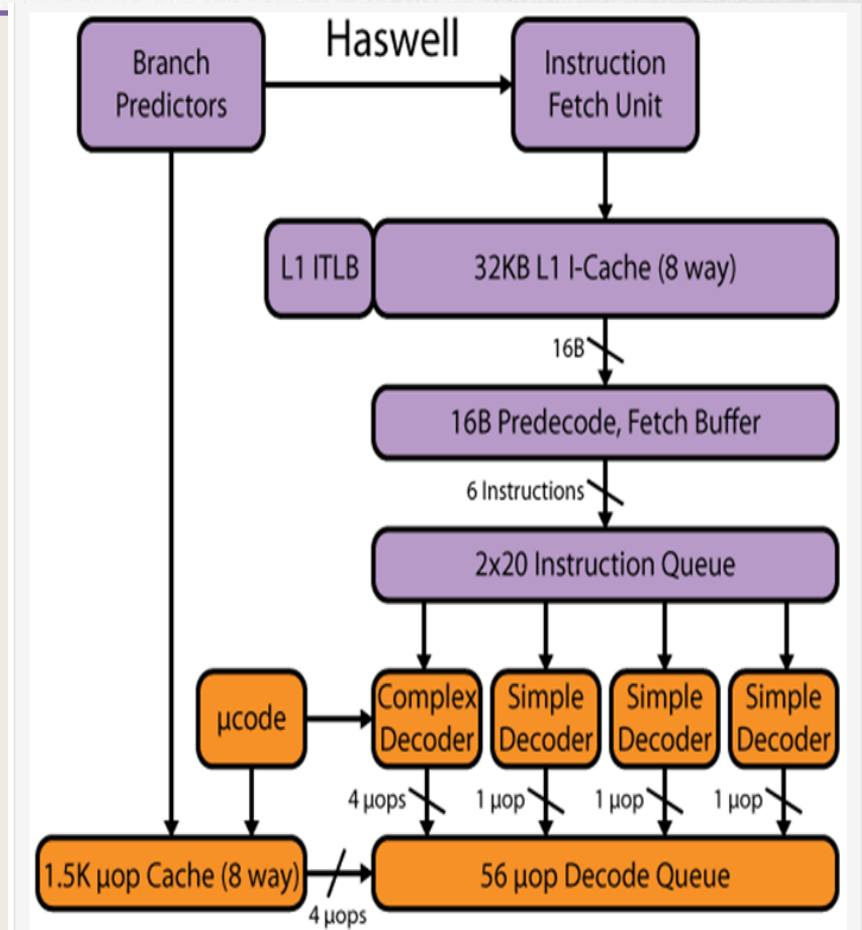


# 深入理解CPU的读写及优化

系统运维部—彦军

# CPU前端 (In order pipeline)

- 1) 分支预测
- 2) 前端取指
- 3) 预解码
- 4) 预解码队列  
(得到稳定的代码流)



# x86 CPU decode

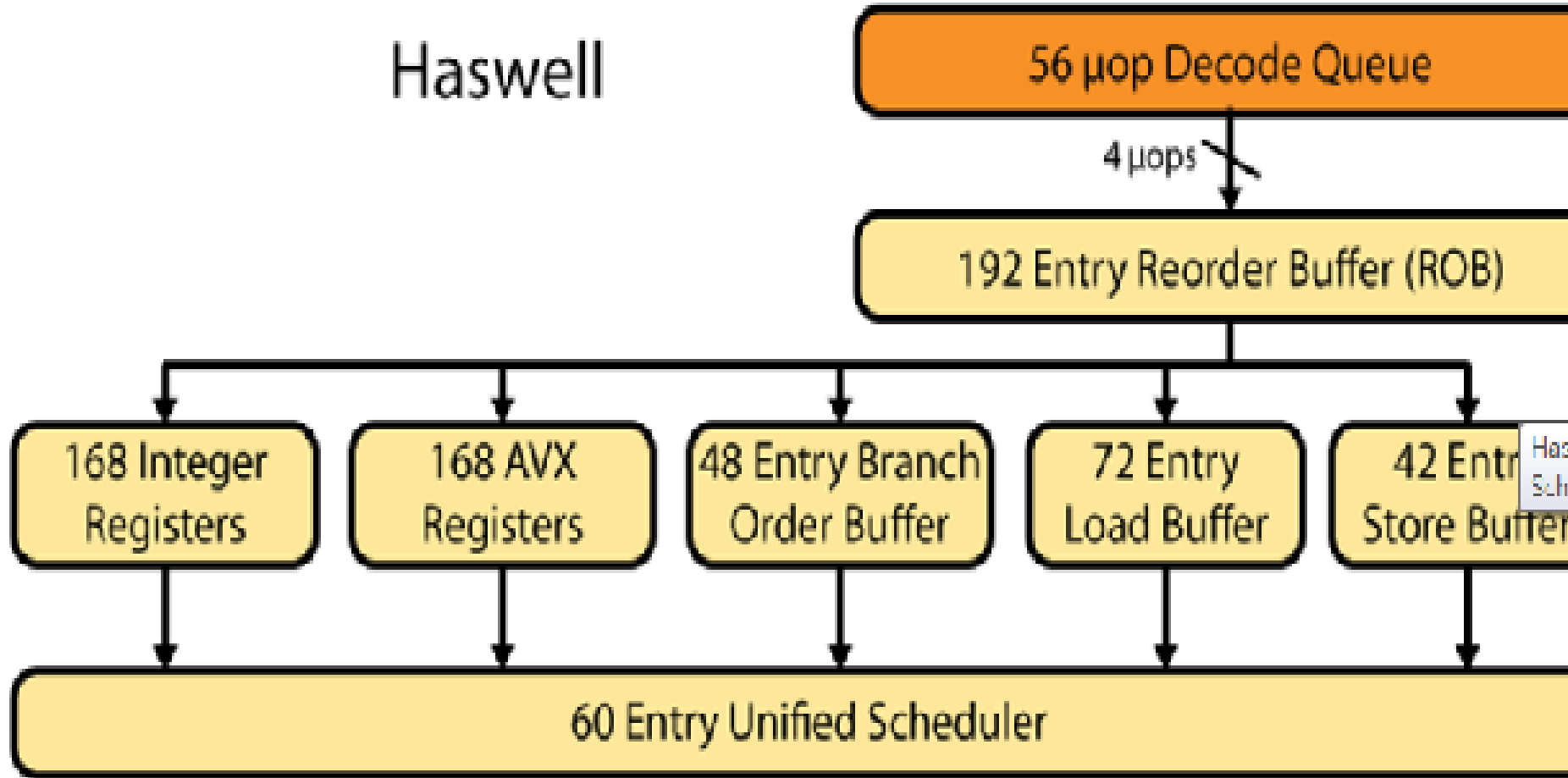
- 4-1-1-1 rules, micro fusion & macro fusion, MS-Rom(>4 micro ops)
- Optimization rule
- a) avoid multiple micro ops if front-end or instruction cache miss or branch prediction is not bottle neck
- b) static arrange pipeline to avoid 4-4-1-1-1-1 => 4-1-1-4-1-1
- c) take full advantage of macro fusion
- d) take use of L0 cache & decode queue ASP

