MC-HW4

ساره سلطانی نژاد ۹۳۳۱۰۳۹

سرعت اتصال حافظههای جانبی در دو معماری چه تفاوتی دارد؟

با توجه به شکل در معماری شکل ۱ سرعت اتصال حافظههای جانبی برابر 300 MB/S میباشد در شکل دوم سرعت اتصال برابر 600 MB/S است.

آیا سرعت اتصال حافظههای جانبی اهمیت دارد؟ چرا؟

بله. اگه بخواهیم سیستم ما سریع باشد لازم است سرعت خواندن داده از حافظه و نوشتن نتیجه در آن به همان نسبت بالا باشد، هم چنین نیاز به گذرگاهی با سرعت بالا داریم. میدانیم سرعت سیستم تابعی از سرعت بخش-های مختلف آن است لذا اگر بخشی کند باشد، موجب میشد میزان سرعت کل سیستم پایین بیاید لذا باید برای گرفتن تسریع کلی باید سرعت همه بخشها را بهبود ببخشیم

برای اتصال GPU به سیستم از چه درگاهی استفاده میشود؟ ویژگیهای این درگاه چیست؟

برای اتصال تمام دیستگاههای GPU به سیستم از PCI-E bus استفاده می شود. در این مثال bus از نوع 2.0 PCI-E می الله که سریع ترین باس موجود است و نرخ انتقال آن ۵ گیگابایت بر ثانیه می باشد. امروزه bus معرفی شده است که مقدار پهنای باند در دسترس را به طور قابل ملاحظهای افزایش داده است. PCI-E 3.0 بر خلاف PCI بر مبنای پهنای باند تضمین شده ای کار می کند. در سیستمهای PCI قبلی، هر جز میتوانست از کل پهنای باند bus استفاده بکند اما تنها یک دستگاه در هر زمان قادر به انجام این کار بود که موجب می شد به هر چه کارت بیشتری شما به سیستم اضافه کنید، پهنای باند کمتری برایهر کارت در دسترس بود که باس PCI-E 2.0 با معرفی lane هایی این مشکل را حل نمود. اینها لینکهای سریال سریعی هستند که می توانند با یکدیگر ترکیب شده و به فرم X1, X2, X4, X8, X16 می باشند. امروزه بسیاری از GPU ها از باس می توانند با یکدیگر ترکیب شده و به فرم full- duplex و دریافت یکسانی در یک زمان واحد داشته باشیم. ثانیه می باشد که به این معنا است که میتوانیم سرعت ارسال و دریافت یکسانی در یک زمان واحد داشته باشیم. پس میتوان با نرخ ۵ گیگابایت بر ثانیه داده به کارت دریافت نکردیم میتوانیم با نرخ ۱۰ گیگا بایت بر ثانیه اطلاعات این به معنا نیست که اگر ما داده ای از کارت دریافت نکردیم میتوانیم با نرخ ۱۰ گیگا بایت بر ثانیه اطلاعات ارسال کنیم.

با توجه به شکلهای نشان داده شده چند GPU و با چه پهنای باندی میتوان در هر معماری به سیستم متصل کرد؟

معماری شکل ۱:

در این معماری با x58 و سوکت پردازنده 1366 در مجموع x58 خط PCI-E در دسترس است که به این معناست که با x58 دو کارت (GPU) و با x58 چهار کارت (GPU) را پشتیبانی می کند.

طراحی x58 در تراشه lesser P55 با ۱۶ خط در دسترس است که به این معناست یک کارت GPU در x16 (که کل پهنای باند را در اختیار می گیرد) و دو کارت در x8 میتوان به سیستم متصل نمود.

