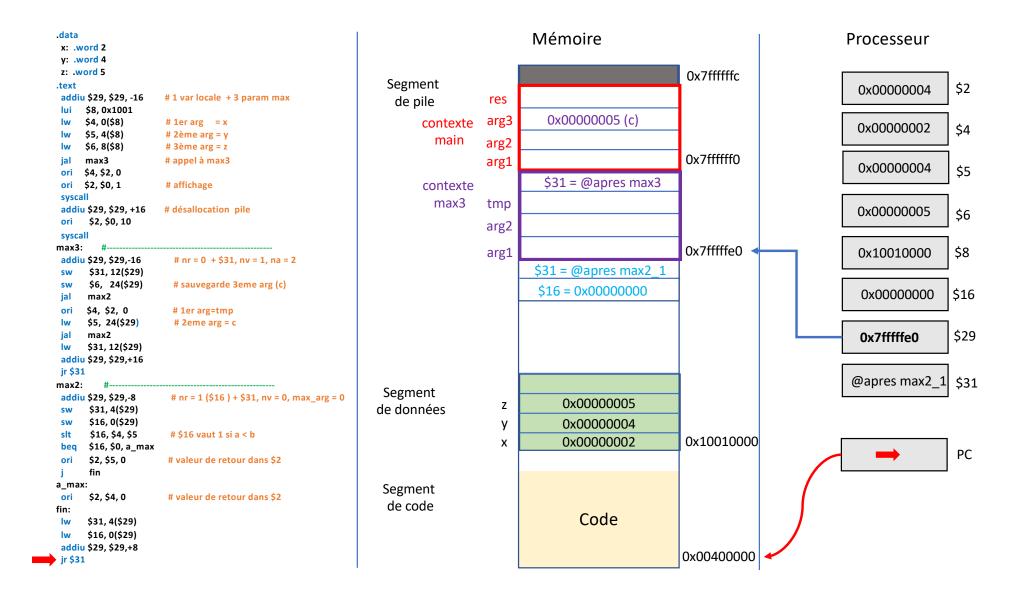


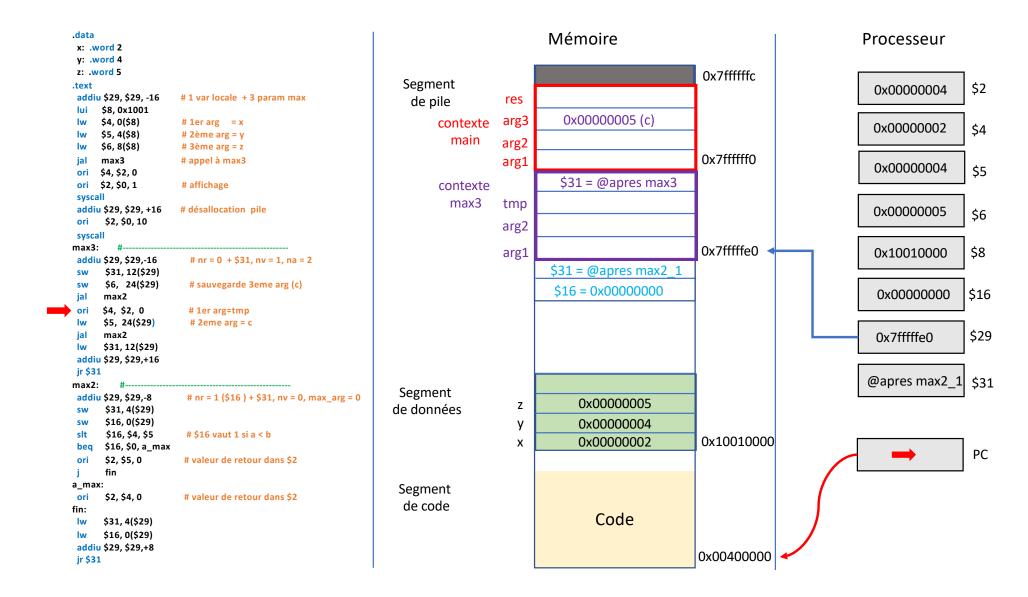


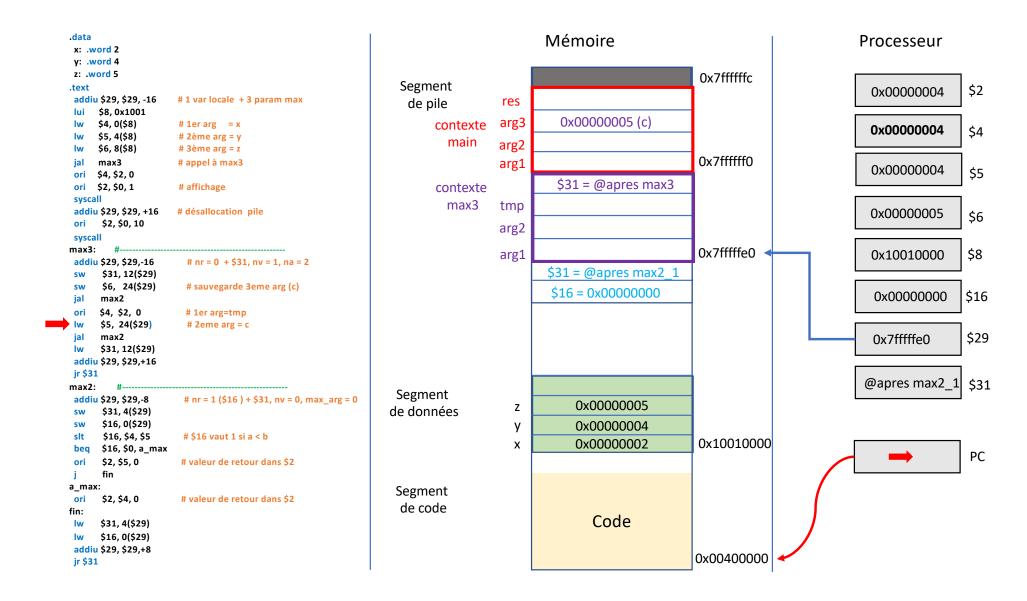


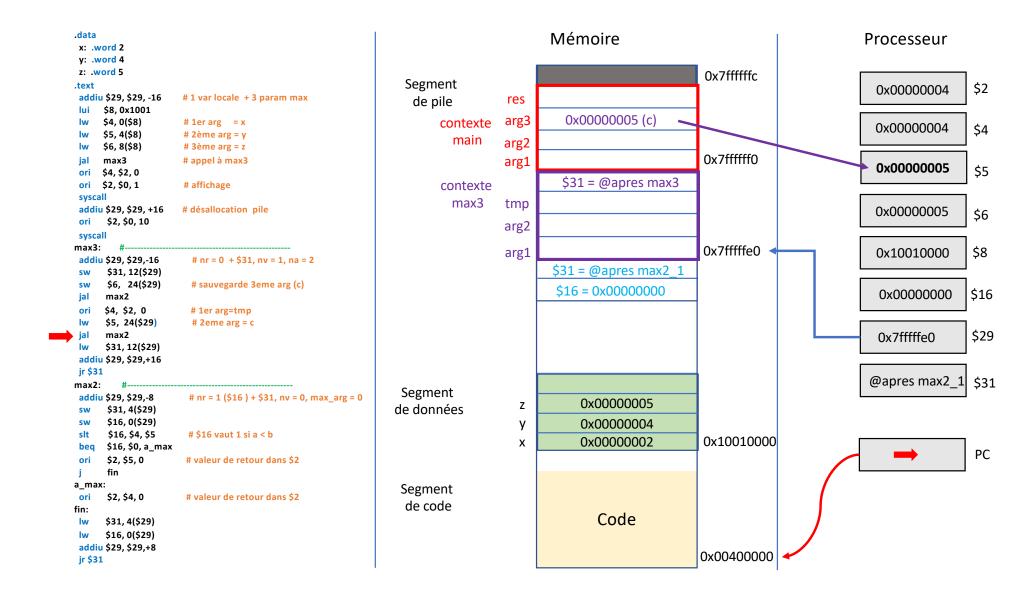
K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 17/34