# x86 CPU Rename & allocation

- ✓ 去掉 指令错误依赖(但是需要认为避免部分寄存器读写)
- ✓ 分配相应的资源到每条指令.
- ✓  $N^2 - N$  强烈约束着每的周期吐出的指令条数

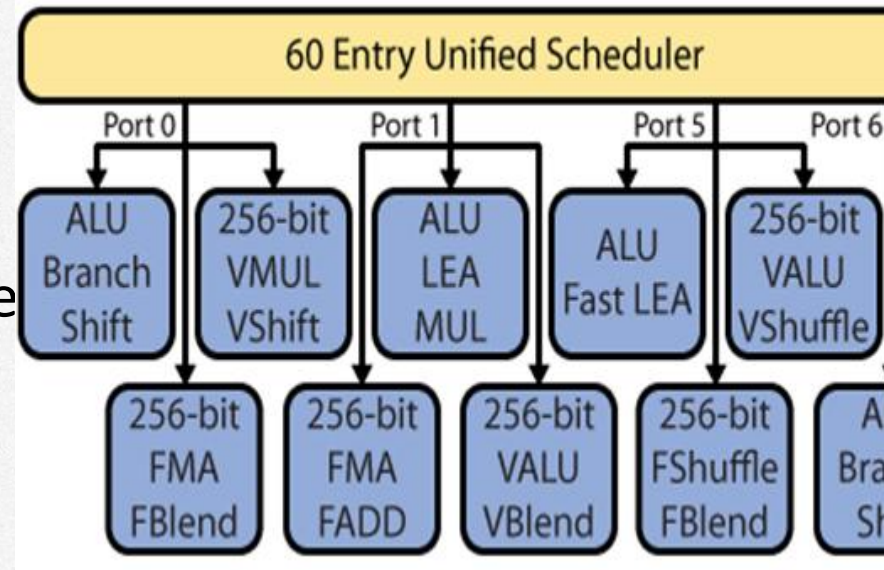
# x86 CPU Scheduler(continue)

Haswell



# X86 Execution Unit

- ✓ Avoid crossing domain(integer, SIMD integer and FP (both scalar and SIMD))
- ✓ Avoid Commit conflicts
- ✓ Avoid resource pipeline compete
- ✓ Avoid memory false dependence



# memory intensifies aligned cases



memcpy-avx2.S

# memcpy

## 内存错误依赖

拷贝32个字节

1. Movq (%rsi), %rax
2. movq %rax, (%rdi)
3. movq 8(%rsi), %rax
4. movq %rax, 8(%rdi)

1. movq 8(%rsi), %rax
2. movq %rax, 8(%rdi)
3. movq (%rsi), %rax
4. movq %rax, (%rdi)

