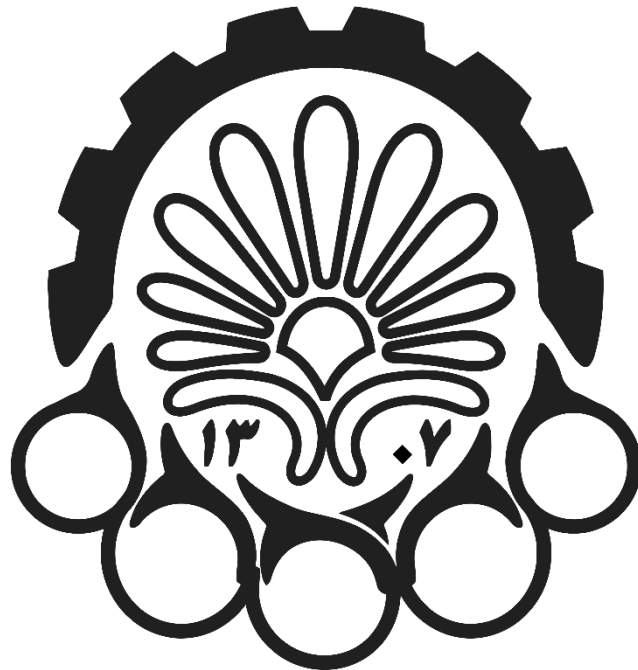


معماری کامپیوتر پیشرفته
دکتر حامد فربه



دانشگاه صنعتی امیرکبیر
(پلی تکنیک تهران)

امیررضا حسینی

۴۰۲۱۳۱۰۶۰

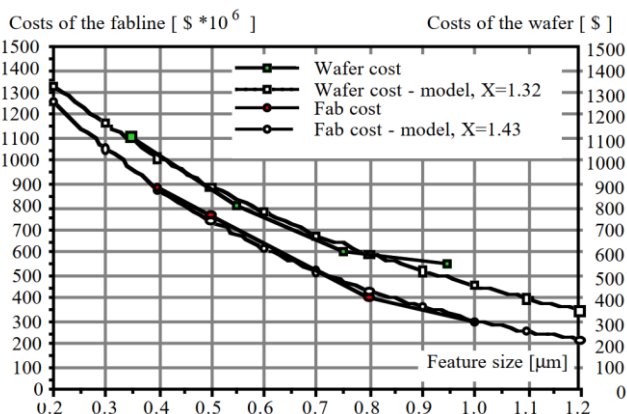
تمرین شبیه‌سازی اول

چکیده — تکامل علوم کامپیوتر منجر به توسعه تعداد زیادی شبیه‌ساز معماری کامپیوتر شده است، هر کدام با ویژگی‌ها و قابلیت‌های منحصر به فرد خود. این گزارش در نظر دارد تا مقایسه‌ای عمیق از سه شبیه‌ساز از این دست، یعنی GEM5، MARSS و SimpleScalar و غیره ارائه دهد. این مقایسه بر اساس چندین پارامتر کلیدی از جمله عملکرد کلی، مزایا، سیستم عامل میزبان و فرآیند اجرای هر شبیه‌ساز و دریافت نتایج ورودی خروجی و محیط گرافیکی خواهد بود. هدف ارائه درک جامع از این ابزارها است، تفاوت‌ها و شباهت‌های آنها را برجسته می‌کند. گزارش با مروری بر هر شبیه‌ساز آغاز خواهد شد، پس از آن تجزیه و تحلیل دقیق عملکرد آنها را دنبال خواهد کرد. سپس به بررسی مزایای هر شبیه‌ساز خواهد پرداخت، پیش‌های را در مورد آنچه هر یک را منحصر به فرد می‌کند، فراهم می‌آورد. سیستم عامل میزبان برای هر شبیه‌ساز نیز مورد بحث قرار خواهد گرفت، همچنین دستورالعمل‌های اجرای هر شبیه‌ساز و تفسیر نتایج. علاوه بر این جنبه‌ها، گزارش به بررسی سایر تفاوت‌هایی خواهد پرداخت که این شبیه‌سازها را از یکدیگر جدا می‌کند. هدف ارائه نگاه جامع به این ابزارها است، کمک به کاربران برای تصمیم‌گیری آگاهانه در مورد شبیه‌ساز مناسب‌ترین نیاز آنها است. گزارش با خلاصه‌ای از یافته‌ها و توصیه‌های برای تحقیقات آینده در این زمینه به پایان خواهد رسید.