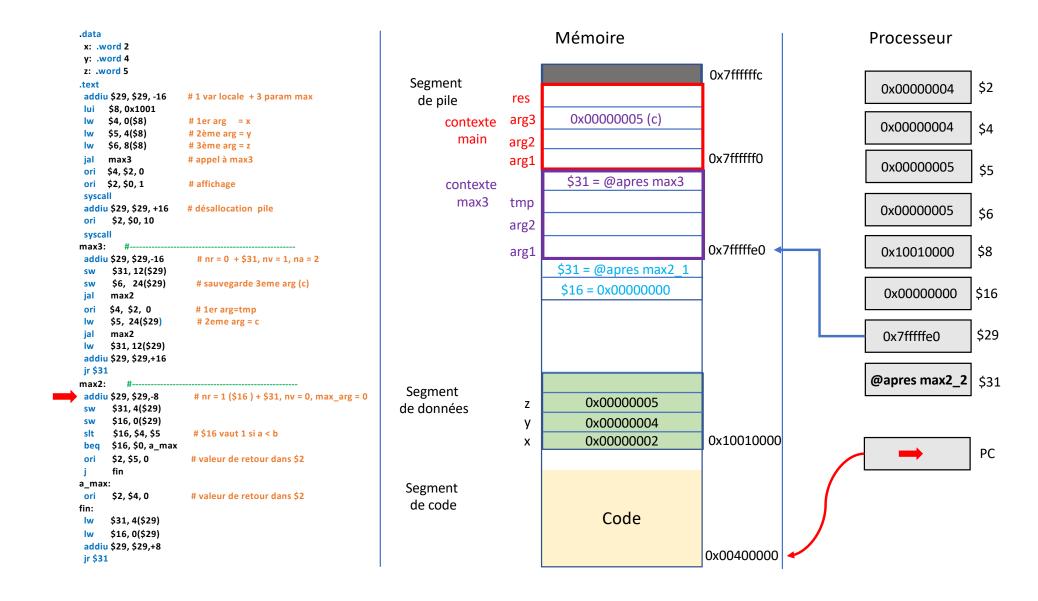


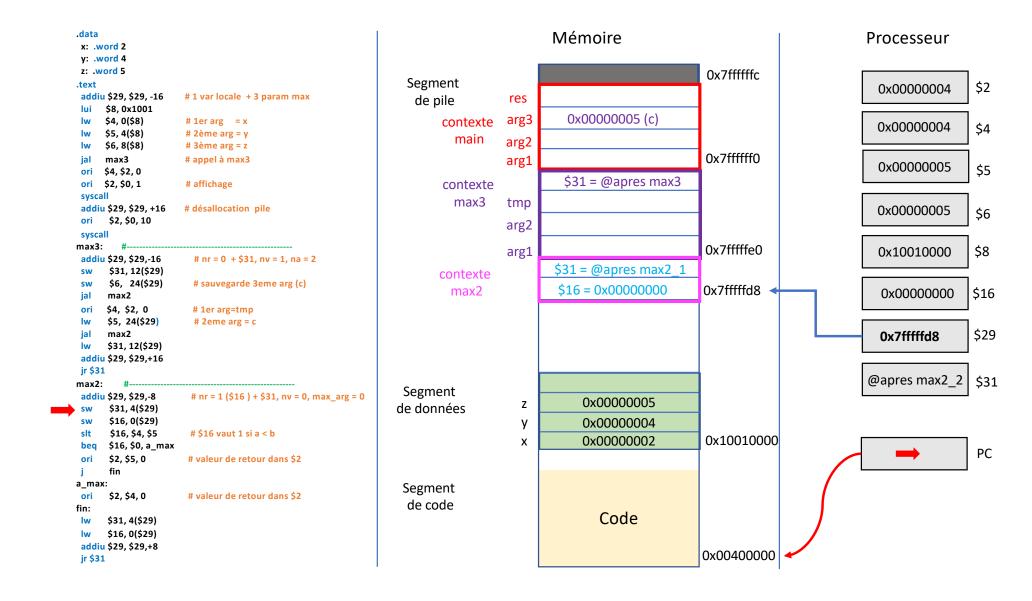


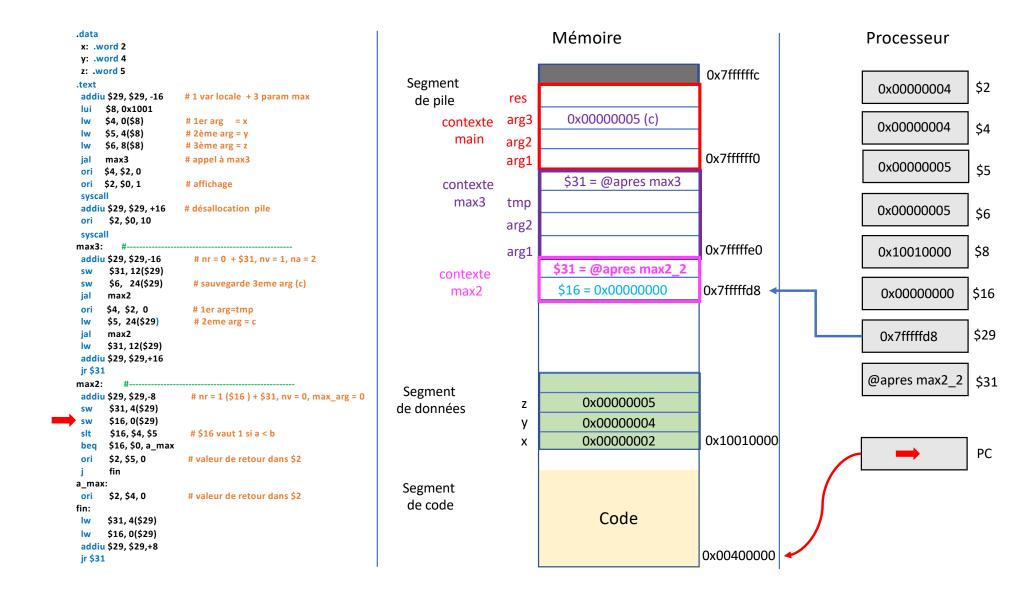


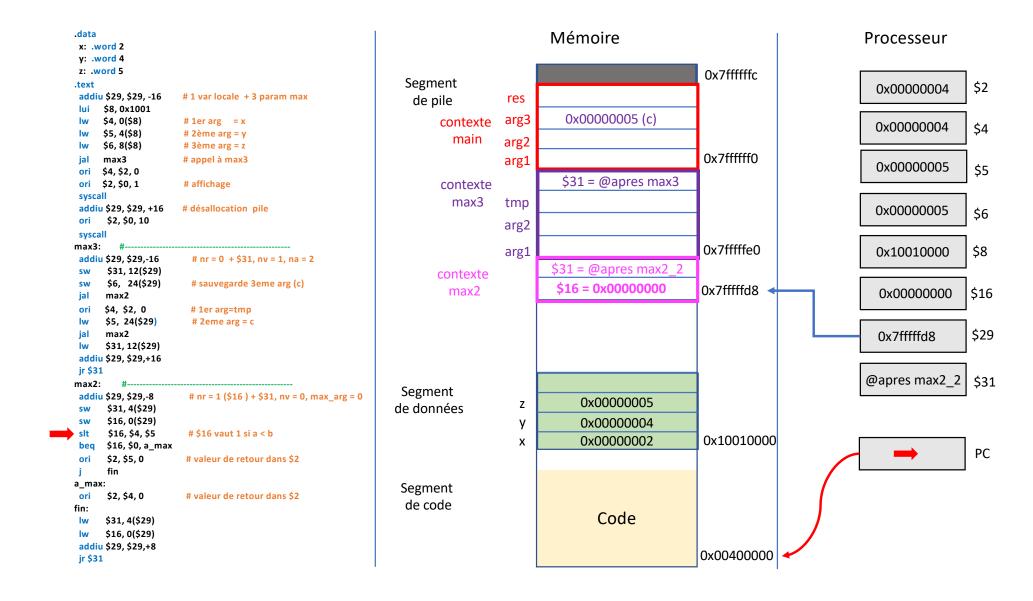


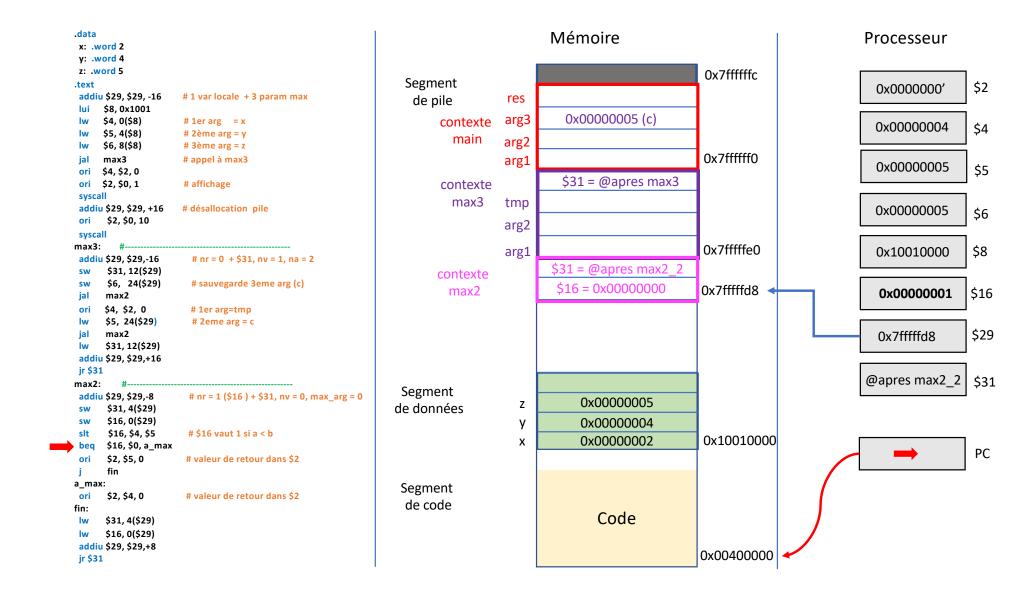


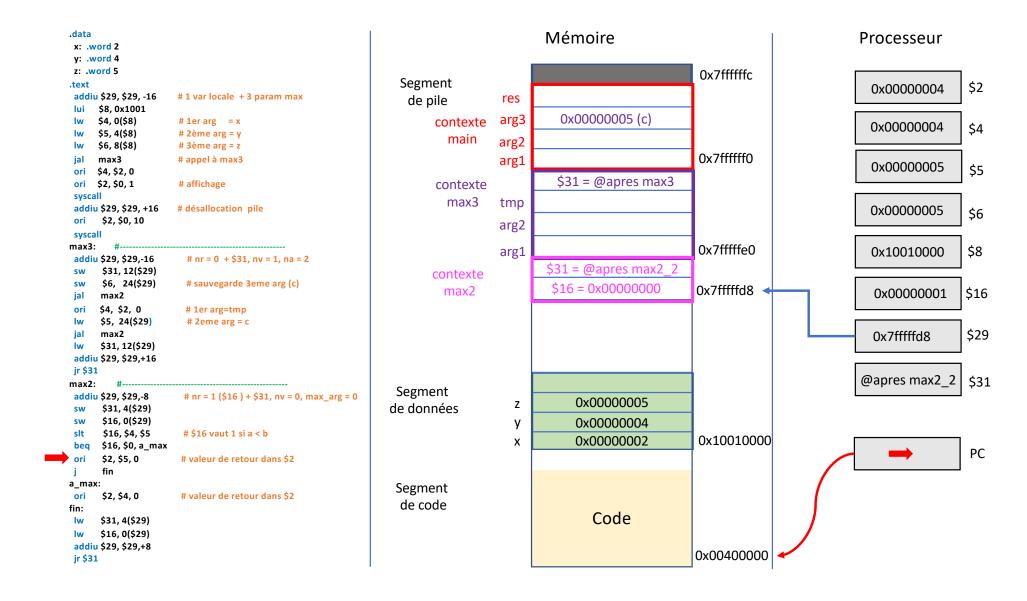


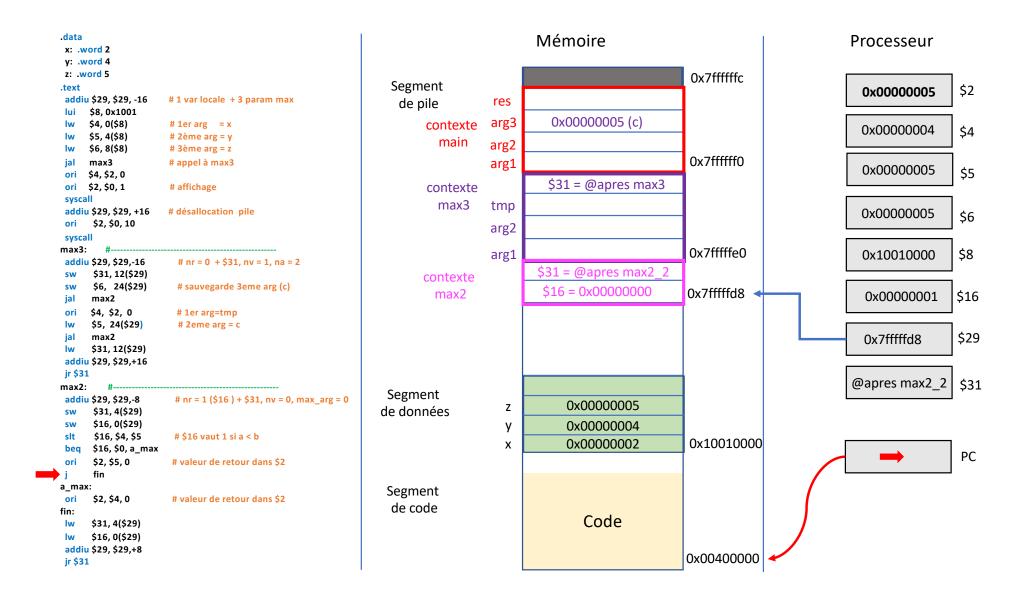


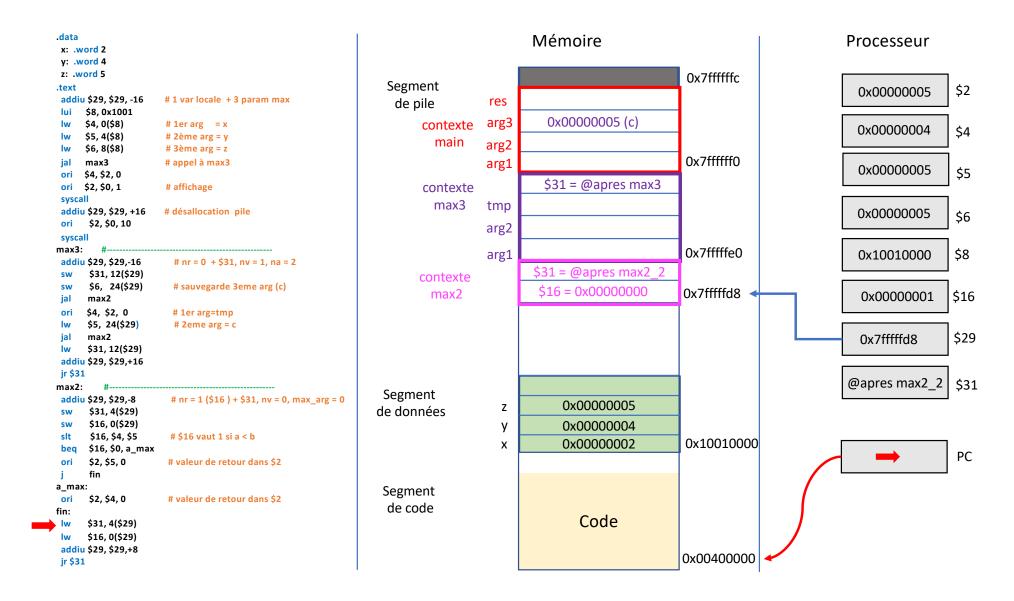


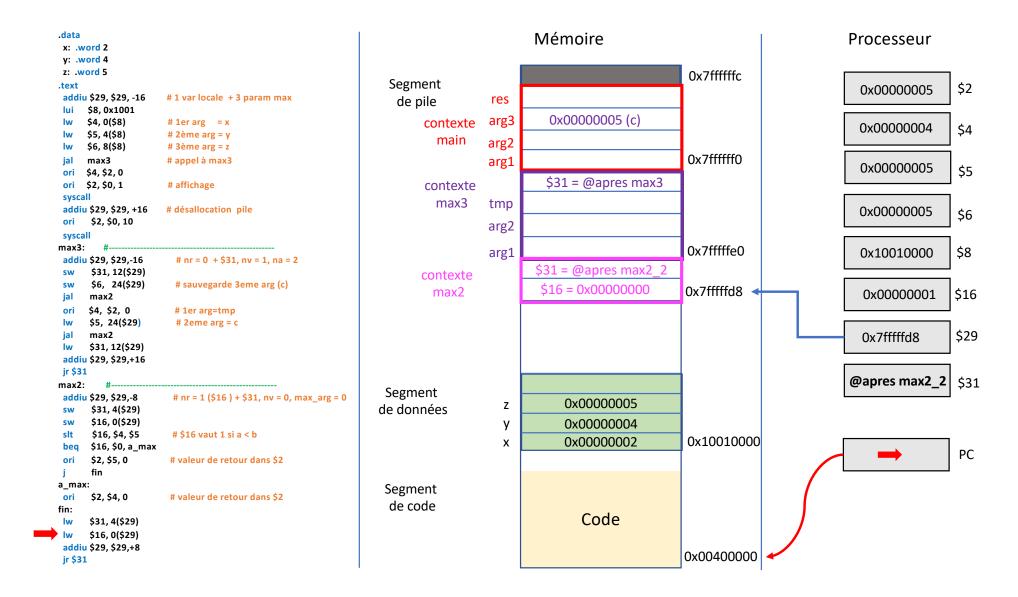


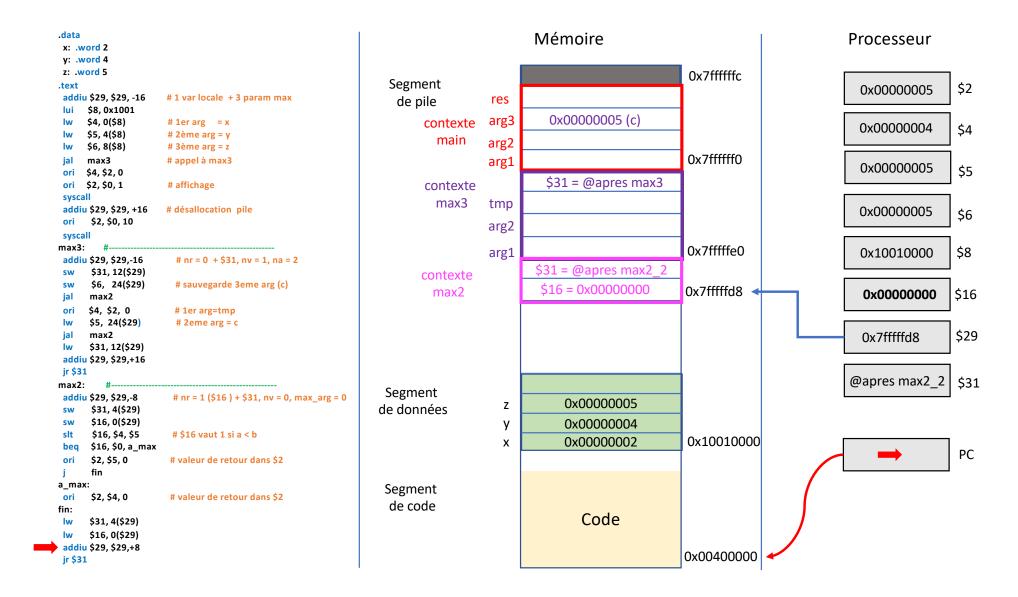


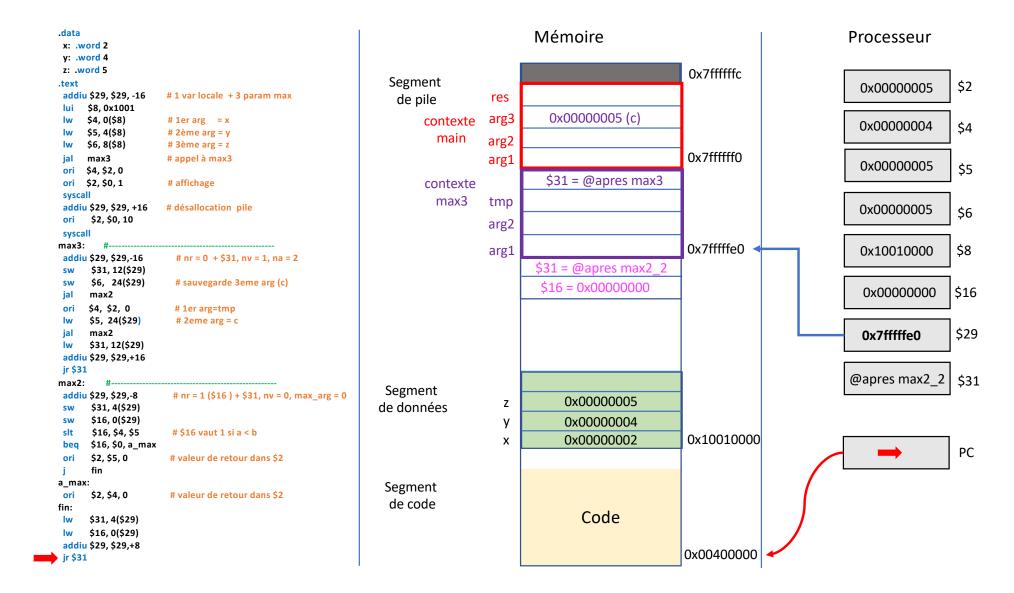


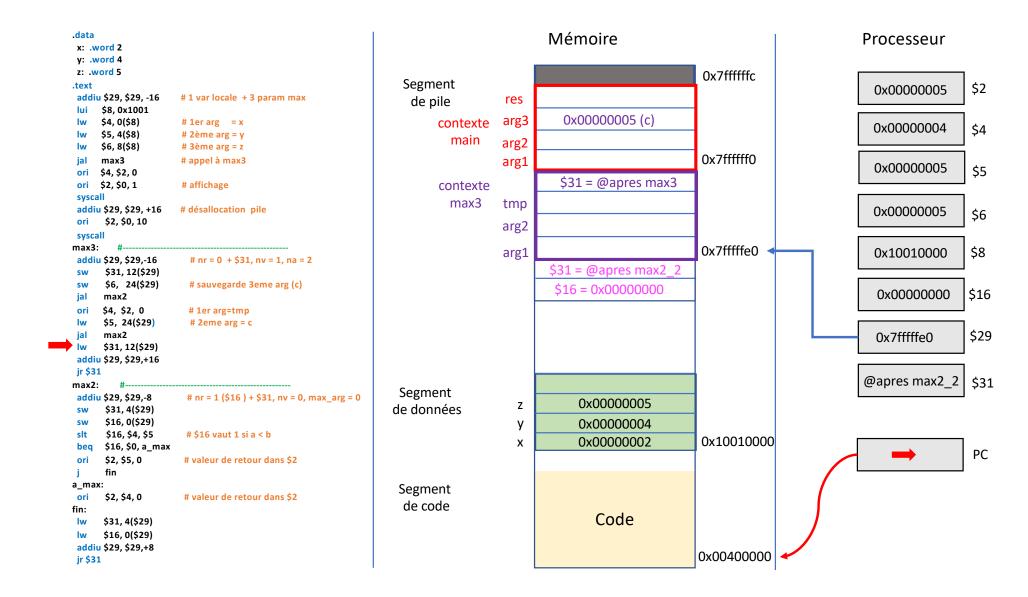


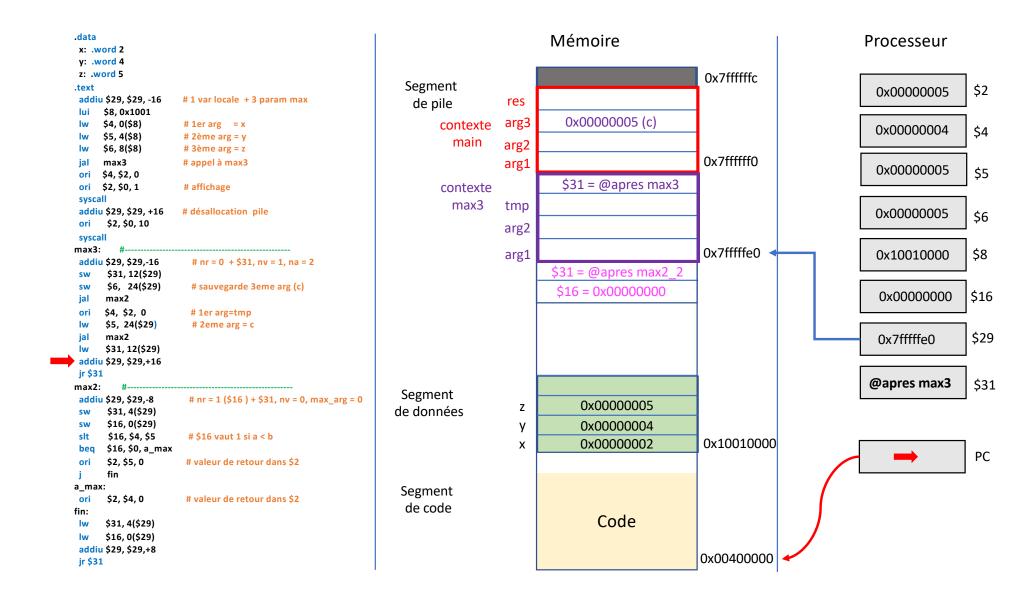