假设rsi 为 0xf004, rdi 为 0xe008

指令 2 write 0xe008~0xe010

指令 3 read 0xf00c~ 0xf014,

如果 %rsi 和 rdi 在一个物理页面  
会产生真正的依赖关系

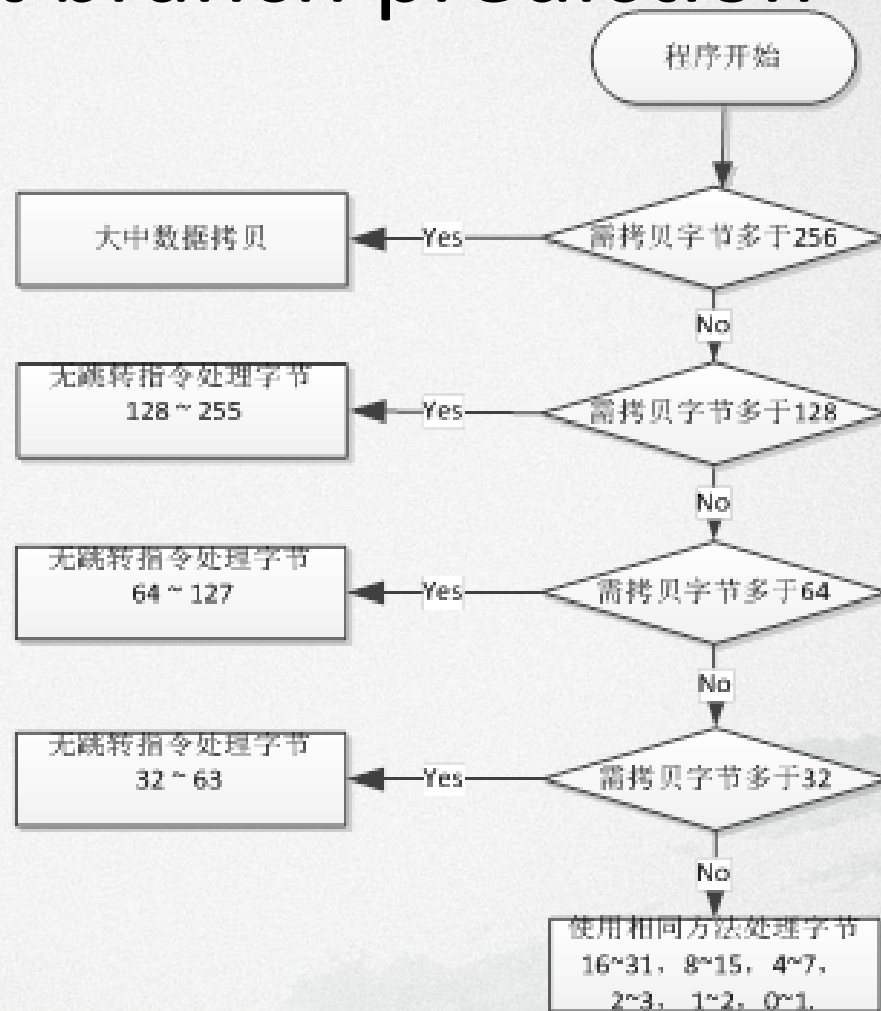
调整之后

指令 2 write 0xe010~0xe018

指令 3 read 0xf004~0xf00c



# memcpy intensifies correct branch prediction



# memcpy intensifies (small size) correct branch prediction

拷贝数据从32到64个字节

\*比较需拷贝字节长度是否大于

\*如果需拷贝字节长度小于32则离开下面将拷贝介于32~63个字节

\*拷贝源地址(rsi) 16个字节到寄存器 xmm0

\*拷贝源地址 (rsi +16) 16个字节到寄存器 xmm1

\*拷贝源地址 (rsi +rdx - 32) 16个字节到寄存器 xmm2

\*拷贝源地址 (rsi +rdx - 16) 16个字节到寄存器 xmm3

\*拷贝寄存器xmm0数据拷贝到目的地址 (rdi)

\*拷贝寄存器xmm1数据拷贝到目的地址 (rdi + 16)

\*拷贝寄存器xmm2数据拷贝到目的地址 (rdi + rdx - 32)

\*拷贝寄存器xmm3数据拷贝到目的地址 (rdi + rdx - 16)

\*返回

# memcpy intensifies (middle size)

## correct branch prediction

代码如下（rsi 是源地址，rdx为需要拷贝的字节数 小于128）：

通过提前拷贝尾部128字节，当循环结束，不再需要进行任何处理，避免跳转指令的引入工作：举例说明

```
vmovups -0x80(%rsi, %rdx), %xmm0
```

```
...
```

```
vmovups -0x10(%rsi, %rdx), %xmm7
```

```
Vmovups %xmm0, -0x80(%rdi, %rdx)
```

```
...
```

```
Vmovups %xmm7, -0x10(%rdi, %rdx)
```

Loop:

Copy 128 byte

```
Sub 0x80, %rdx
```

```
Jae L(Loop)
```

```
ret
```

# memcpy intensifies (large size) correct branch prediction

- 1) Rep movsb /\*intel fast instruction \*/
- 2) non-temporary instruction

随机测试表明 跳转指令错误率减少 20%， CPU2006 403.gcc 告诉我们性能提升 24%，

3) 根据我们的测试和优化，二篇优化跳转预测的专利将会在本月提交,其中一篇已经录入