کلمات کلیدی — معماری کامپیوتر، شبیه‌سازی، X86، gem5

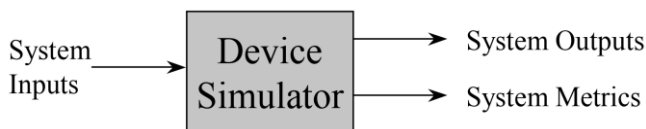
۱. مقدمه

توسعه و آزمایش سیستم‌های واقعی می‌تواند هزینه بسیار بالایی داشته باشد، که باعث می‌شود معماران کامپیوتر برای ارزیابی گزینه‌های طراحی مختلف، به تکنیک‌های شبیه‌سازی و مدل‌سازی تکیه کنند. تخمین زده شده است که حدود ۹۰٪ از مقالات ارائه شده در کنفرانس‌های برتر، شبیه‌سازی را به عنوان روش ارزیابی عملکرد استفاده می‌کنند. با این حال، بسیاری از نظرسنجی‌های موجود در مورد شبیه‌سازی‌های معماری کامپیوتر منسوخ شده‌اند و شامل آخرین شبیه‌سازها نمی‌شوند. بنابراین، شبیه‌سازها نقش بزرگی در پیشرفت جهان امروز ایفا می‌کنند. ساخت یک برد مدار چاپی یکپارچه، که هزینه آن در بسیاری از موارد برای مقیاس بزرگ تقریباً ۱ تا ۲ میلیارد دلار است [۱]، بدون اطمینان قبلی از کاربردهای دقیق آن، چالش قابل توجه ارائه می‌دهد. و همچنین اگر ادعایی در رابطه با پیشرفت گوشه‌ای از علم کامپیوتر به صورت تئوری وجود داشته باشد، ابتدا آن را با شبیه‌سازها در چند حالت مختلف با جزئیات کمتر تست می‌کنیم و سپس به دنیای واقعی و روی تراشه پیاده‌سازی می‌کنیم. در نتیجه، استفاده از شبیه‌سازها و شبیه‌سازهای نرم‌افزاری در این زمینه ضروری است. شکل ۱ نموداری را در رابطه با این اطلاعات نشان می‌دهد.



شکل ۱ هزینه ساخت یک ویفر^۱ بر اساس سال [3].

عدم وجود اعتبار سنجی عملکرد شبیه‌سازها ممکن است منجر به خطاهای آزمایشگاهی شود که منجر به نتیجه‌گیری‌های نادرست می‌شود. این کار یک دقت شبیه‌ساز و مقایسه عملکرد بعضی از شبیه‌سازهای معمار چندگانه x86 رایانه جدید را فراهم می‌آورد، مثل gem5 [2]، MARSS [3]، Dinero [4]. در جنبه کلی مقایسه عمومی عملکرد، نقطه قوت و ضعف و بازیابی فنی سامانه عامل پذیرش، ورودی / خروجی، تجربه کاربر پایانی. شکل ۲ یک طرح کلی ساده یک شبیه‌ساز معماری کامپیوتر را نشان می‌دهد.



شکل ۲ معماری کلی شبیه‌سازهای کامپیوتر.

ب. مقایسه جامع

i. عملکرد کلی

عملکرد یک سیستم بیشتر به سطح برنامه و نیازمندی‌های سیستم بستگی دارد. این موضوع به صراحت در برگه داده خاص شبیه‌ساز نشان داده شده است. انواع مختلفی از شبیه‌سازها وجود دارند، هر کدام با قابلیت‌های منحصر به فرد خود. به عنوان مثال، برخی از شبیه‌سازها، مانند gem5، شبیه‌سازهای سیستم کامل هستند که می‌توانند کل سیستم را شبیه‌سازی کنند. از طرف دیگر، شبیه‌سازهایی مانند Deniro وجود دارند که فقط بخش‌های خاصی از یک سیستم را شبیه‌سازی می‌کنند. انتخاب شبیه‌ساز می‌تواند تأثیر قابل توجهی بر طراحی کلی سیستم داشته باشد. بنابراین، حائز اهمیت است که یک شبیه‌ساز را انتخاب کنید که با نیازمندی‌های خاص سیستم مورد نظر ما همخوان باشد. در مرجع [۶]، نویسندگان یک سیستم مشابه Core i7 را شبیه‌سازی می‌کنند، که بر اساس معماری سامانه X86 است. آن‌ه مقایسه مختلف شبیه‌سازها و نتایج آن‌ها را ارائه می‌دهند. م‌ توجه این نتایج با پیکربندی‌های مختلف قابل تغییر قابل توجه است. بنابراین، در حالی که این نتایج پیش‌های ارزشمندی فراهم می‌کنند، باید با احتیاط تفسیر شوند زیرا تغییر پیکربندی‌ها می‌تواند منجر به نتایج کاملاً متفاوت شود. در [۷]، عملکرد Gem5 ارزیابی و با اجرای سخت‌افزار واقعی مقایسه می‌شود. بسته به نوع نرم‌افزار، عدم تطابق بین شبیه‌سازی Gem5 و اجرای سخت‌افزار واقعی در بازه ۰.۴۷٪ تا ۱۷.۹۴٪ است. این به خاطر آن است که Gem5 رفتار زمانی حافظه DDR را به درستی مدل نمی‌کند. در [۸]، عملکرد بین Gem5 و Qemu مقایسه می‌شود. نتیجه که کدام بهتر است، بستگی به نشانگر انتخاب شده دارد. ولی در کل، CPU ARM خارج از ترتیب Gem5 زمان‌های اجرای واقعی زندگی نزدیک می‌کند. شبیه‌سازی بسیار دقیق Gem5 یکی از دلایل انتخاب ما است. در نتیجه، هنگام طراحی یک سیستم، ضروری است که سطح برنامه، نیازمندی‌های سیستم و انتخاب شبیه‌ساز را در نظر بگیرید. درک کامل از این عوامل می‌تواند در دستیابی به عملکرد سیستم بهینه کمک کند. باید توجه داشت که قدرتمندترین شبیه‌سازها در این زمینه را یعنی gem5 و deniro توسط آقای Mark D. Hill و تیمش طراحی و توسعه یافته است.

