汇编作业讲解3

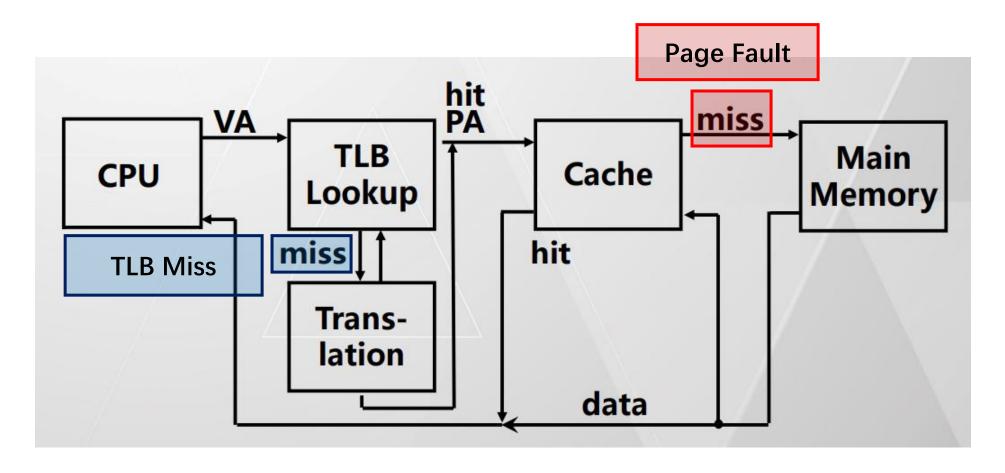
杨乐 2021.9

1 TLB工作原理

- MMU使用页表将虚拟地址转换为物理地址。
- TLB则通过缓存的方式来加速这一转换的过程。

- Page Fault异常:该页不在内存当中
- 如何解决: 将该页存放到内存中
- TLB Miss异常: 某虚拟地址在TLB中不存在匹配项
- •如何解决:通过页表查询,随后将该项填入TLB

1 TLB工作原理 cont



2 SwapContext上下文切换

使用空间: 14*8=112B r10/r11/rax调用者保存

- (1) 保存当前上下文: 普通寄存器, rbp, rsp, rip
- (2) 恢复至新的上下文: 普通寄存器, rbp, rsp, rip

rbp ... rsp 返回地址=rip movq (%rsp), %rcx ①
保 movq %rcx, oRIP(%rdi)
存 leaq 8(%rsp), %rcx ②
movq %rcx, oRSP(%rdi)

保存rsp

保存返回地址

恢 movq oRSP(%rsi), %rsp movq oRIP(%rsi), %rcx ③ pushq %rcx

Push 返回地址 Rsp-=8

- 3、有如下的 C 代码及其对应的 X86-64 汇编代码,请问
 - (1) 局部变量 result 如何存储? 存在rdx中
 - (2) i 如何存储? 存在edi中
- (3) EXPR1、EXPR2、EXPR3、EXPR4、EXPR5 分别是? 请用常数或者 C 程序中的变量表示。

```
long int puzzle(int a, int b)
{
  int i; i=a; i>0; i-=b
  long int result = EXPR1; result=rdx=b
  for (i = EXPR2; i > EXPR3; i -= EXPR4)
  result *= EXPR5; result*=i
  return result; result=rdx
}
```

```
puzzle:
movslq %esi,%rdx
                       rdx = b
jmp .L60
.L61:
movslq %edi,%rax
                       rax |= a
subl %esi, %edi
imulq %rax, %rdxrdx *= rax(a)
.L60:
testl %edi, %edi
               if a>0 goto L61
jg .L61
movq %rdx, %rax
                    return rdx
 ret
```

4 MIPS指令

假设存在如下的完成计数任务的 mips32 汇编代码(左侧框图内),被两个同时运行的任务调用,且这两个任务代码中的地址 65540(\$4)指向同一个物理内存地址,为确保代码能够正确的实现程序语义,需要替换原始代码中的两条指令,如何替换? 此外,汇编器将现有的左侧代码转换为了右侧框图内的等价指令,请填空。

