GPU요리하기_하드웨어전문가의 CUDA 개발자 가이드

3강. 비싼 GPU, 왜 놀고 있을까?

- CUDA 성능을 잡아먹는 진짜 범인 찾기 –

목표: 진짜 범인의 정체를 밝힌다 비밀무기: 공유메모리 비밀무기로 병목현상을 돌파하자 NSIGHT가 증명하는 성능향상



3.1 범인의 정체 (CPU처럼 생각하는 개발자)

```
global void addKernel(float* c, const float* a, const float* b, int n){
  int i = blockldx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
  if (i < n) {
     c[i] = a[i] + b[i]; 
int main() {
  const int numElements = 1024:
  const int numlterations = 1000;
  std::vector<float> h a(numElements, 1.0f);
  float *d a = nullptr, *d b = nullptr, *d c = nullptr;
  cudaMalloc((void**)&d a, sizeof(float) * numElements);
  for (int I = 0; I < numIterations; ++i)
     cudaMemcpy(d a, h a.data(), sizeof(float) * ......ements, cudaMemcpyHostToDevice);
      addKernel << (numElements + 255) / 256, 256 >>> (d_c, d_a, d_b, numElements);
      cudaMemcpy(h_c.data(), d_c, sizeof(float) * numElements, cudaMemcpyDeviceToHost);
      cudaDeviceSynchronize();
  std::cout << "Execution finished." << std::endl:
  // 메모리 해제
  cudaFree(d_a);
  return 0;
```

병렬처리에 너무 적은 데이터

비싼 운반비 발생(PCI통신):덤프에 사과1상자

비싼 운반비 발생(PCI통신):덤프에 사과1상자

CPU-GPU 동기화로 인한 유휴 시간 발생

3.2 단계1 최적화: 통신 오버헤드 제거

```
// FOR 루프가 시작됩니다 (1000번 반복)
FOR (INT I = 0; I < 1000; I++) {
 // 1. [매번] GPU로 데이터 운반 (비싼 작업)
 // - 마치 덤프트럭을 불러 사과 1상자 싣는 것
 CUDAMEMCPY(..., CUDAMEMCPYHOSTTODEVICE);
 // 2. [매번] GPU가 계산
 // - GPU는 눈 깜짝할 사이에 계산을 끝냅니다.
 ADDKERNEL <<<...>>>(...);
 // 3. [매번] CPU로 결과물 운반 (비싼 작업)
 // - 계산이 끝난 사과 상자 '하나'를 다시 덤프트럭에 실어
보냅니다.
 CUDAMEMCPY(..., CUDAMEMCPYDEVICETOHOST);
 // 4. [매번] 운반이 끝날 때까지 모두 대기 (가장 큰 병목)
 CUDADEVICESYNCHRONIZE();
문제의 본질: GPU의 계산 속도는 매우 빠르지만,
데이터를 가져오고(CUDAMEMCPY), 작업이 끝났는지
확인하는(CUDADEVICESYNCHRONIZE) 과정은 매우
느림. 이 느린 과정을 1000번이나 반복하니, GPU는
대부분의 시간을 계산이 아닌 '대기' 상태로 보내게 됨.
NSIGHT 프로파일의 '텅 빈 시간'이 바로 이 증거
```

```
# 1. [단 한 번만!] 필요한 모든 데이터를 한 번에 GPU로 운반 # - 덤프트럭을 불렀을 때, 사과 1000상자를 한 번에 모두 운반
CUDAMEMCPY(..., CUDAMEMCPYHOSTTODEVICE);
// FOR 루프가 시작됩니다 (1000번 반복)
FOR (INT I = 0; I < 1000; I++) {
   // 2. [오직 계산만 반복]
// - GPU는 외부와의 통신 없이, 이미 가져온 데이터를 가지고
// 자신이 가장 잘하는 '계산'에만 집중합니다.
   ADDKERNEL << ... >>> (...);
// 3. [단 한 번만!] 모든 계산이 끝난 것을 확인 CUDADEVICESYNCHRONIZE();
// 4. [단 한 번만!] 최종 결과물을 한 번에 CPU로 운반 // - 1000개의 계산이 모두 끝난 결과물을 덤프트럭에 실어
보냅니다.
CUDAMEMCPY(..., CUDAMEMCPYDEVICETOHOST);
해결책: 가장 비싼 작업인 '데이터 운반'과 '동기화'를 루프 밖으로 이동. 코드의 위치를 몇 줄
옮겼을 뿐이지만, 성능에 미치는 영향은 하늘과 땅
차이. GPU는 더 이상 기다리지 않고 쉴 새 없이
일하게 됨
```