ii. مزایا و معایب

اصولاً در دیتاشیت‌های اولیه در این باره زیاد صحبت نمی‌شود و در واقع باید در مقاله‌های مقایسه کنند دنبال این مطالب بگردیم. مثلاً همانطور که میدانیم از مزایای شبیه‌ساز SimpleScalar سادگی کار با آن است و از معایب آن قدیمی بودن این شبیه‌ساز است. همچنین بعضی از شبیه‌سازها مخصوص اجرای برنامه نیستند و CPU را مدل نمی‌کنند و فقط مخصوص حالت خاصی از قسمت‌های دیگر مانند انواع مختلف حافظه هستند.

^۱wafer

شکل ۳ مقایسه‌ای جامع بین شبیه‌سازهای مطرح معماری X86

Simulator	Supported hosts (ISA/OS)	Category	Supported Processor Models	MultiCore Support
Gem5	x86, ARM, SPARC, Alpha, PPC/Linux, MacOSx, Solaris, OpenBSD	FS/MOD/TIM (cycle-accurate)	IO, OOO	yes (HMP)
Multi-2sim	x86/Linux	UM/MOD/TIM	OOO, multithreaded	yes (HMP)
Sniper	x86/Linux	parallel UM/TIM (interval simulation)	IO, OOO, SMT cores	yes (HMP)
PTLsim	x86/Linux	FS/TIM simulator (cycle-accurate)	OOO	yes
ZSim	x86/Linux	parallel UM/TIM	IO, OOO	yes (HMP)
Simple-Scalar	x86/Linux, Win2000, SPARC/Solaris	UM/ED/TIM	OOO	no
SIMFLEX	x86	FS/MOD/TIM (decoupled functional and timing)	OOO	yes
SIMICS	Alpha, PPC, UltraSparc, x86/Linux, Windows	FS/functional	functional	yes
Augmint	x86/Unix and Windows NT	ED/TD	functional	yes
Mc-SimA+	x86/Linux	UM/TIM (decoupled functional and timing)	IO, OOO	yes (HMP)
GEMS	x86/Linux, AMD64-linux, and SparcV9 (Solaris 8)	FS/TIM (decoupled functional and timing)	OOO	yes
MARSSx86	x86-64/Linux	FS/TIM	IO, OOO	yes
Graphite	x86/Linux	parallel UM/TIM (decoupled)	IO	yes
OVPsim	x86/Windows and Linux	functional	IO	yes
Flexus	x86/Linux	FS/TIM/ED (cycle-accurate)	IO, OOO	yes
Zesto	x86	UM/TIM cycle-level	OOO	yes
McPAT	x86/Linux	power, area and TIM	IO, OOO, NOCs	yes (HMP)

Note: UM=user mode, FS=full-system, ED=execution-driven, EvD=event-driven, TD=trace-driven, TIM=timing, MOD=modular, IO=in-order, OOO=out-of-order, HMP=heterogeneous multiprocessor

- Sniper: 17.6%
- gem5: 37.1%
- MARSSx86: 22.16%
- ZSim: 22.59%

برای بنچمارک‌هایی با مقادیر اعشاری نیز این مقدار به صورت زیر تعریف میشود:

- Sniper: 24.8%
- gem5: 35.4%
- MARSSx86: 32.0%
- ZSim: 27.5%

این بنچمارک‌ها پارامترهای یک سیستم شبیه سازی شده را در طول زمان تغییر می دهند و آن را تحت شرایط مختلف آزمایش می کنند. این امکان را فراهم می کند تا تحلیل جامعی از عملکرد سیستم تحت سناریوهای مختلف ارائه دهد، بنابراین اطلاعات ارزشمندی در مورد عملکرد و کارایی آن فراهم می کند. بنچمارک‌ها نقش حیاتی در درک عملکرد شبیه سازهای مختلف و کاربردهای آنها دارند. آنها یک سنجش کمی از عملکرد سیستم فراهم می کنند، به ما اجازه می دهد تصمیمات آگاهانه ای در مورد انتخاب شبیه ساز برای نیازهای خاص سیستم بگیریم.