معماری شکل ۲:

با طراحی تراشه 17/X58 اینتل به سمت طراحی Sandybridge رفت که یکی از پیشرفتهای این طراحی حمایت از استاندارد SATA-3 میباشد که از نرخ انتقال ۶۰۰ مگابایت بر ثانیه پشتیبانی میکند. طراحی Sandybridge تنها از ۱۶ خط PCI-E پشتیبانی میکند(که در این صورت میتوان با X16 تنها یک کارت (GPU) را به سیستم متصل نمود) و پهنای باند را به GB/S در تئوری و GB/s در عمل محدود میکند. در Sandybridge-E تعدا خطوط PCI-E برابر ۴۰ میباشد

سوال ۲

 GPU : a در واقع ارایه ای از NSM میباشد که هر کدام N هسته دارد (برای مثال N تا در SM این خود علت اصلی مقیاس پذیری پردازنده ها میباشد. FFM تا در FFM و بیشتر از N تا در SM تشکیل شده است. اضافه کردن تعداد بیشتری SM به دستگاه SM از یک یا تعداد بیشتری SM تشکیل شده است. اضافه کردن تعداد بیشتری SM به دستگاه موجب قادر کردن GPU به پردازش تعداد بیشتری Task در یک زمان ثابت یا اجرای سریعتر یک Task در صورت وجود قابلیت موازی سازی در تسک، می کند.

هر SM از تعدادی اجزای اصلی تشکیل شده است. هر SM از تعدادی SPs تشکیل شده است که تعداد آنها در معماریهای مختلف متفاوت است. مثلا در ۴۸ Fermi تا SP وجود دارد و در kepler این تعداد به ۱۹۲ می-رسد. تعداد SMs, SPs در نسل های بعدی سخت افزار در حال افزایش خواهد بود.

هر SM به بخشی به نام رجیستر فایل دسترسی دارد که مشابه بخشی از حافظه است و با سرعتی برابر سرعت واحد SP کار می کند که این موجب می شود زمان انتظار در این حافظه صفر باشد. اندازه این حافظه در نسلهای مختلف متفاوت است. رجستر فایل برای ذخیره رجیسترهای مورد استفاده تردهای در حال اجرا استفاده می شود.

همچنین یک بلاک حافظه مشترک هم وجود دارد که تنها توسط SMها در دسترس است که میتواند به عنوان یک حافظه نهان مدیریت شده استفاده بشود. بر خلاف کش CPU هیچ سخت افزاری نمیتواند از این حافظه داده خارج بکند و حافظه تماما تحت کنترل برنامهنویس است.

هر SM باسهای جداگانهای برای حافظههای constant texture و lobal دارد. حافظه texture یک شمای خاص از حافظه global است. برای حالتی که بین دادهها تعامل وجود دارد، مناسب است. برای مثال برای خاص از حافظه این lookup دو بعدی یا سه بعدی، این حافظه ویژگی خاصی مبتنی بر سخت افزار برای تعامل دارد.

حافظه constant ، برای دادههای فقط خواندنی استفاده میشود و روی سخت افزار cache میشود. همانند حافظه texture ، حافظه constant ، حافظه constant نیز نمای سادهای از حافظه diobal است.

b : حافظه سراسری توسط GDDR روی کارت گرافیک تغذیه میشود. این یک ورژن با کارآیی و عملکرد بهتر نسبت به DDR است. پهنای گذرگاه حافظه میتواند تا ۵۱۲ بیت باشد که پهنای باندی ۵ تا ۱۰ برابر پهنای باند cpu است و GPU به این پهنای باند بالا نیاز دارد و به همین دلیل از GDDR استفاده می کند

C : هر SM از تعدادی اجزای اصلی تشکیل شده است. هر SM از تعدادی SPs تشکیل شده است که تعداد آنها در SM در معماریهای مختلف متفاوت است. مثلا در ۴۸ Fermi تا SP وجود دارد و در kepler این تعداد به ۱۹۲ می رسد. تعداد SMs, SPs در نسل های بعدی سخت افزار در حال افزایش خواهد بود.

هر SM به بخشی به نام رجیستر فایل دسترسی دارد که مشابه بخشی از حافظه است و با سرعتی برابر سرعت واحد SP کار می کند که این موجب می شود زمان انتظار در این حافظه صفر باشد. اندازه این حافظه در نسلهای مختلف متفاوت است. رجستر فایل برای ذخیره رجیسترهای مورد استفاده تردهای در حال اجرا استفاده می-شود. همچنین یک بلاک حافظه مشترک هم وجود دارد که تنها توسط SMها در دسترس است که می تواند به عنوان یک حافظه نهان مدیریت شده استفاده بشود. بر خلاف کش CPU هیچ سخت افزاری نمی تواند از این حافظه داده خارج بکند و حافظه تماما تحت کنترل برنامه نویس است.

