به نام خدا



معماري كامپيوتر

پروژهٔ پایانی _ بخش دوم _ شبیهسازی gem5

دانشکدهٔ مهندسی کامپیوتر دانشگاه صنعتی شریف

استاد: جناب آقای دکتر اسدی

نام، نام خانوادگی و شمارهٔ دانشجویی اعضای گروه: سپهر پورقناد ـ ۹۷۱۰۱۳۵۹ سیدمحمدصادق کشاورزی ـ ۹۷۱۰۶۲۴۹ امیرمهدی نامجو ـ ۹۷۱۰۷۲۱۲

۱ بررسی دستورات

الگوریتم SHA-256 دارای دو دسته از دستورات است که به صورت دستورات رایج ISA نیست. در واقع این دستورات ترکیبی از چند دستور رایج ISA هستند که مقادیر محاسبه شدهٔ میانی دوباره استفاده نمی شوند. اگر هر کدام از این دستورات را بتوان در مدت زمان یک دستور رایج ISA انجام داد، سرعت اجرای برنامه سریع تر می شود. این دو دسته به صورت زیر هستند:

```
s0 := (w[i-15] rightrotate 7) xor (w[i-15] rightrotate 18) xor (w[i-15] rightshift 3) s1 := (w[i-2] rightrotate 17) xor (w[i-2] rightrotate 19) xor (w[i-2] rightshift 10) w[i] := w[i-16] + s0 + w[i-7] + s1 S1 := (e \ rightrotate \ 6) \ xor \ (e \ rightrotate \ 11) \ xor \ (e \ rightrotate \ 25) ch := (e \ and \ f) \ xor \ ((not \ e) \ and \ g) temp1 := h + S1 + ch + k[i] + w[i] <math display="block">S0 := (a \ rightrotate \ 2) \ xor \ (a \ rightrotate \ 13) \ xor \ (a \ rightrotate \ 22) maj := (a \ and \ b) \ xor \ (a \ and \ c) \ xor \ (b \ and \ c)
```

هر کدام از دستورات بالا گزینه ای برای اضافه کردن به ISA است. ما در اینجا دستور $a=(b\ \&\ c)^{(b)}$ (~b & d)

۲ اضافه کردن دستور

فايل src/arch/x86/isa/decoder/two_byte_opcodes.isa:

```
0x56: mynewop({{
     Rax = PseudoInst::mynewop(xc->tcBase(), Rdi, Rsi, Rdx);
}}, IsNonSpeculative);
```

فایل src/sim/pseudo_inst.cc:

```
uint64_t
mynewop(ThreadContext *tc, uint64_t arg1, uint64_t arg2, uint64_t arg3)
{
          quiesceCycles(tc, 100);
          return (((arg1) & (arg2)) ^ (~(arg1) & (arg3)));
}
```

که تأخیر اجرای دستور را (بر حسب تعداد چرخهٔ ساعت) به عنوان ورودی به دستور quiesceCycle می دهیم (که در مثال بالا برابر ۱۰۰ چرخهٔ ساعت است).

۳ تأخیر زیر را برای این دستور در نظر میگیریم:

- ١. ١ چرخهٔ ساعت: كه حالت ايدهآل است.
- ۲۰ . ۲ چرخهٔ ساعت: که برابر تعداد چرخهٔ لازم برای اجرای این دستور در پردازندهٔ multicycle آموزشداده شده در درس است (با فرض موجود بودن متغیرها در ثباتها).
- ۳. ۱۰۰ چرخهٔ ساعت: که تخمینی برای حد بالای تعداد چرخهٔ لازم برای اجرای این دستور در پردازندهٔ ۸۰۸۶ است (با فرض موجود بودن متغیرها در حافظه).

زمانهای اجرا به ازای رشتهٔ ورودی "?how are you doing today" به شرح زیر است:

- ۱. ISA اصلی: ۱۶۳,۰۲۱,۰۰۰ تیک
- ۲. دستور اختصاصی با تأخیر ۱ چرخهٔ ساعت: ۱۶۳,۴۶۰,۰۰۰ تیک \rightarrow بهبود = ۱/۹۹۷ (احتمالاً علت این که نه تنها بهبود نداشته ایم، بلکه زمان اجرا بدتر نیز شده است، این است که کامپایلر این دستور را نمی شناسد و اجرای این دستور جدید، بهینه سازی های کامپایلر (از جمله تخصیص ثبات) را به هم می ریزد و از بین می برد).
 - ۳. دستور اختصاصی با تأخیر ۲۰ چرخهٔ ساعت: ۱۶۴,۰۶۸,۰۰۰ تیک \rightarrow بهبود = 999
 - ۴. دستور اختصاصی با تأخیر ۱۰۰ چرخهٔ ساعت: ۳۲,18۳,۴۲۸,۰۰۰ تیک \rightarrow بهبود = 9/0.00
 - همهٔ حالات با تنظیمات se.py بدون هیچ تغییری اجرا شدند و هر ثانیه برابر 10^{12} تیک است.

٣ تأثير حافظة نهان

• ISA اصلى:

- بدون حافظهٔ نهان: ۱۳,۲۸۸,۷۳۰,۰۰۰ تیک
- حافظهٔ نهان دوسطحی: ۲۳۵,۴۷۴,۰۰۰ تیک \rightarrow بهبو د

تعداد دسترسیهای خواندن داده از حافظه از ۴۵۰۵۲ به ۴۵۰۴۶ و نوشتن دستور به حافظه از ۱۹۹۸۴۳ به ۱۹۹۷۵۶ کاهش یافتهاست.

- دستور اختصاصی با تأخیر ۱۰۰ چرخهٔ ساعت:
- بدون حافظهٔ نهان: ۱۳,۳۳۲,۸۹۴,۰۰۰
- − حافظهٔ نهان دوسطحي: ۲۴۲٫۸۴۳٫۰۰۰ ← بهبود = ۱۷/۹۴۸

تعداد خواندنهای داده از حافظه نیز از ۴۵۰۵۲ به ۴۵۰۴۶ و تعداد نوشتنهای دستور به حافظه از ۲۰۰۶۳۴ به ۲۰۰۶۴۷ کاهش یافتهاست.

٢ تنظيمات حافظهٔ نهان

اثر پارامترهای مختلف بر کارایی برنامه را در حالت استفاده از دستور اختصاصی با تأخیر ۱۰۰ چرخهٔ ساعت بررسی میکنیم:

- بدون تغییرات: ۷۴۲,۸۴۳,۰۰۰ تیک (در این حالت associativity برابر ۶۴ است.)
 - :Cacheline •
 - \cdot/Λ ۵۰ = بهبو د $\lambda \vee \Psi, \forall \vee \Psi, \dots : \Psi \vee \Psi$
- ۶۴: ۷۸۲,۸۴۳,۰۰۰؛ احتمالاً مقدار از پیش تعیین شدهٔ این پارامتر در سیستم همین مقدار است و به همین علت هیچ بهبودی مشاهده نمی شود.
 - :L2 Cache Associativity
 - V47, 144, ... : A -
 - V47,144,...:18 -

در واقع در اجراهای مختلف مشاهده شد که زمان اجرا به ازای مقادیر مختلف این پارامتر به غیر از ۱ با یکدیگر برابر هستند، که احتمالاً به علت کم بودن تعداد برخوردها در حافظهٔ نهان است. به طور کلی تقریباً همهٔ آمار و ارقام مربوط به دو مقدار متفاوت associativity با یکدیگر برابر بودند که احتمالاً به دلیل تعداد کم متغیرهای موجود در برنامه، و تکرار عملیات یکسان در طی اجرا است.