معمولاً تنها توان و یا عملکرد تنها به طور کلی برای اکتفا به بهبود عملکرد و مقایسه چند سیستم کافی نمیباشد، لذا اکثر شبیه‌سازها پارامترهای پیچیده‌تری مانند EDP و PDP که شبیه‌سازها این پارامترها را هم گزارش میکنند.

i. سیستم‌عامل میزبان

در دنیای پیشرفته ی فناوری امروز، تقاضا برای سیستم عامل های متنوع بسیار زیاد است. بنابراین، سازگاری پلتفرم یک کیت ابزار شبیه ساز به یک عامل حیاتی تبدیل شده است که باید در نظر گرفت. این اطلاعات معمولاً در برگه داده های یک شبیه ساز یافت می شود. برای مثال، شکل ۳ فهرستی از سیستم عامل های پشتیبانی شده را نشان می دهد که می توانند شبیه ساز مشخص شده را میزبانی کنند. مهم است توجه داشت که در حالی که برخی از این سیستم عامل ها ممکن است نیاز به مجوز داشته باشند، دیگران به صورت رایگان در دسترس هستند. انتخاب سیستم عامل می تواند به طور قابل توجهی بر عملکرد و قابلیت های شبیه ساز تأثیر بگذارد. بنابراین، حیاتی است که سیستم عامل را انتخاب کنید که با نیازهای خاص شبیه ساز و سیستم طراحی شده منطبق باشد. این امر باعث بهینه سازی

به عنوان مثال برای شبیه‌ساز SimpleScalar مزایایی وجود دارد که آن را از رقیبان خود متمایز میکند. مزایای اصلی شامل قابلیت گسترش (با شامل شدن منبع برای همه چیز: کامپایلر، کتابخانه ها، شبیه سازها)، قابل حمل (در میزبان، هدف مجازی بر روی اکثر جعبه های مشابه Unix اجرا می شود. در هدف، شبیه سازها می توانند چندین ISA را پشتیبانی کنند)، جزئیات زیاد (شبیه سازهای محرک اجراء پشتیبانی از اجرای مسیر اشتباه، کنترل و حدس و گمان داده، و غیره...) و عملکرد بالا (بر روی P4-1.7GHz: Sim-Fast: 10+ MIPS و 350+ KIPS (Sim-OutOrder) است.

iii. شبیه‌سازهای Cycle-accurate

یک شبیه ساز دقیق چرخه، نوعی از برنامه کامپیوتری است که رفتار یک سیستم کامپیوتری را بر اساس چرخه به چرخه شبیه سازی می کند. مثلاً با کامپیوتری که با ۲.۴ گیگاهرتز کار میکند، باید کلاک به کلاک سیستم را شبیه‌سازی کند که زمان به سزایی میشود. مثلاً دو سه دقیقه از اجرای برنامه در کامپیوتر شبیه‌سازی شده ممکن است در عمل حدود دو الی سه ماه زمان بخواهد. این به این معنی است که عملکرد سیستم را تا به هر چرخه ساعت تقلید می کند. به همین دلیل در مقالات مطرح شده در حوزه معماری کامپیوتر، مثلاً چیزی در حدود یک میلیارد دستور را روی شبیه‌ساز تست میکنند که تقریباً معادل با نیم ثانیه از فعالیت عادی سیستم هست تا مطمئن شوند که درست کار میکند و معتبر است. این اغلب در طراحی و توسعه سخت افزار جدید کامپیوتر استفاده می شود، اجازه می دهد مهندسان عملکرد یک سیستم را قبل از ساخت فیزیکی آن پیش بینی کنند. Gem5 ، SimpleScalar و MARSS نمونه های این دسته از شبیه ساز ها هستند.