هر SM باسهای جداگانهای برای حافظههای constant ،texture و global دارد.

هر SM دارای دو یا بیشتر واحد خاص منظوره SPU است که هر کدام، دستورالعملهای سخت افزاری خاصی را اجرا می کنند.

d : هر SM باسهای جداگانهای برای حافظههای constant ،texture و او از لحاظ فیزیکی جدا هستند. حافظه texture یک شمای خاص از حافظه global است که برای حالتی که بین دادهها تعامل وجود دارد، مناسب است. برای مثال برای جدول های lookup دو بعدی یا سه بعدی، این حافظه ویژگی خاصی

مبتنی بر سخت افزار برای تعامل دارد. حافظه constant ، برای دادههای فقط خواندنی استفاده می شود و روی سخت افزار cache می شود. همانند حافظه texture حافظه constant نیز نمای سادهای از حافظه است.

سوال ۳:

CUDA پشتیبانی می کند را شرح می دهد. در ورژنهای مختلف Computing Capability : طراحی سخت افزار، Computing Capability پشتیبانی می کند را شرح می دهد. در ورژنهای مختلف Computing Capability : طراحی سخت افزار، تعداد هسته ها، اندازه cache ، دستورالعمل های ریاضی پشتیبانی شده، متفاوت است. در حلی Computing Capability بین شخص می شود که SM Version نامیده می شود. وقتی با cuda برنامه می نویسیم، این خیلی مهم است که به تفاوت های بین سخت افزارهای مختلف توجه کنیم. برای هر ترد است در حالیکه Computing Capability 1.x مثال ۱۲ کیلوبیت حافظه محلی برای هر ترد است. در حالیکه Computing Capability 2.x درد است.

https://cvw.cac.cornell.edu/gpu/computecap

سوال ۴:

Occupancy به صورت نسبت تعداد wrapهای فعال در SM به حداکثر تعداد wrapهایی که در آن SM پشتیبانی میشود، تعریف میشود. یک wrap را از زمانی که تردها شروع به اجرا می کنند تا زمانی که تمام تردها از کرنل خارج شوند، را فعال در نظر می گیرند.

Occupancy = # of active warps / Maximum number of resident warps per SM

Occupancy در واقع معیاری مرتبط با تعداد wrapهای فعال میباشد که با توجه به آن میفهمیم سختافزار چقد مشغول نگه داشته شده است. و درصد توانایی سخت افزار برای پردازش wrapهای فعال را نشان میدهد.

Occupancy با توجه به مولفههای زیر محاسبه میشود:

- Blocks per SM ✓
- Warps per SM ✓
- Registers per SM ✓
- Shared Memory per SM ✓

https://docs.nvidia.com/gameworks/content/developertools/desktop/analysis/report/cudaexperiments/kernellevel/achievedoccupancy.htm

سوال ۵:

هر نخ ابتدا باید با استفاده از اندیسهای خود مشخص کند که باید بر روی چه قسمتی از داده کار کند. لذا ابتدا باید ببیند در کدام بلاک است و سایز هر بلاک چقدر است و به تعداد خانههای بلاکهای قبل از خود جلو بیاید(blockldx.x*blockDim.x) و حال با توجه به اندیس خود(threadIdx.x) می تواند بفهمد در بلاک خود در کدام خانه است. لذا گزینه C درست می باشد

I = blockIdx.x*blockDim.x + threadIdx.x;

سوال ۶:

گزینه C درست می باشد

با توجه به اینکه هر نخ یک خروجی را تولید می کند نیاز به ۸۰۰۰ نخ داریم. برای اینکه تعداد بلوکها حداقل باشد نیاز داریم حداکثر تعداد نخها در هر بلوک داشته باشیم. با توجه به سایز بلوک که ۱۰۲۴ است تعداد نخها هم باید بر ۱۰۲۴ بخش پذیر باشد لذا کمترین مقدار برابر ۸۱۹۲ است که بر ۱۰۲۴ بخش پذیر است و ۸۰۰۰ نخ در اختیار ما قرار می دهد.

1024 * 8 = 8192 > 8000