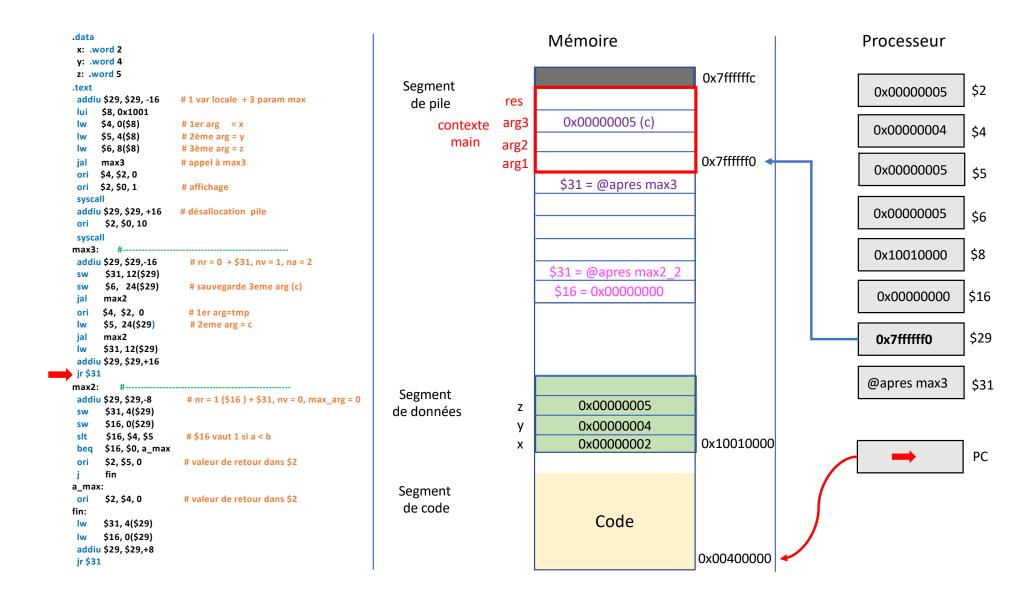


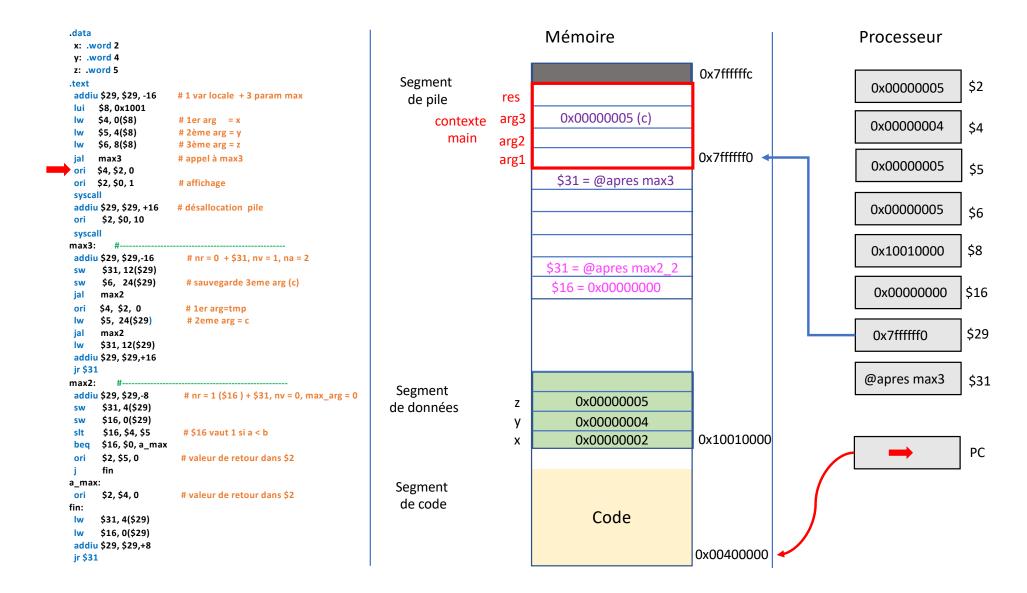


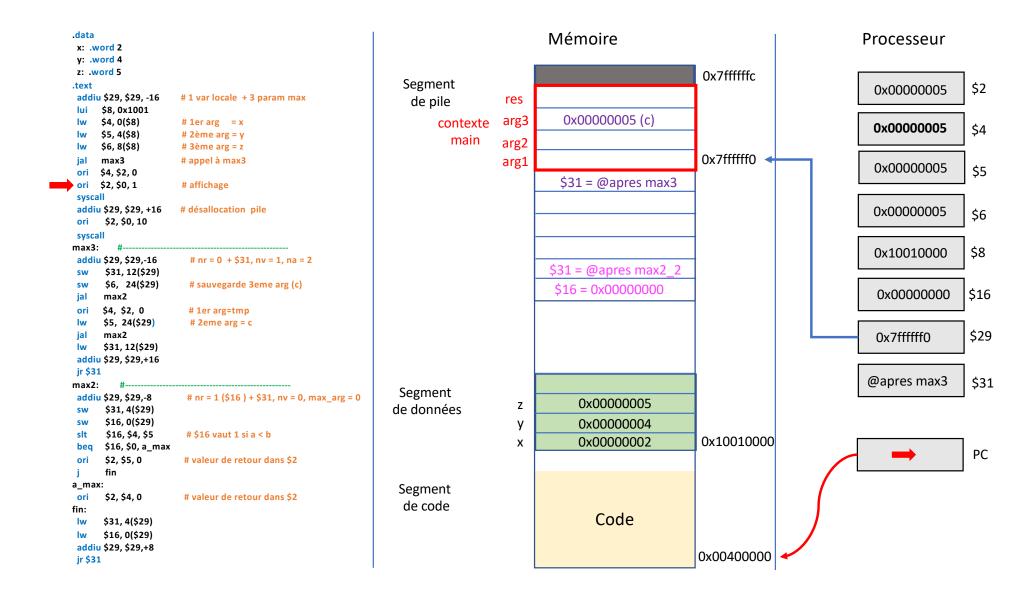


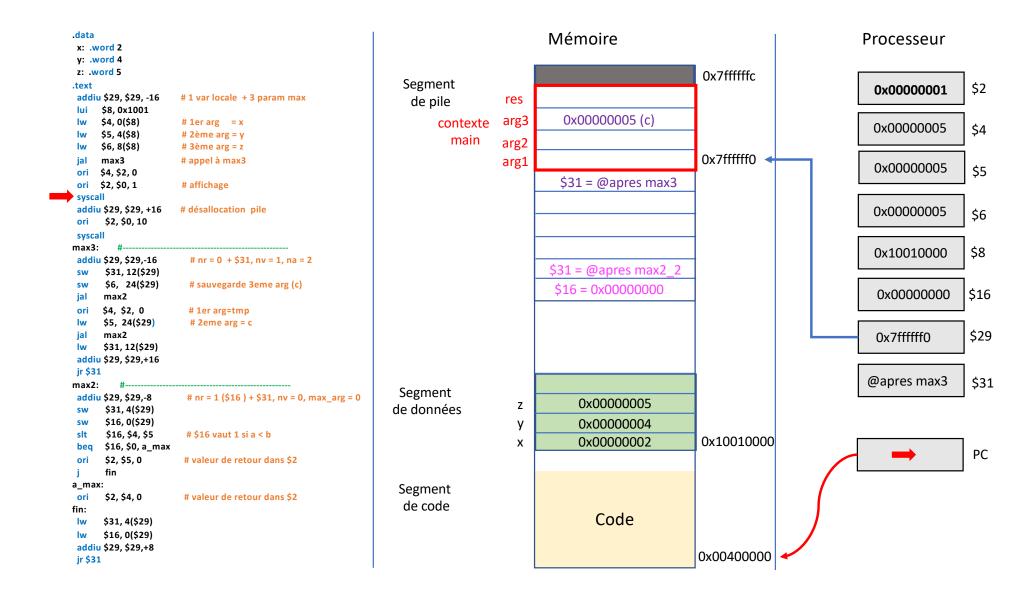


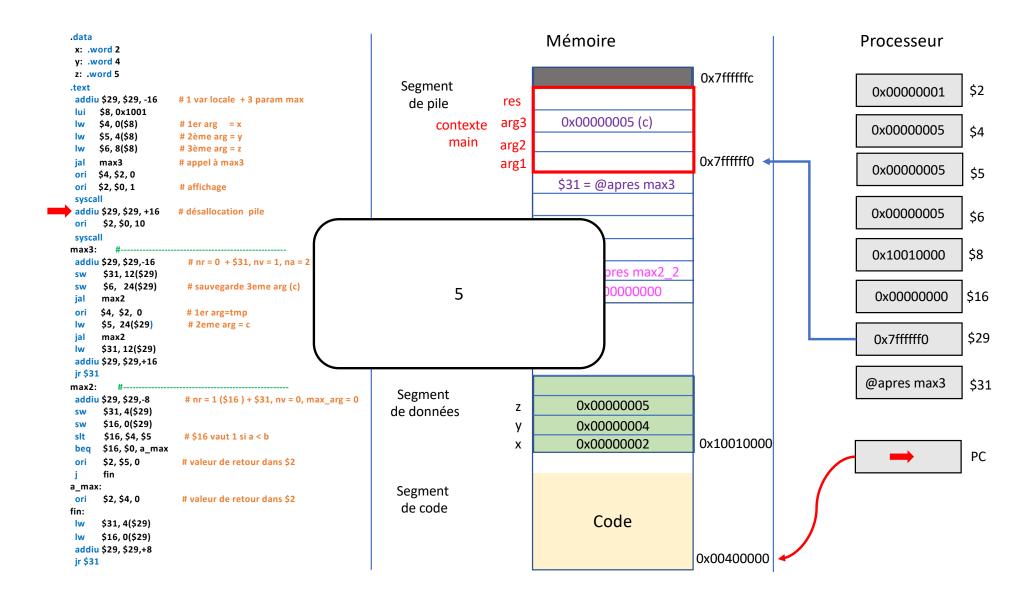


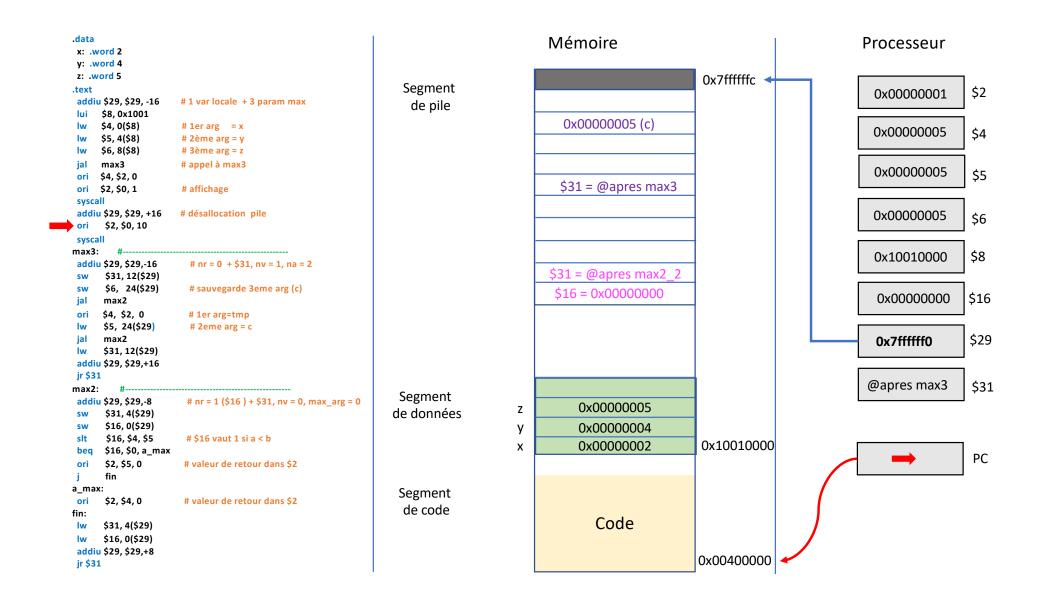


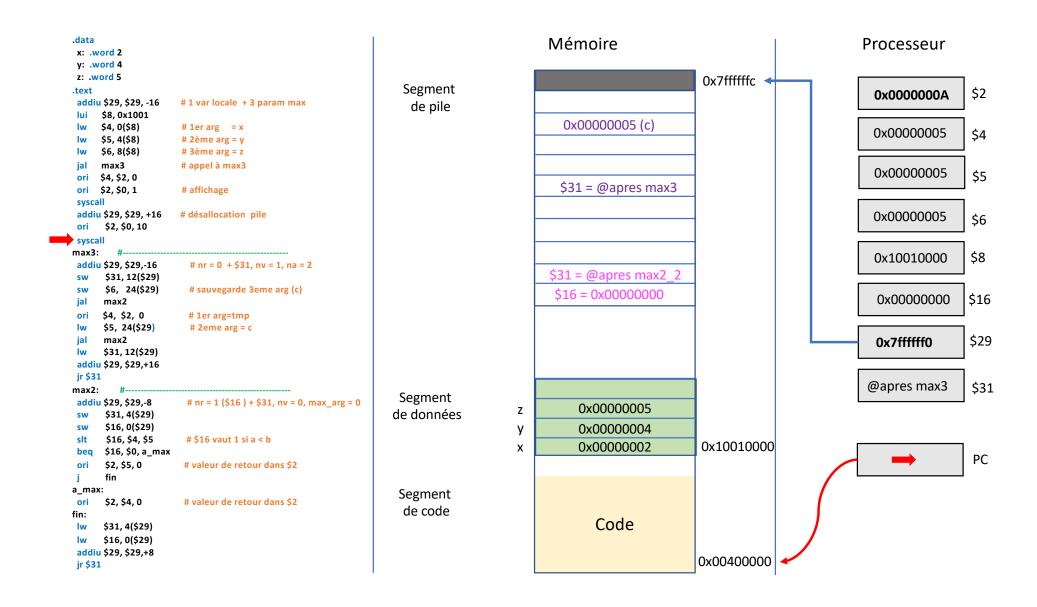


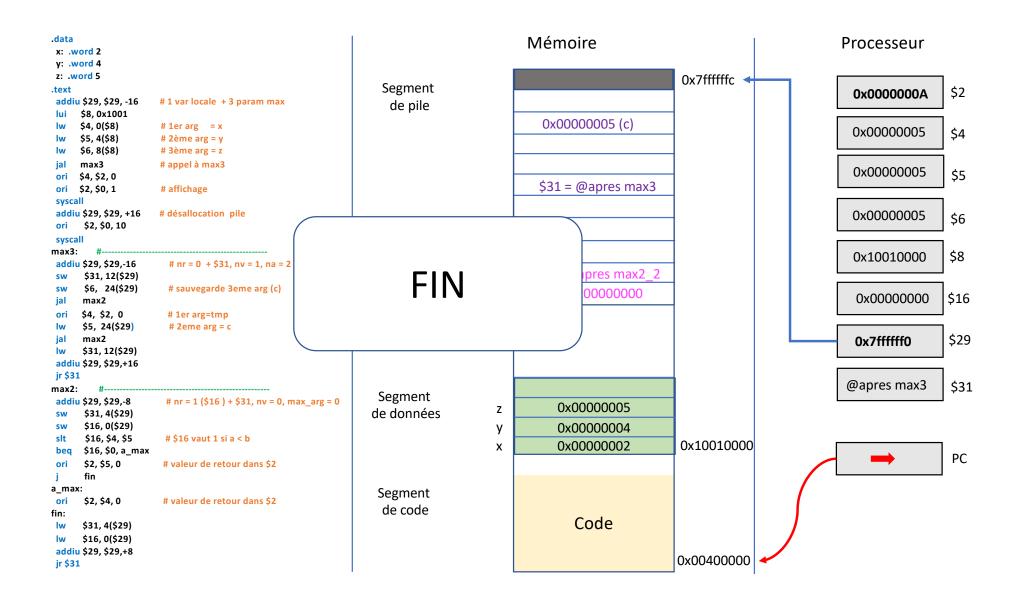












#### Élément d'une suite récursive

```
int n = 3;
int u_n(int n) {
  if (n == 0)
    return 42;
  else
    return 3 * u_n(n-1) + n;
}

void main() {
  int tmp = u_n(n);
  printf("%d",tmp);
  exit();
}
```