ت. مقایسه فنی

همانطور که قبلاً اشاره شد، چندین عامل وجود دارد که می توان با اندازه گیری آنها، تفاوت های دقیق در هر کاربرد شبیه سازها را درک کرد. بنچمارک‌ها به عنوان ابزاری عمل می کنند که این درک را تسهیل می کنند. به عنوان مثال، هنگام بررسی بنچمارک های تعیه شده، خطای مطلق میانگین درصدی^۱ در مقادیر دستورات در هر چرخه^۲ (با استثنای نقاط پرت) نسبت به اجرای سخت افزار واقعی به شرح زیر میباشد:

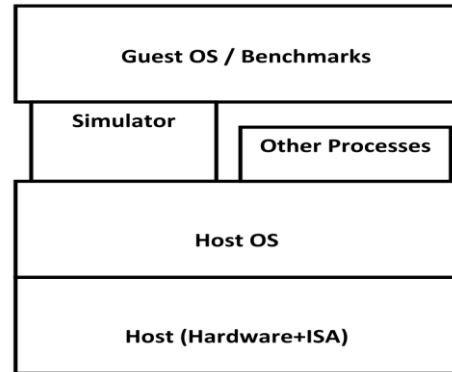
- Sniper: 24.8%
- gem5: 35.4%
- MARSSx86: 32.0%
- ZSim: 27.5%

برای بنچمارک‌هایی با مقادیر صحیح مقدار MAPE به شرح زیر میباشد:

¹ Mean Absolute Percentage Error

² Instructions Per Cycle

عملکرد و کارآمدی سامانه شبیه ساز شده خواهد شد. در نتیجه، درک و در نظر گرفتن سازگاری پلتفرم یک کیت ابزار شبیه ساز، گام حیاتی در طراحی و شبیه سازی سیستم است. این نه تنها بر عملکرد شبیه ساز تأثیر می گذارد، بلکه بر کارآمدی و اثربخشی کل سامانه طراحی شده نیز تأثیر می گذارد.



شکل ۴ دیگرام اجرای شبیه ساز روی سیستم میزبان

۱. **شبیه ساز gem5:** Gem5 یک شبیه ساز سیستم کامل است که از بسیاری از ISAها با مدل های مختلف CPU پشتیبانی می کند. Gem5 از M5 برای مدل سازی دقیق CPU و از GEMS برای مدل سازی دقیق سیستم حافظه استفاده می کند. Gem5 در اصل از چهار مدل CPU پشتیبانی می کند: "AtomicSimple"، "TimingSimple"، "InOrder" و "O3". AtomicSimple و TimingSimple معماری های تک چرخه غیر لوله ای هستند. "InOrder" و "O3" مدل های هسته IO و OOO لوله ای هستند. هر دو "execute-in-execute" هستند، به این معنی که دستورالعمل ها فقط در مرحله اجرا پس از حل شدن تمام وابستگی ها اجرا می شوند. این ها را می توان برای شبیه سازی تعداد مختلف مراحل لوله، عرض صادرات و تعداد نخ های سخت افزار تنظیم کرد.

Gutierrez et al و Butko et al معادل بودن دقت gem5 را با مدل سازی سیستم های واقعی براساس ARM تأیید کرده اند [9]. پس از اعمال برخی تغییرات در شبیه ساز، به جز بیکربندی آن برای تطابق با برد آزمایشگاه (ARM Cortex A15)، Gutierrez et al نتوانستند خطای درصد زمان اجرای متوسط ۵٪ و خطای درصد زمان اجرای مطلق متوسط ۱۳٪ را برای نشانگرهای SPEC CPU2006 به دست آورند. Butko et al و همکارانش دقت gem5 را برای شبیه سازی یک سیستم چند هسته ای جاساز شده (ARM Cortex A9) تجزیه و تحلیل کرده اند. نشانگرهای مختلف مرتبط با بار کار علمی (SPLASH-2)، برنامه های رسانه ای (ALPBench) و پهنای باند حافظه (STREAM) برای تأیید استفاده شده اند. نتایج نشان می دهند که دقت از ۱.۳۹٪ تا ۱۷.۹۴٪ متغیر است.

۲. **نصب و استفاده از gem5:** با توجه به داکومننت های موجود در سایت [10] میتوان این شبیه ساز را دانلود و نصب نمود و دستورات

اولیه را با آن امتحان کرد. در ادامه، این شبیه ساز بر روی سیستم عامل اوبونتو ۲۰ تست و اجرا شده است.