(1) 替换指令

将lw替换为ll 将sw替换为sc 在多线程程序中,为了实现对共享变量的互斥访问,一般需要一个 TestAndSet的原子操作。在MIPS中,是通过特殊的Load/Store指令: LL (Load Linked,链接加载)以及SC(Store Conditional,条件存储)这 一指令对完成的。

(2) 转换指令

lw \$2, 65540(\$4)

R[2] = R[R[4] + 65540]

addu \$1, <u>\$1</u>, <u>\$4</u>

R[1] = 65536*1

R[1] = R[1] + R[4]

$$R[2] = R[R[1] + 4]$$

5 union

```
union {
  fp16 f;
  short s;
}
```

浮点数: 求最大规格化数 (符号1位, exp5位, frac10位)

整数: 求对应整数

fp16 f

0 | 1 1 1 1 0

1 1 1 1 1 1 1 1 1

符号位 正

exp位: 最大 且为规格化 Frac位 全部为1

$$f = 2^{(30 - 15)} * (2^1 - 2^{-10}) = 65504$$

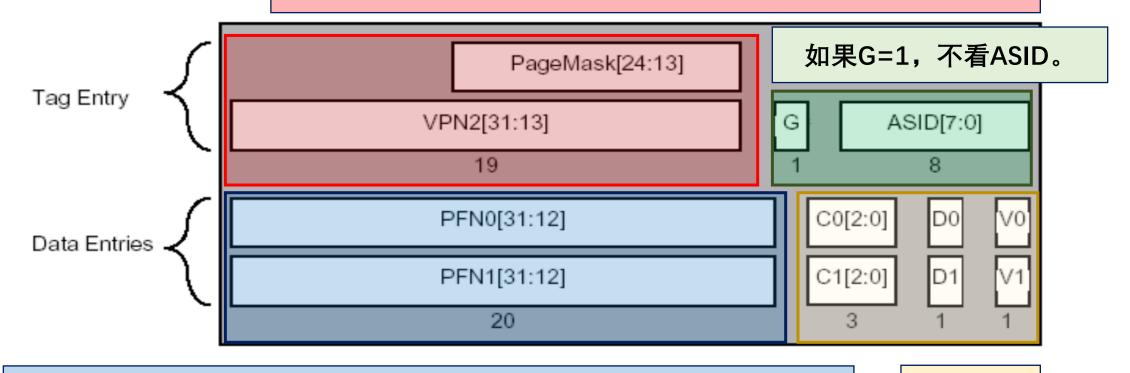
short s

0 | 1 1 1 1 0 | 1 1 1 1 1 1 1 1 1

s = 31743

6 虚拟地址到物理地址

看page size。如果page size是4K(12位),则看31-13; 如果page size是16M(24位),则看31-25。



看tag的最低位来选择哪一路。如果page size是4K,则看第12位; 如果page size是16M,则看第24位。

标志位

6 虚拟地址到物理地址 cont

0x 8E2AE 320

0x12

写

Page size = 4K, offset=12位

0x8E2AE = 1000 1110 0010 1010 1110

VPN = $1000 \ 1110 \ 0010 \ 1010 \ 111 = 0x47157$; Way = 0

	VPN2	G	ASID	PFN0	PFN1	D0/D1	V0/V1
1	0x47157(二进制为	0	0x12	0x12345	0x12340	0/0	1/1
	100 0111 0001 0101 0111)						
2	0x47157(二进制为	0	0x13	0x22346	0x22340	1/1	1/1
	100 0111 0001 0101 0111)						

看ASID选JTLB[1], Way=0: PFN0 = 0x12345, D0 = 0, V0 = 1

物理地址 = 0x12345 320; 但需要看标志位

V=0直接无效; D=0写无效; 其余有效