3.3 단계2 최적화: 공유메모리

```
// 1단계 개선을 마친 커널 코드
 GLOBAL VOID KERNEL STEP1(...)
 INT IDX = /* ... 인덱스 계산 ... */;
 IF (IDX < N) 
   #[남아있는 문제점]
   // 모든 스레드가 여전히 칩(SM) 바깥의
   // '느린' GLOBAL MEMORY(DRAM)에 직접 접근
   // 비유: 재료는 모두 주방에 들어왔지만,
   // 요리사가 재료 하나하나를 저 멀리 있는
   // 중앙 창고에서 직접 가져오는 상황.
   C[IDX] = A[IDX] + B[IDX];
```

```
GLOBAL VOID KERNEL FINAL(...)
// 1. SM 내부에 초고속 '작업대'(__SHARED__ MEMORY) 선언
  SHARED FLOAT S A[TILE SIZE];
SHARED FLOAT S BITILE SIZE];
INT IDX = /* ... 글로벌 인덱스 계산 ... */;
INT TID = THREADIDX.X; // 블록 내 로컬 인덱스
// 2. [협업] 블록 내 모든 스레드가 힘을 합쳐
// 필요한 데이터를 GLOBAL MEMORY에서 '작업대'로 한 번에
S A[TID] = A[IDX];
S B[TID] = B[IDX];
// 3. [동기화] 모든 동료가 재료를 가져올 때까지 대기
SYNCTHREADS();
// 4. [초고속 연산] 이제 칩 외부로 나갈 필요 없이,
// 바로 옆에 있는 초고속 '작업대'의 데이터를 사용한다!
C[IDX] = S A[TID] + S B[TID];
                     변수 c의 위치는?
                    저역메모리!
```

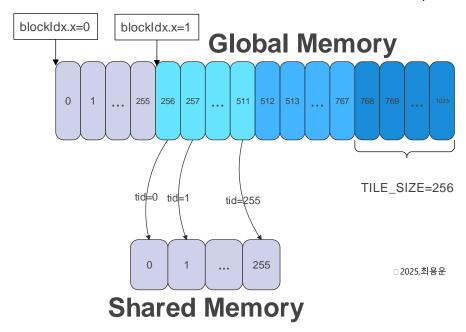
3.4 심화학습:공유 메모리 실전 코딩

타일링 (TILE SIZE)

거대문제를 한꺼번에 처리하는 대신 스레드 블록 단위로 잘라서 처리 TILE SIZE가 바로 타일의 크기, 스레드 블록크기와 동일하게 설정

2개의 인덱스를 사용

Idx: 글로벌 인덱스, 전체 데이터에서 나의 절대적 위치 (전역메모리) Tid: 로컬 인덱스, 스레드 블록 내에서 상대적 위치 (공유메모리)



```
// --- 호스트 코드 (Kernel Launch) ---
const int TILE SIZE = 256; // 타일 크기 = 블록 크기
// 전체 데이터를 타일 크기로 나누어 블록의 수를 계산
int numBlocks = (numElements + TILE SIZE - 1) / TILE SIZE;
kernel << numBlocks, TILE SIZE>>> (...);
// --- 디바이스 코드 (Kernel) ---
__global__ void kernel_final(...) {
shared float's data[TILE SIZE];
  // 1. 나의 '두 가지' 주소 계산
  int idx = blockldx.x * blockDim.x + threadldx.x; // 글로벌 주소
  int tid = threadIdx.x: // 로컬 주소
  // 2. 데이터 로딩 (가장 중요한 부분!)
  // 만약 전체 데이터 범위를 벗어나지 않았다면,
  if (idx < numElements) {
   // 나의 글로벌 주소(idx)에서 데이터를 가져와
    // 우리 팀 공유 공간의 로컬 주소(tid)에 저장한다.
    s_data[tid] = global_data[idx];
  // 3. 동기화: 모든 팀원이 로딩을 마칠 때까지 대기
  __syncthreads();
```