- La fonction u\_n s'appelle elle-même
- C'est un appel comme un autre, le problème de la terminaison est algorithmique et non au niveau assembleur
- Ici la récursion est non terminale

#### Code exemple: programme main

```
.data
n: .word 3
.text # main : 1 var local, 1 arg max
  addiu $29, $29, -8
  \# elem = u_n(n)
  lui $8, 0x1001
  lw $4, 0($8)
  jal u_n
  # printf("%d", tmp)
  ori $4, $2, 1
  ori $2, $0, 1
  syscall
  addiu $29, $29, 8
  ori $2, $0, 10
  syscall
```

#### Code exemple : fonction u\_n

```
u n: \# u n(n) = 42 si n=0 sinon 3*u n(n-1)+n
  addiu $29, $29, -8 \# nr=0 +$31, nv=0, na=1
     $31, 4($29)
  SW
  \$4, \$(\$29) # sauvegarde de n
  beg $4, $0, fin u0
  addiu $4, $4, -1 \# 1er arg = n - 1
  jal
      u_n
  ori $8, $0, 3
 mult \$2, \$8 # u n(n-1) *3
 mflo $2
  lw $8, 8($29) # relecture n
  addiu $2, $2, $8 \# u n(n-1) *3+n
       fin u
fin u0:
  ori
      $2, $0, 42 \# cas n = 0
fin u:
  lw $31, 4($29)
  addiu $29, $29, 8
  jr
       $31
```

```
int n = 3;
int u_n(int n) {
  if (n == 0)
    return 42;
  else
    return 3*u_n(n-1) +
        n;
}
```

- Appel de la fonction u\_n dans u\_n : respect des conventions d'appel, pas plus!
- Sauvegarde de l'argument dans son emplacement car \$4 est écrasé lors de l'appel récursif.

### Arbre d'appels

```
n = 3

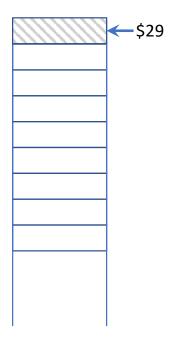
main -> u_n(3)

-> u_n(2)

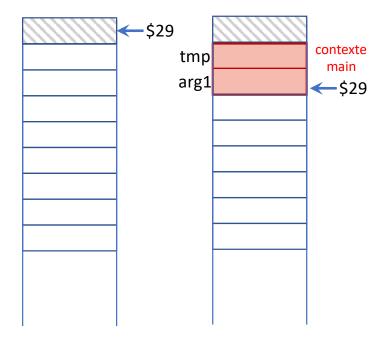
-> u_n(1)

-> u_n(0)
```

- Quand n vaut 3, il y a 3 appels récursifs.
- Chaque appel à u\_n alloue un contexte et sauvegarde son argument dans son emplacement qui se trouve dans le contexte de la fonction appelante.
- La pile contient tous les contextes lorsque l'on est dans l'appel terminal (u\_n (0)).

