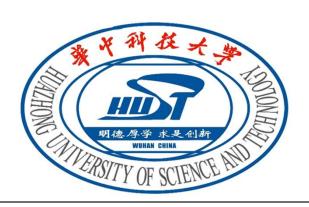
微机原理与接口技术

子程序原理

华中科技大学 左冬红



主、子程序

程序是完成某个任务的指令序列

调用、被调用关系

```
int sum(int a,int b);
int diff(int a,int b);
float exp(int base,int power);
```

```
int main()
     int a=2;
     int b=4;
     float c;
     c=\exp(a,b);
     return 0;
```

```
嵌套调用子程序
```

主程序

float exp(int a,int b) int base[2]; base[0]=sum(a,b); base[1]=diff(a,b); return (base[0]*base[0])+(base[1]*base[1]);

子程序 主程序

int sum(int a,int b) return a+b;

int diff(int a,int b) return a-b;

子程序

主、子程序执行过程

```
float exp(int a,int b)
{     int base[2];
     base[0]=sum(a,b);
     base[1]=diff(a,b);
     return (base[0]*base[0])+(base[1]*base[1]);
}
```

```
int sum(int a,int b)
{    return a+b;
}
```

```
int diff(int a,int b)
{    return a-b;
}
```

程序执行过程中需跳转入子程序或从子程序跳转回

程序执行过程中需传参数给子程序或从子程序传回结果

计算机硬件如何实现这些功能?

主、子程序执行过程

```
int main()
{ int a=2;
 int b=4;
 float c;
 c=exp(a,b);
 return 0;
}
```

```
float exp(int a,int b)
{    int base[2];
    base[0]=sum(a,b);
    base[1]=diff(a,b);
    return (base[0]*base[0])+(base[1]*base[1]);
}
```

```
int sum(int a,int b)
{    return a+b;
}
```

```
int diff(int a,int b)
{    return a-b;
}
```

转入子程序

子程序名称与调用名称一致

子程序名称即标号

无条件跳转指令

从子程序转回

返回到下一条语句

如何知道下一条语句地址?

转入子程序前保存PC的值

转入子程序前,PC自动指向下一条语句

转入子程序后, PC指向子程序下一条语句

主、子程序转返指令

指令格式

指令功能

转入子程序

jal Label

保存PC的值到\$ra,并跳转到Label

从子程序转回

jr \$ra

将\$ra的值赋给PC

一般格式

jr \$Rs

间接跳转

主、子程序参数传递

\$2~\$3	\$v0~\$v1	函数调用返回值(values for results and expression evaluation)
\$4-\$7	\$a0 - \$a3	函数调用参数(arguments)

C编译器按照参数定义顺序依序使用寄存器

\$8-\$15	\$t0-\$t7	临时寄存器(temporary)
\$16-\$23	\$s0-\$s7	存储寄存器(saved), C语言中定义的变量可以保存在这些寄存器中。同
		时这些寄存器也可以保存存储单元的起始地址 (基地址)
\$24-\$25	\$t8-\$t9	临时寄存器(temporary)

若寄存器数目不够,使用存储器传递参数

存储器只能使用地址寻址,参数传递仅在调用和返回时发生,存储地址无需事先分配,因此动态分配存储空间

主、子程序MIPS汇编指令实现示例

```
主程序
float exp(int a,int b)
                                                                jal sum
   int base[2];
                                                                sw $v0,0($s0)
   base[0] = sum(a,b);
   base[1]=diff(a,b);
                                                                jal diff
   return (base[0]*base[0])+(base[1]*base[1]);
                                                                sw $v0,4($s0)
                                          子程序
                                                              add $t0,$a0,$a1
 int sum(int a,int b)
    return a+b;
                                                              add $v0,$t0,$0
                                                              jr $ra
                                                              sub $t0,$a0,$a1
 int diff(int a,int b)
    return a-b;
                                                              add $v0,$t0,$0
```

主、子程序MIPS汇编指令实现示例

可行吗?

子程序嵌套调 用时,\$a0,\$a1 值发生变化

子程序嵌套调 用时,\$ra值发 生变化

主、子程序公用寄存器

子程序中先保存,然后才能使用

保存在栈中

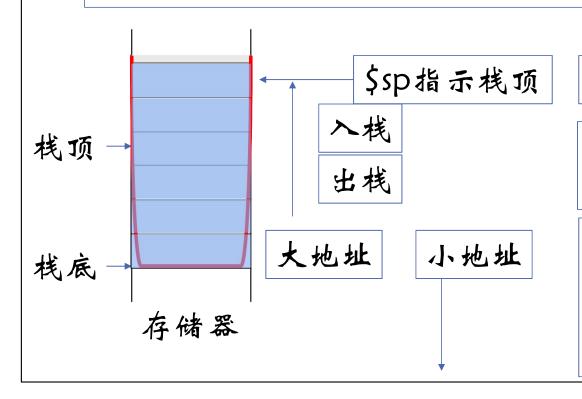
\$16-\$23	\$s0-\$s7	存储寄存器(saved), C语言中定义的变量可以保存在这些寄存器中。同
		时这些寄存器也可以保存存储单元的起始地址 (基地址)