3.5 전역메모리 변수 C

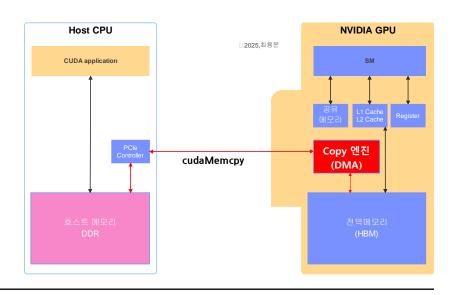
1. HOST로 통하는 유일한 관문, 전역 메모리

- GPU가 계산한 값은 결국 HOST에게 전송되어야 함
- 오직 cudaMemcpy 함수를 사용하여 Host GPU 데이터 전달한다
- cudaMemcpy함수는 오직 전역메모리를 대상으로 작동하기때문에
- 결과값을 저장하는 변수 C는 반드시 전역메모리에 위치해야 함

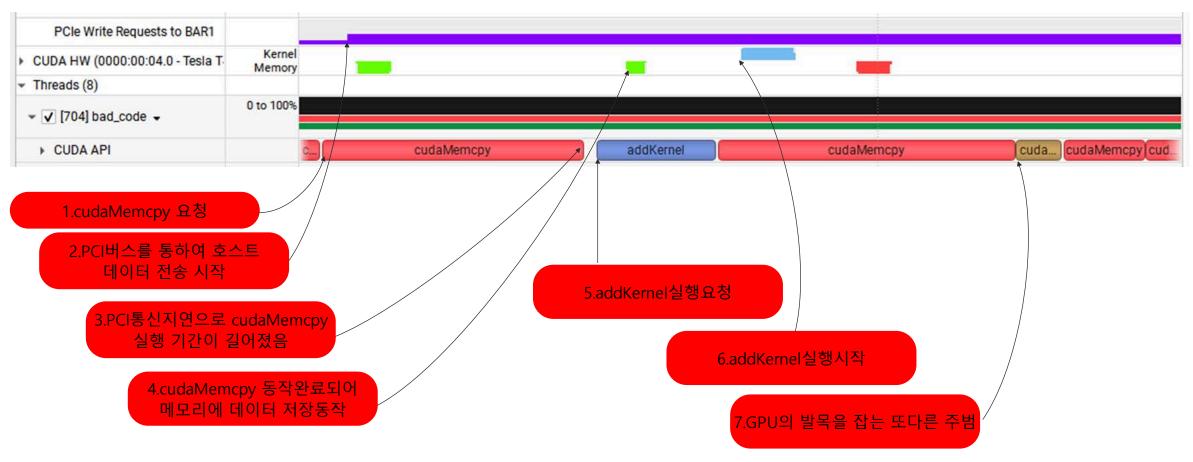
2. 공유메모리는 빠르지만, 너무 작아요!

- 공유 메모리는 수십 KB정도로 매우 작지만
- GPU가 처리한 결과값은 MB ~ GB단위로 매우 크다 (공유메모리에 저장 불가)
- 혹시, C의 매우 작은 부분만을 공유메모리에 저장?
- 한정된 공유메모리 낭비 가능성 (인로인한 GPU 전체 작업성능 저하)

최종요리 (C) 를 개인 작업대 (공유메모리)에 쌓아둘 순 없다!



3.6 BAD_CODE (NSIGHT 프로파일)



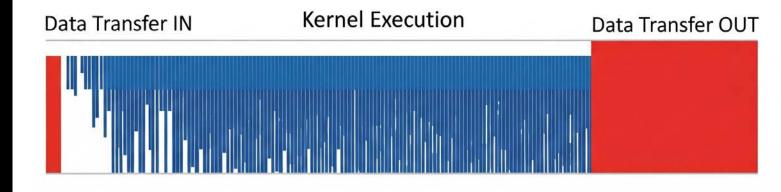
3.7 GOOD_CODE #1 (통신오버헤드 제거)

Loop 밖으로 cudaMemcpy 이동

계산 전 데이터 전송 (앞부분 빨강) 계산 후 데이터 전송 (뒤부분 빨강)

GPU 점유율 증가 (녹색)

CPU: CUDA API Calls



GPU: Hardware Execution

Data Transfer OUT

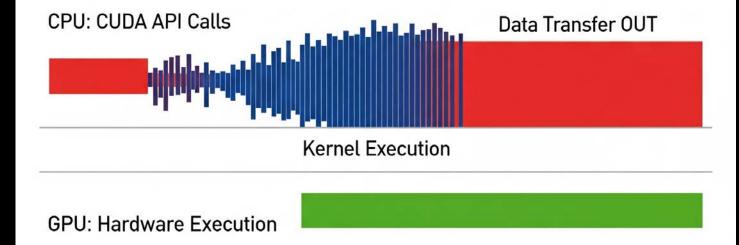
3.8 GOOD_CODE #2 (공유메모리 최적화)