بعد از نصب پکیج های مورد نظر (در اینجا پایتون و pre-commit) نوبت به بیلد کردن برنامه در پوشه مد نظر با استفاده از

دستور `scons build/X86/gem5.opt -j <NUMBER OF CPUS ON YOUR PLATFORM>`

است. (در این شبیه ساز، تعداد هسته های پردازنده اختصاص داده شده ۲ در نظر گرفته شده می باشد.) باید توجه داشت که ممکن است بیلد کردن آن روی یک سیستم معمولی، زمانبر باشد. شکل ۵ نمونه ای از فرآیند بیلد کردن را روی سیستم با مشخصات مذکور نشان می دهد. باید توجه داشت که میتوان از فایل داکتر هم برای سهولت بیشتر استفاده کرد.

```
amir@amir-VirtualBox: ~/gem5
$ scons build/X86/gem5.opt -j 2
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/chl/nodes/memory_control
ler.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/__init__.py.cc -
> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/abstract_classic
cache_hierarchy.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/no_cache.py.cc -
> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/private_l1_cache
_hierarchy.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/private_l1_priva
te_l2_cache_hierarchy.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/private_l1_share
d_l2_cache_hierarchy.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/caches/__init__.
py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/caches/l1dcache.
py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/caches/l1icache.
py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/gen5/components/cachehierarchies/classic/caches/l2cache.p
y.cc -> .o
```

شکل ۵ فرآیند بیلد کردن Gem5

```
amir@ubuntu: ~/Desktop
$ scons
[ CXX ] src/python/importer.cc -> X86/python/importer.o
[ CXX ] X86/python/nsimporterCode.cc -> .o
[ CXX ] src/python/pybind11/core.cc -> X86/python/pybind11/core.o
[ CXX ] src/python/pybind11/debug.cc -> X86/python/pybind11/debug.o
[ CXX ] src/python/pybind11/event.cc -> X86/python/pybind11/event.o
[ CXX ] src/python/pybind11/object_file.cc -> X86/python/pybind11/object_fil
e.o
[CONFIG H] HAVE_HDFS, 1 -> X86/config/have_hdfs.hh
[ CXX ] src/python/pybind11/stats.cc -> X86/python/pybind11/stats.o
[ CXX ] X86/python/ns/objects/SinObject.py.cc -> .o
[SO Param] ns.objects.SinObject, SinObject -> X86/python/_ns/param_SinObject.cc
[ CXX ] X86/python/_ns/param_SinObject.cc -> .o
[ENUM STR] ns.objects.SinObject, ByteOrder -> X86/enums/ByteOrder.cc
[ CXX ] X86/enums/ByteOrder.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/ns/defines.py.cc -> .o
[ CXX ] X86/python/ns/info.py.cc -> .o
[ CXX ] src/base/date.cc -> X86/base/date.o
[ LINK ] -> X86/gem5.opt
scons: done building targets.
*** Summary of Warnings ***
Warning: Deprecated namespaces are not supported by this compiler.
Please make sure to check the mailing list for deprecation
announcements.
I have no name!@4e513d8c159b:~/gem5$
```

شکل ۶ نمونه از بیلد شدن موفق شبیه ساز gem5 توسط محیط داکتر.

ii. زمان اجرا

هر شبیه ساز در محیط منحصر به فرد خود عمل می کند. برای مثال، شبیه ساز gem5 را در نظر بگیرید. پس از تغییر بیکربندی های سیستم و افزودن سیاست و ساختار کش مورد نظر، باید وابستگی های پایتون لازم را نصب کنید. پس از نصب این وابستگی ها، می توانید به ساخت و اجرای پروژه پردازید. پس از زمان شبیه سازی خاص، خروجی آماری در کنسول نمایش داده می شود.

این خروجی اطلاعات ارزشمندی در مورد عملکرد و قابلیت های سامانه شبیه ساز شده فراهم می کند. شکل ۴ خروجی ساده ای از شبیه ساز gem5 را نشان می دهد، که نوع داده های قابل دریافت از یک اجرای شبیه ساز را نشان می دهد. درک محیط منحصر به فرد که

¹ Instruction Set Architecture

² Docker

که به عنوان ورودی به شیه ساز داده میشود و r، w و i به ترتیب نمادهای Read، Write و Fetch هستند. و همچنین آدرس داده نیز به صورت هگزادسیمال از 0x00000000 تا 0xFFFFFFFF متغیر می باشد.

با اجرای این ورودی در شیه ساز و تعریف ساختار حافظه کش، سیستم شروع به کار کردن میکند و در نهایت خروجی اجرا را به صورت یک فایل گزارش درون یک فایل می نویسد.

ث. نتیجه گیری

نیازهای خاص برنامه مهمترین عواملی هستند که هنگام کار با یک شیه ساز باید در نظر گرفت. به عنوان مثال، اگر هدف ما شیه سازی یک سیستم کامل است که شامل معماری های متنوعی مانند ARM، X86-64، Alpha و RISC-V است، می توانیم از شیه ساز gem5 استفاده کنیم. این شیه ساز چند منظوره است و قادر به نمایش مدلی مفهومی ما است.

با این حال، اگر تمرکز ما فقط بر شیه سازی یک الگوریتم کش خاص (برای مثال، سیاست های جایگزین LRU یا FIFO) باشد، نیازی به پردازش دستورات سنگین یا صرف زمان و انرژی برای شیه سازی کل سیستم نداریم. در چنین مواردی، ما می توانیم Deniro را انتخاب کنیم، یک شیه ساز که به طور خاص منظوره برای کش طراحی شده است.