\$2~\$3	\$v0~\$v1	函数调用返回值(values for results and expression evaluation)
\$4-\$7	\$a0 - \$a3	函数调用参数(arguments)

\$30	\$fp	帧指针(frame pointer)
\$31	\$ra	返回地址(return address)

主、子程序动态存储空间——栈

栈:存储器中开辟的一片数据存储区,一端固定,另一端活动,且只允许数据从活动端进出,先进后出

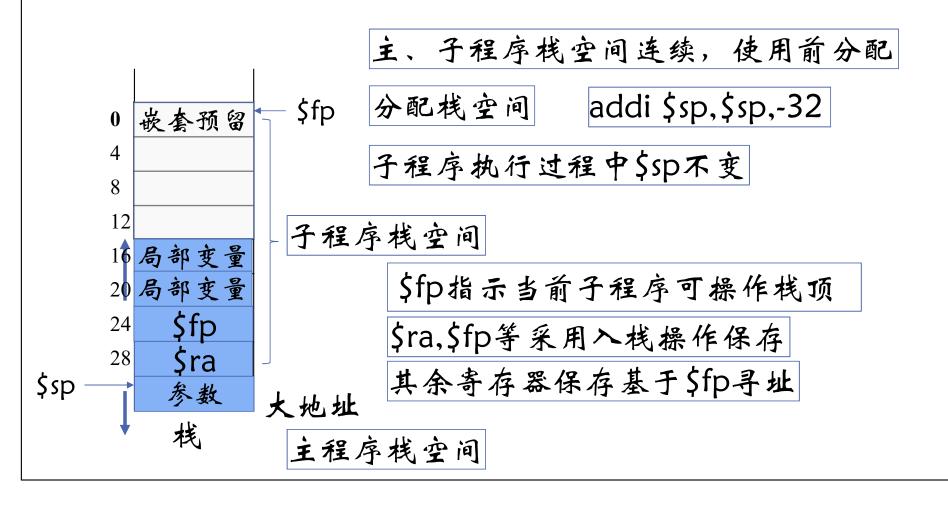


栈中数据地址基于\$sp、\$fp寻址

微处理器有专门栈操作指令,则 寄存器\$sp隐含在栈操作指令中

微处理器无专门栈操作指令,如MIPS微处理器,寄存器\$sp需显式指出,栈中数据访问指令仍为lw,sw

MIPS C编译器子程序嵌套调用栈管理规则





```
float exp(int a,int b)
    int base[2];
    base[0]=sum(a-1,b+1);
    base[1]=diff(a-2,b+3);
    return (a*base[0]*base[0])+(b*base[1]*base[1]);
                                    √ $fp
                                     4
                                     8
                                     12
                          base[0]
                                     16
                          base[1]
                                     20
                          $fp
                                     24
                          $31($ra)
                                     28
```

\$4(\$a0)

\$5(\$a1)

32

36

大地址

\$sp

⇒ exp: addi \$sp,\$sp,-32 sw \$31,28(\$sp) \$fp,24(\$sp) add \$fp,\$sp,\$0 \$4,32(\$fp) \$5,36(\$fp) SW\$2,32(\$fp) addi \$3,\$2,-1 lw \$2,36(\$fp) addi \$2,\$2,1 add \$5,\$2,\$0 add \$4,\$3,\$0 jal sum sw \$2,16(\$fp) lw \$2,32(\$fp) addi \$3,\$2,-2 lw \$2,36(\$fp) addi \$2,\$2,3 add \$5,\$2,\$0 add \$4,\$3,\$0 ial diff \$2,20(\$fp)

\$3,16(\$fp) \$2,32(\$fp) mul \$3,\$3,\$2 lw \$2,16(\$fp) mul \$3,\$3,\$2 \$4,20(\$fp \$2,36(\$fp) mul \$4,\$4,\$2 \$2,20(\$fp) mul \$2,\$4,\$2 addu \$2,\$3,\$2 add \$sp,\$fp,\$0 \$31,28(\$sp) \$fp,24(\$sp) lw addiu \$sp,\$sp,32 \$31 jr

小结

http://reliant.colab.duke.edu/c2mips/

- •主、子程序互转指令
- •参数传递
 - 寄存器
- •栈
 - •栈顶\$sp,数据先进后出,入、出必须配对
- •公用寄存器栈保存
- •GCC编译器栈管理规则、寄存器使用规则