سمه



تعالی معماری کامپیوتر پیشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشکده مهندسی کامپیوتر	دانشگاه صنعتی امیرکبیر
ل:۱۴۰۲/۱۰/ ۰۸	مهلت تحويا
	نام و نام خانوادگی:

دستور کار:

- پس از ۱۰ روز تاخیر مجاز درمجموع کل تمرینات(کامپیوتری+ دستی)، تحویل تمرین با تاخیر شامل جریمه میباشد (هر روز 25 درصد).
 - 💠 نام فایل ارسالی را در قالب ACA_HW(number)_studentID بارگذاری شود.
- نمامی پروژهها از لحاظ شباهت، کنترل و بررسی میشوند بنابراین از کپی کردن خودداری فرمایید چنانچه در صورت مشاهده صفر لحاظ خواهد شد و نیز درمجموع نمرات جریمه خواهید شد.
- ❖ پاسخ خود را در ادامه سوال و داخل فایل word قرار گرفته در سامانه قرار دهید و برای اسکن کردن پاسخ های خود
 از CamScanner استفاده کنید و طبق فرمت خواسته شده فایل را pdf شده اپلود کنید.
 - 💠 راه ارتباطی با حل تمرین:

sara.zamani73@aut.ac.ir

ىسمە



تعالی معماریکامپیوتر پیشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشکده مهندسی کامپیوتر

دانشگاه صنعتی امیرکبیر

مهلت تحویل:۱۴۰۲/۱۰/ ۰۸

نام و نام خانوادگی: شماره دانشجویی:

1- کد زیر را درنظر بگیرید:

Loop: LD R1, 0(R2)

DADDI R1, R1, #1

SD 0(R2), R1

DADDI R2, R2, #4

DSUB R4, R3, R2

BNEZ R4, Loop

- (a) زمان این توالی دستورالعمل را برای pipeline، 5 مرحلهای به همراه تعداد چرخههای مورد نیاز برای اجرای یک تکرار از حلقه بدون forward نشان دهید. فرض کنید که رجیسترها را میتوان در یک چرخه، در حین writeback ، نوشت و خواند. (تعداد چرخههای اجرای یک تکرار حلقه پس از مرحله EX دستور BNEZ به پایان میرسد)
 - (b) زمان این دنباله دستورالعمل را برای یک pipeline، 5 مرحلهای به همراه تعداد چرخههای مورد نیاز برای اجرای یک تکرار حلقه همراه با forward نشان دهید.
 - باشد. R3 = R2 + 396 باشد. وض کنید که مقدار اولیه
 - d) با فرض اینکه branch یک slot تاخیر دارد، کد را بازنویسی کنید تا آن slot پر شود.
- 2- افزایش عمق pipeline بر عملکرد\ از دو طریق چرخه clock سریعتر و افزایش stall به دلیل hazard داده و کنترل تأثیر می گذارد. فرض کنید ماشین اول یک pipeline و مرحلهای با 2 مرحله ماشین دوم یک کنترل تأثیر می گذارد. فرض کنید ماشین اول یک pipeline و مرحلهای با دوه در هر پنج pipeline داده در هر پنج 1.2 ns ،clock مرحلهای با چرخه hazard داده در هر پنج دستورالعمل دچار stall می شود، در حالی که pipeline و مرحلهای هر 8 دستورالعمل سه stall را تجربه می کند. علاوه بر این، branch ها 20٪ دستورالعمل ها را تشکیل می دهند و میزان پیش بینی نادرست برای هر دو ماشین 5٪ است.
 - a) سرعت pipeline، 12 مرحلهای نسبت به pipeline، 5 مرحلهای با در نظر گرفتن فقط hazard داده چقد, است؟

¹ performance

سمه



تعالی معماریکامپیوتر پیشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشگاه صنعتی امیرکبیر دانشکده مهندسی کامپیوتر

مهلت تحویل:۱۴۰۲/۱۰۱ د ۱۴۰۲/۱۰۱

نام و نام خانوادگی: شماره دانشجویی:

b) اگر جریمه پیشبینی نادرست branch برای ماشین اول 2 چرخه باشد اما ماشین دوم 5 چرخه باشد، با در نظر گرفتن stalls ناشی از پیشبینی اشتباه CPI ،branch هر کدام چقدر است؟