علاوه بر این ها، MARSS وجود دارد که به طور اختصاصی برای سیستم های X86-64 طراحی شده است. مهم است توجه داشت که هر شیه ساز نقاط قوت و ضعف خود را دارد و انتخاب شیه ساز باید با نیازهای خاص برنامه همخوان باشد.

هنگام انتخاب یک شیه ساز، بسیار حائز اهمیت است که عوامل دیگری مانند منحنی یادگیری مرتبط با شیه ساز، پشتیبانی جامعه موجود و توانایی شیه ساز در ارائه نتایج دقیق و قابل اعتماد را نیز در نظر بگیرید. علاوه بر این، قابلیت افزایش مقیاس شیه ساز نیز باید در نظر گرفته شود، به خصوص برای شیه سازی های بزرگ. در جدول زیر مقایسه ای جامع از تمامی حالات مختلف شیه سازها آمده است [11].

Simulation Model	Accuracy	Performance	Level of details	Easiness of development
Functional simulation	A-	P+++	L	E+++
Timing - cycle accurate simulation	A++	P	L++	E
Timing - event driven simulation	A+	P+	L+	E+
Coupled functional-timing	A+++	P	L++	E
Decoupled functional-timing/ timing first	A+	P	L+	E+
Decoupled functional-timing/ functional first	A	P++	L+	E++
Decoupled functional-timing/ timing direct	A++	P+	L++	E
Full-system simulation	A++	P	L+++	E
User-level simulation	A+	P+	L++	E
Trace-driven simulation	A+	P	L+	E+
executable-driven simulation	A++	P+	L++	E

Note: [evaluation parameter's first letter] with a suffix of +++ represents the highest value and without a suffix represents the lowest value

شکل ۸ مقایسه بین شیه سازها [10].

در نتیجه، درک نیازهای خاص برنامه و تطابق آن ها با قابلیت های شیه ساز می تواند منجر به شیه سازی های کارآمد و مؤثر تر شود.

مراجع

- [1] S. Borkar, "Cost of Silicon Viewed from VLSI Design Perspective," in Proceedings of the 2008 International Conference on VLSI Design, pp. 1-6, January 2008.
- [2] N. Binkert, B. Beckmann, G. Black, S. K. Reinhardt, A. Saidi, A. Basu, J. Hestness, D. R. Hower, T. Krishna, S. Sardashti, et al., "The gem5 Simulator," *SIGARCH Comp. Arch. News*, vol. 39, pp. 1-7, May 2011.)
- [3] A. Patel, F. Afram, S. Chen and K. Ghose, "MARSS: A full system simulator for multicore x86 CPUs," 2011 48th ACM/EDAC/IEEE Design Automation Conference (DAC), San Diego, CA, USA, 2011, pp. 1050-1055.
- [4] J. Edler and M. D. Hill. Dinero iv trace-driven uniprocessor cache simulator. <http://www.cs.wisc.edu/markhill/DineroIV/>, 2004.
- [5] A. Akram and L. Sawalha, "x86 computer architecture simulators: A comparative study," 2016 IEEE 34th International Conference on

یک شیه ساز در آن عمل می کند، برای طراحی و شیه سازی سامانه های موثر حائز اهمیت است. این نه تنها بر روند راه اندازی و عملکرد شیه ساز تأثیر می گذارد، بلکه بر کیفیت و نوع داده های به دست آمده از شیه ساز نیز تأثیر می گذارد.

```
gem5 Simulator System. http://gem5.org
gem5 is copyrighted software; use the --copyright option for details.

gem5 version 20.1.0.2
gem5 compiled Nov 20 2020 12:01:27
gem5 started Nov 27 2020 15:22:14
gem5 executing on BOUTON940G-STRIX-G531GD, pid 12482
command line: ./build/X86/gem5.opt configs/thesis/X86/se/timing-no-cache-se.py

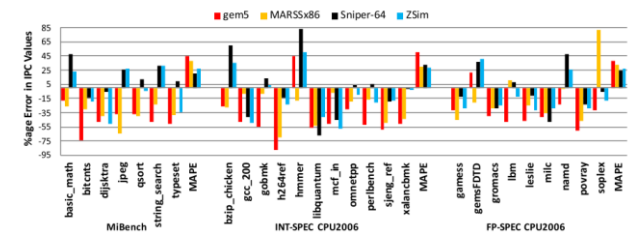
Global frequency set at 100000000000 ticks per second
warn: No dot file generated. Please install pydot to generate the dot file and pdf.
warn: DRAM device capacity (8192 Mbytes) does not match the address range assigned (512 Mbytes)
info: system.remote.gdb: listening for remote gdb on port 7600
beginning simulation
info: Entering event queue @ 0. Starting simulation...
warn: Ignoring syscall access(...)
warn: Ignoring syscall access(...)
warn: Ignoring syscall access(...)
warn: Ignoring syscall nprotect(...)
warn: Ignoring syscall nprotect(...)
warn: Ignoring syscall nprotect(...)
warn: Ignoring syscall nprotect(...)
warn: Ignoring syscall nprotect(...)
Loop hello 0
Loop hello 1
Loop hello 2
Loop hello 3
Loop hello 4
Loop hello 5
Loop hello 6
Hello hello!
Exiting @ tick 12843465000 because exiting with last active thread context
```