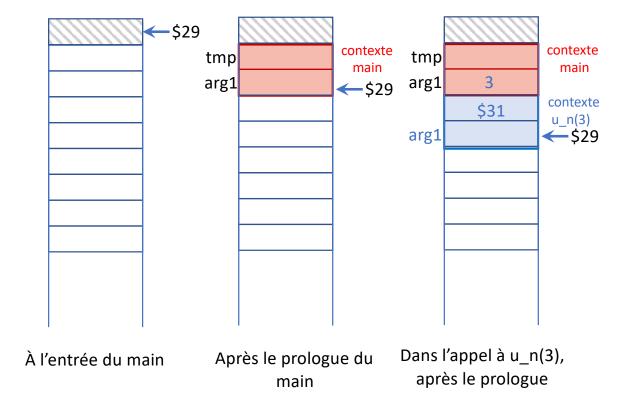


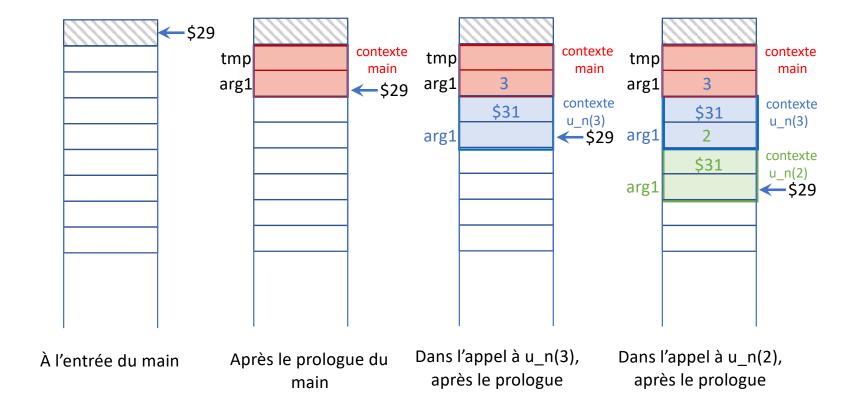
À l'entrée du main

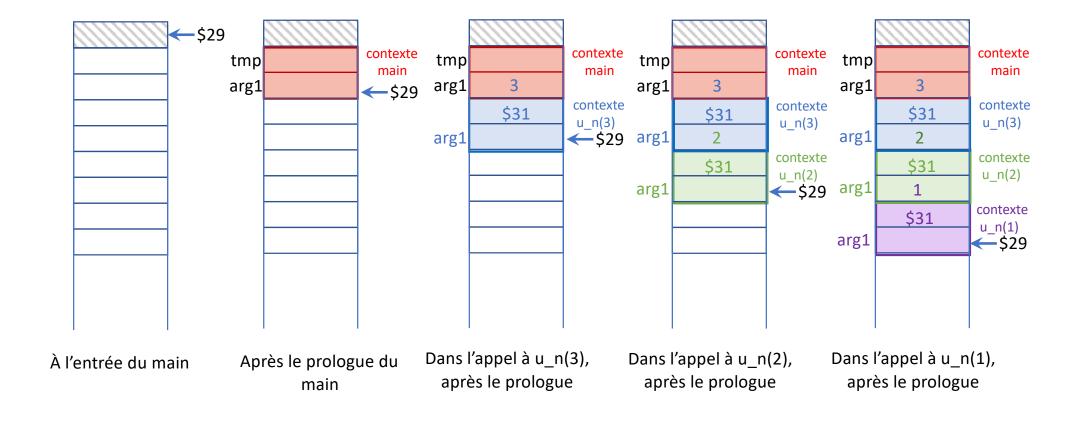


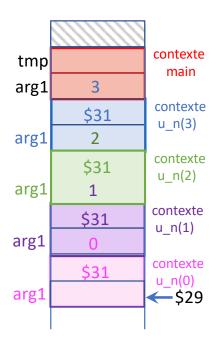
À l'entrée du main

Après le prologue du main

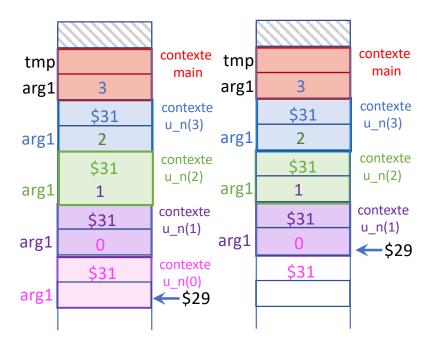




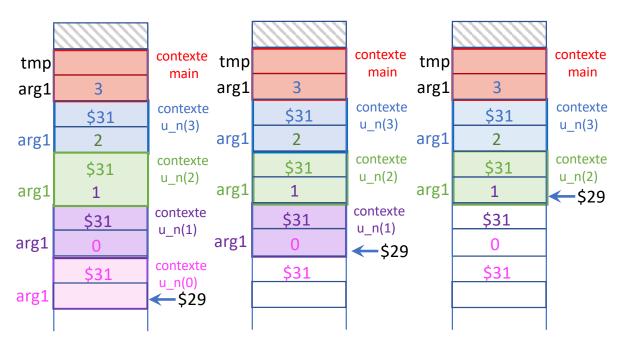




Dans l'appel à u\_n(0), après le prologue



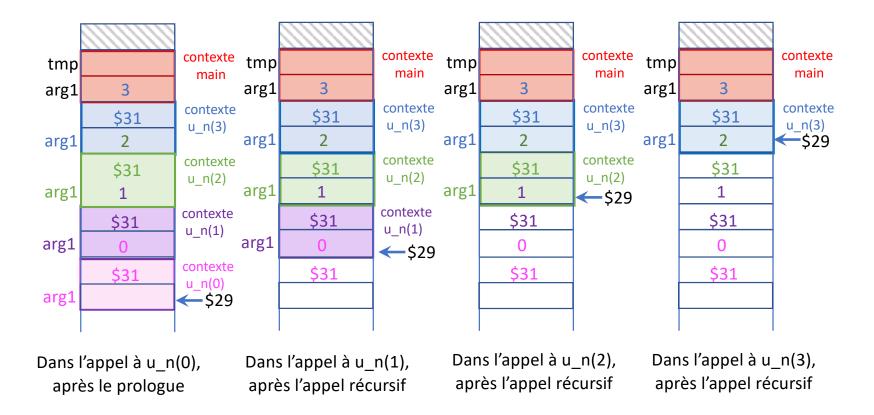
Dans l'appel à u\_n(0), après le prologue Dans l'appel à u\_n(1), après l'appel récursif



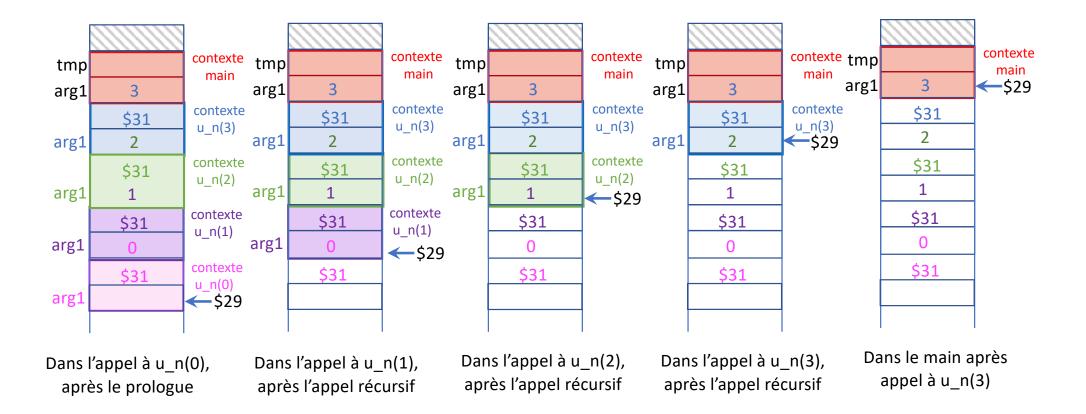
Dans l'appel à u\_n(0), après le prologue Dans l'appel à u\_n(1), après l'appel récursif

Dans l'appel à u\_n(2), après l'appel récursif

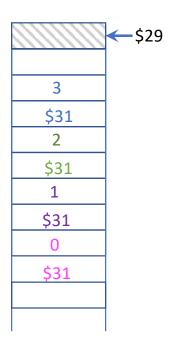
K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 22/34



K. Heydemann 2021/2022 22/34



K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 22/34



À la fin du main avant le exit()

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 22/34

#### Paramètres passés par valeur versus par adresse

```
int x = 2, y = 4, z = 5, tmp;
void main() {
 \max 2bis(x,y,\&tmp);
 max2bis(tmp, z, &tmp);
 printf("%d",tmp);
 exit();
void max2bis(int a, int b, int* res) {
 if (a < b)
   *res = b;
 else
   *res = a;
 return;
```

- La fonction max2bis a 3 paramètres et ne renvoie pas de valeur
- Le 3ème paramètre est une adresse
- Le deuxième appel a pour 1er argument la valeur de tmp et pour 3ème argument l'adresse de la variable globale tmp.