2- یک پیشبینی کننده همبسته ۱ (m,n) از رفتار m آخرین m-bbranch اجرا شده برای انتخاب از بین m-2 پیشبینی کننده استفاده می کند که هر کدام یک پیشبینی کننده n-bit هستند. یک پیشبینی کننده محلی دو سطحی به روشی مشابه کار می کند، اما فقط رفتار گذشته هر branch را برای پیشبینی رفتار آینده بررسی می کند. یک trade-off طراحی با چنین پیشبینی کنندههایی وجود دارد: پیشبینی کنندههای همبسته به حافظه کمی برای تاریخچه نیاز دارند، که به آنها اجازه می دهد پیشبینی کنندههای ۲ بیتی را برای تعداد زیادی از branchهای جداگانه حفظ کنند (احتمال استفاده مجدد دستورالعملهای branch از همان پیشبینی کننده را کاهش می دهد)، در حالی که پیشبینی کنندههای محلی به حافظه بیشتری برای نگهداری تاریخچه نیاز دارند و بنابراین محدود به ردیابی تعداد نسبتاً کمی از دستورالعملهای hranch هستند. برای این تمرین، یک پیشبینی کننده همبسته (۱۰۵) را در نظر بگیرید که می تواند دو hranch (نیاز به 16 بیت) را در مقابل یک پیشبینی کننده محلی (۱۰۵) که می تواند دو hranch را با استفاده از همان مقدار حافظه ردیابی کند. برای نتایج hranchهای زیر، هر پیشبینی، ورودی جدولی که برای پیشبینی استفاده می شود، هر گونه به روزرسانی در جدول، و نرخ پیشبینی نادرست نهایی هر پیشبینی کننده را ارائه پیشبینی استفاده می شود، هر گونه به روزرسانی در جدول، و نرخ پیشبینی کننده را با جدول زیر مقدار دهی کنید: دفرض کنید تمام hranchها تا این مرحله گرفته شده است. هر پیش بینی کننده را با جدول زیر مقدار دهی کنید:

-

² correlating branch predictor

ىسمە



تعالی معماری کامپیوتر پیشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشگاه صنعتی امیرکبیر دانشگاه صنعتی امیرکبیر مهندسی کامپیوتر مهلت تحویل:۱۴۰۲/۱۰/ ۰۸

نام و نام خانوادگی: شماره دانشجویی:

Correlating	elating predictor		
Entry	Branch	Last outcome	Prediction
0	0	T	T with one misprediction
1	0	NT	NT
2	1	T	NT
3	1	NT	T
4	2	T	T
5	2	NT	T
6	3	T	NT with one misprediction
7	3	NT	NT

Local p	Local predictor		
Entry	Branch	Last 2 outcomes (right is most recent)	Prediction
0	0	T,T	T with one misprediction
1	0	T,NT	NT
2	0	NT,T	NT
3	0	NT	T
4	1	T,T	T
5	1	T,NT	T with one misprediction
6	1	NT,T	NT
7	1	NT,NT	NT



ىعالى معمارىكامپيوتر پيشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشگده مهندسی کامپیوتر	دانشگاه صنعتی امیر کبیر
14.7/1./ .٧	مهلت تحویل:
شماره دانشجویی:	نام و نام خانوادگی:

Branch PC (word address)	Outcome
454	T
543	NT
777	NT
543	NT
777	NT
454	T
777	NT
454	T
543	T

- 4- فرض کنید ما یک پردازنده با pipeline عمیق داریم که برای آن یک branch-target buffer فقط برای می کنیم. فرض کنید که جریمه پیشبینی اشتباه همیشه چهار چرخه است و جریمه خطای بافر همیشه سه چرخه است. نرخ 90 hit درصد، دقت 90 درصد و فرکانس انشعاب 15 درصد را در نظر بگیرید. branch در مقابل پردازنده با branch دو چرخه ثابت دارد چقدر سریعتر است؟ یک چرخه گابت دارد چقدر سریعتر است؟ یک چرخه کنید.
- 5- یک خط لوله عمیق در نظر بگیرید که فقط یک BTB برای پرش های شرطی پیاده سازی کرده ایم. فرض کنید جریمه miss سیکل و جریمه miss شدن در بافر همواره 4 سیکل است. نرخ hit را 90 درصد، جریمه 5 misprediction سیکل و جریمه 5 misprediction شدن در بافر همواره 4 سیکل است. نرخ 90 درصد و فرکانس پرش نیز 15 درصد است. سرعت یک پردازنده با داشتن BTB را با یک پردازنده ای که به طور ثابت 2 سیکل جریمه پرش دارد مقایسه کنید. هر دستور یک کلاک برای اجرا (بدون در نظر گرفتن stall یرش برای هر یک) نیاز دارد.
- 6- یک ریزمعماری با خط لوله 5 مرحله ای شامل write-back memory execute decode fetch همراه با دستورات زیر را در نظر بگیرید. تمام دستورات یک سایکلی هستند به جز LW و SW که LWسایکلی و پرش ها forwarding وجود ندارد. فاز هر دستور در هر کلاک برای یک iteration از حلقه را نشان دهید.
 - a چه تعداد کلاک سایکل برای هر تکرار از حلقه به عنوان سربار پرش محسوب می شود؟

نسمه



تعالی معماری کامپیوتر پیشرفته



نیمسال اول ۱۴۰۲–۱۴۰۳ تمرین (۲)

دانشكده مهندسي كامپيونر	دانشگاه صنعتی امیر دبیر
14.4/	مهلت تحویل:۱۰/ ۰۸
	نام و نام خانوادگی:

- (b) یک پیش بینی کننده پرش استاتیک در نظر بگیرید که از قابلیت backward branch در مرحله دیکد برخوردار است. حال چه تعداد کلاک سایکل در سربار پرش ها هدر می رود؟
 - c یک پیش بینی کننده پرش داینامیک در نظر بگیرید. چه تعدا سایک در یک پیش بینی صحیح هدر می رود؟

Loop:	LW	R3,0(R0)
	LW	R1,0(R3)
	ADDI	R1,R1,#1
	SUB	R4,R3,R2
	SW	R1,0(R3)
	BNZ	R4, Loop