شکل ۷ نمونه ای از خروجی شیه ساز gem5 برای برنامه Hello world.

iii. ورودی/خروجی

همانطور که در شکل ۱ نشان داده شده، معمولاً ورودی شیه سازها یک سری کانفیگ و پیکربندی اولیه میباشد که با مشخص کردن هر کدام از آنها با توجه به محیط شیه ساز، سیستم مورد نظر در دنیای واقعی شیه سازی خواهد شد. در رابطه با خروجی نیز توقع داریم بعد از اجرای تکه دستوری که میتواند یک قطعه کد اجرای برنامه باشد، به ما خروجی مورد نظر را در زمان مشخص تحویل بدهد. همچنین، در کنار خروجی، توقع داریم که گزارشی جامع در کنار آن از نحوه عملکرد سیستم تا تولید آن خروجی به ما بدهد.

این خروجی در واقع معیار محققان برای مقایسه دو سخت افزار مختلف روی تکه کدی واحد و حالات خاصی از سیستم (مثلاً اجرای حلقه ها، فرآیندهای موازی و غیره) میباشد. در شکل زیر مقایسه ای پیشرفته تر در رابطه با مرور IPC در سیستم های ۶۴ بیتی در شیه سازهای متنوع آورده شده است.



شکل ۷ درصد خطا در مقادیر IPC برای باینری های ۶۴ بیتی

همچنین میدانیم که مثلاً برای مدل کردن کش، ابتدا مثلاً به شیه ساز میگویم که حافظه کشی داریم که سائز، مقدار طول هر خانه، زمان دسترسی، تکنولوژی ساخت و غیره را به عنوان کانفیگ ورودی میدهم و در قبال آن به ازای یک سیاست جایگزینی خاص، تاخیر، تعداد دفعات hit و miss و جزئیات بیشتر مشخصات رفتاری را گزارش میکند. مثلاً یک کد در حد چند صد خط می باشد که یک سری توالی از دسترسی های حافظه را می گیرد و از آن گزارش می گیریم و مثلاً می خواهیم دو replacement policy را مقایسه کنیم.

به عنوان مثال در شیه ساز deniro خواهیم داشت:

i	0x400400AC	4	Instruction Fetch
i	0x400400B0	4	Instruction Fetch
r	0x40000100	2	Load (Halfword)
i	0x400400B4	4	Instruction Fetch
w	0x40000102	1	Store (Byte)

¹ Replacement Policy

- Computer Design (ICCD), Scottsdale, AZ, USA, 2016, pp. 638-645, doi: 10.1109/ICCD.2016.7753351.
- [6] A. Akram and L. Sawalha, "A Survey of Computer Architecture Simulation Techniques and Tools," in *IEEE Access*, vol. 7, pp. 78120-78145, 2019, doi: 10.1109/ACCESS.2019.2917698.
 - [7] A. Butko, R. Garibotti, L. Ost, and G. Sassatelli. "Accuracy evaluation of GEM5 simulator system". In: *7th International Workshop on Reconfigurable and Communication-Centric Systems-on-Chip (ReCoSoC)*. 2012, pp. 1-7. DOI: 10.1109/ReCoSoC.2012.6322869.
 - [8] Jose Luis Bismarck Fuentes Morales. "Evaluating Gem5 and QEMU Virtual Platforms for ARM Multicore Architectures". MA thesis. KTH, School of Information and Communication Technology (ICT), 2016, p. 63.
 - [9] A. Butko, R. Garibotti, L. Ost, and G. Sassatelli, "Accuracy Evaluation of GEM5 Simulator System," in *Int. Workshop on Reconfigurable Communication-centric Systems-onChip*, pp. 1-7, 2012.
 - [10] https://www.gem5.org/getting_started/
 - [11] A. Akram and L. Sawalha, "A Survey of Computer Architecture Simulation Techniques and Tools," Department of Computer Science, University of California at Davis, Davis, CA 95616, USA and Department of Electrical and Computer Engineering, Western Michigan University, Kalamazoo, MI 49008, USA.