#### Code exemple : programme principal (début)

```
.data
 x: .word 2
 v: .word 4
 z: .word 5
tmp: .space
.t.ext.
 addiu $29, $29, -12 # 3 mots : 0 var locale, 3 arg max
 \# max2bis(x,y,&tmp)
 lui $8, 0x1001 # @x dans $8 \text{ non persistant}
 1w $4, 0($8) # 1er paramètre = x dans $4
 lw $5, 4($8)  # 2ème paramètre = y dans $5
 ori $6, $8, 12 # 3ème paramètre = &tmp dans $6
 jal max2bis # premier appel àmax2bis
 # max2bis(tmp,z,&tmp)
 lui $8, 0x1001 # $8 non persistant => rechargement de @x
 1w $4, 12($8) # 1er paramètre = tmp dans $4
 1w $5, 8($8) # 2ème paramètre = z dans $5
 ori $6, $8, 12 # 3ème paramètre = &tmp dans $6
 jal max2bis # second appel àmax2
```

## Code exemple : programme principal (fin)

```
# printf("%d",tmp)
lui $8, 0x1001  # $8 non persistant => rechargement de @x
lw $4, 12($8)  # lecture tmp en mémoire
ori $2, $0, 1  # affichage
syscall

# terminaison
addiu $29, $29, +12 # désallocation emplacements pile
ori $2, $0, 10
syscall
```

- C'est l'adresse de tmp qui est passée en 3ème paramètre, non sa valeur
- Pour le 2ème appel, la valeur de tmp est passée en 1er paramètre
- Au retour de chaque appel, il faut lire la valeur de tmp, modifiée par l'appel à max2bis (et recharger le contenu de \$8 avant) : après le premier pour la passer en paramètre au 2ème appel, après le 2ème appel pour l'afficher.
- On aurait pu utiliser \$16 au lieu de \$8 et éviter le rechargement car \$16 est persistant!

#### Code exemple: max2bis

```
max2bis:
 # proloque
 addiu $29, $29, -8 \# nr = 1 ($16) + $31, nv = 0, arg max = 0
 sw $31, 4($29)
 sw $16, 0($29)
 # corps de max2bis: $4 contient a, $5 contient b
 # $6 contient res qui désigne une adresse
 slt $16, $4, $5 # $16 vaut 1 si a < b
 beg $16, $0, a max2
 $5, 0($6) # *res = b
 i fin
a max2:
    $4, 0($6) # *res = a
 SW
fin:
 # epiloque
 lw $31, 4($29)
 lw $16, 0($29)
 addiu $29, $29, +8
 jr $31
```

- Notez les instructions d'écriture du résultat dans \*res.
- Le 3ème argument, dans \$6, contient une adresse, celle de la variable devant contenir le résultat

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 26/34

#### Variable locale paramètre par adresse

```
void main(){
 int x = 2, y = 4, z = 5, tmp;
 max2bis(x,y,&tmp);
 max2bis(tmp, z, &tmp);
 printf("%d",tmp);
 exit();
void max2bis(int a, int b, int* res){
 if (a < b)
   *res = b;
 else
   *res = a;
 return;
```

- Le 3ème argument des 2 appels est l'adresse de la variable locale tmp.
- Le deuxième appel a pour 1er argument la valeur de tmp.

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 27/34

#### Code exemple : programme principal (début)

```
.data
.text
 addiu $29, $29, -28 # 7 mots : 4 var locales + 3 arg max
 # x optimisée dans $16, y dans $17, z dans $18
 # tmp se trouve a $29+24
 ori $16, $0, 2
 ori $17, $0, 4
 ori $18, $0, 5
 \# max2bis(x,y,&tmp)
 ori $4, $16, 0  # 1er paramètre = x dans $4
 ori $5, $17, 0  # 2ème paramètre = y dans $5
 addiu $6, $29, 24 # 3ème paramètre = &tmp dans $6
 ial max2bis
                       # premier appel àmax2bis
 # max2bis(tmp,z,&tmp)
 1w $4, 24($29) # 1er paramètre = tmp dans $4
 ori $5, $18, 0  # 2ème paramètre = z dans $5
 addiu $6, $29, 24 # 3ème paramètre = &tmp dans $6
 jal max2bis # second appel àmax2
```

## Code exemple : programme principal (fin)

```
# printf("%d",tmp)
lw $4, 24($29) # lecture tmp
ori $2, $0, 1 # affichage
syscall

# terminaison
addiu $29, $29, +28 # désallocation emplacements pile?;
ori $2, $0, 10
syscall
```

- L'adresse de tmp est relative au pointeur de pile \$29.
- Le code est très proche de la version précédente, il faut juste adapter l'adresse de la variable.
- Bien sur si tmp était lue avant d'être écrite, il aurait fallu écrire sa valeur dans son emplacement sur la pile : l'optimisation en registre s'arrête lors de manipulation de valeur des variables locales via la pile.

#### Pour aller plus loin...

```
int count_char(char c) {
 int cpt = 0;
 int i = 0;
 char ch[20];
 scanf("%s", ch);
 while (ch[i] ! = 0) {
   if (ch[i] == c)
     cpt++;
 return cpt;
void main(){
 printf("%d", count_char('a'));
 exit();
```

- La fonction count\_char lit une chaine au clavier qu'elle stocke dans sa variable locale.
- Que se passe-t-il si la chaine entrée fait plus de 20 caractères?

#### Récursion terminale

```
int n = 3;
int u n(int n) {
 if (n == 0)
   return 42;
 else
   return 3*u n(n-1) + 4;
int u term(int n) {
 return u nterm(n, 42);
int u_nterm(int n, int u) {
 if (n == 0)
   return u;
 else
   return u term (n-1, 3*u + 4);
void main(){
 printf("%d", u_n(n));
 printf("%d", u_term(n));
 exit();
```

- La suite  $u_n$  est :  $u_0$  vaut 42 et  $u_n + 1 = 3 * u_n + 4$ .
- Version recursive terminale possible via la fonction u\_term qui appelle u\_nterm avec la valeur de l'élément au rang 0
- La fonction u\_nterm s'appelle elle-même, mais son résultat est celui de l'appel récursif (cas récursif), la récursion est récursive terminale.
- Ca change quoi en assembleur?

#### Fonction u\_nterm

```
u_nterm: \# u_nterm(n,t) = t si n = 0 sinon u_nterm(n-1, 3*t+4)
  addiu $29, $29, -12 \# na = 2 + nv = 0 + nr = 0 + $31
  sw $31, 8($29)
  beg $4, $0, fin_u_nterm0
  addiu $4, $4, -1 # n - 1
  ori $6, $0, 3
 mult $5, $6 # 3*t
 mflo $5
  addiu $5, $5, 4 # 3*t+ 4
  jal u_nterm \# u_nterm(n-1, 3*t+4)
  fin_u_nterm
fin u nterm0: \# cas n = 0
  or $2, $0, $5
fin u nterm:
  lw $31, 8($29)
  addiu $29, $29, 12
  ir $31
```

- La fonction u\_nterm doit bien allouer son contexte et attendre la fin de l'appel récursif pour le désallouer et retourner à la fonction appelante... Ca ne change rien ici (le contexte est même plus gros!).
- Il faut "optimiser" si on veut gagner l'empilement des contextes : la fonction u\_nterm n'a plus besoin de son contexte, et la fonction appelée (la même) a besoin exactement des mêmes emplacements, on peut le réutiliser!

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 32/34

#### Fonction u\_nterm optimisée

- La fonction u\_term\_opt ne fait plus d'appel via jal, mais saute au début de la fonction en ayant changé les paramètres... cela devient une boucle!
- Ici plus de contexte du tout (pas de variable locale, ni sauvegarde de registre autre que \$31), c'est possible avec un contexte en "bouclant" après le prologue et en le désallouant lorsque n vaut/atteint 0.
- Cette optimisation est réalisée par les compilateurs (elle s'appelle tail call optimisation qui optimise aussi les fonctions "feuilles").

#### Ce qu'on a vu

#### Fonctions et appels de fonction en assembleur

- Rappel des conventions d'appel
- Ensemble d'exemples avec des fonctions imbriquées et des fonctions récursives
- Passage de paramètre par adresse
- La semaine prochaine : 3ème partie du cours avec Franck Wajsbürt!

K. Heydemann LU3IN029 : cours 8 2021/2022 34/34