__shared__ 변수명 자주 사용하는 변수 공유메모리 내재화

GPU점유율 100%유지 + 전체 계산기간(녹색) 감소함

메모리 계층구조를 활용한 최적화의 힘

Further GPU Performance Optimization Shared Memory



```
#include <iostream>
#include <cuda runtime.h>
// CUDA API 호출 에러 체크를 위한 매크로 (좋은습관)
#define CUDA CHECK(err) {
cudaError_t err_ = (err);
if (err_ != cudaSuccess) {
std::cerr << " CUDA Error at " << FILE << " : " << LINE \
<< " - " << cudaGetErrorString(err_) << std::endl;</pre>
exit(EXIT FAILURE); \ }
* @brief 공유 메모리를 사용하여 두 벡터를 더하는 CUDA 커널
* [최적화 포인트 2] 커널 내부 최적화 (Slide 3.8에 해당)
* - _shared_ 키워드를 사용하여 전역 메모리 접근을 최소화하고 빠른 공유 메모리를 활용합니다. */
__global__ void addVectorWithSharedMemory(const float* a, const float* b, float* c, int n) {
// --- 공유 메모리 최적화 4단계 프로세스 ---
// 1단계: 선언 (Declaration)
// 각 스레드 블록이 사용할 공유 메모리 타일(Tile)을 선언합니다.
// blockDim.x는 블록 당 스레드의 수를 나타냅니다.
extern _shared_ float s_data[]; // 동적 공유 메모리 할당, 정적 할당방식보다 더 유연하고 고급진 방식
float* s a = s data;
float* s b = &s data[blockDim.x];
```

```
// 2단계: 협업 로딩 (Cooperative Loading)
// 각 스레드가 전역 메모리(a, b)에서 하나의 데이터를 가져와 공유 메모리(s_a, s_b)에 저장합니다.
// - idx: 전역 메모리 상의 전체 데이터 인덱스
// - tid: 블록 내에서의 스레드 인덱스 (공유 메모리 인덱스로 사용)
unsigned int idx = blockldx.x * blockDim.x + threadldx.x;
unsigned int tid = threadIdx.x;
if (idx < n) {
s_a[tid] = a[idx];
s b[tid] = b[idx];
// 3단계: 동기화 (Synchronization) // 블록 내의 모든 스레드가 공유 메모리에 데이터 로딩을 마칠 때까지 기다립니다.
// 이 _syncthreads()가 없으면, 일부 스레드는 데이터가 로딩되기도 전에 연산을 시작할 수 있습니다.
_syncthreads();
// 4단계: 연산 (Computation)
// 이제 모든 연산은 매우 빠른 '공유 메모리'를 통해 수행됩니다.
// 전역 메모리에 직접 접근하는 것보다 훨씬 빠릅니다.
if (idx < n) {
c[idx] = s a[tid] + s b[tid];
```

```
int main() {
int n = 1 << 20; // 1,048,576개의 원소
size t bytes = n * sizeof(float);
// Host 메모리 할당
float* h a = new float[n];
float* h_b = new float[n];
float* h c = new float[n];
// 데이터 초기화
for (int i = 0; i < n; ++i) {
h a[i] = static cast<float>(i);
h_b[i] = static_cast<float>(i * 2);
// Device 메모리 할당
float *d a, *d b, *d c;
CUDA_CHECK(cudaMalloc(&d_a, bytes));
CUDA_CHECK(cudaMalloc(&d_b, bytes));
CUDA CHECK(cudaMalloc(&d c, bytes));
// --- [최적화 포인트 1] 통신 오버헤드 제거 (Slide 3.7에 해당) ---
// 반복문 밖에서 '한 번만' 필요한 모든 데이터를 GPU로 복사합니다.
std::cout << "1. Copying data from Host to Device..." << std::endl;
CUDA_CHECK(cudaMemcpy(d_a, h_a, bytes, cudaMemcpyHostToDevice));
CUDA CHECK(cudaMemcpy(d b, h b, bytes, cudaMemcpyHostToDevice));
```

```
// 커널 실행 설정
int threadsPerBlock = 256;
int blocksPerGrid = (n + threadsPerBlock - 1) / threadsPerBlock;
// 공유 메모리 크기 설정 (float 2개를 각 스레드가 사용하므로)
size t sharedMemSize = threadsPerBlock * sizeof(float) * 2;
std::cout << "2. Launching CUDA Kernel..." << std::endl;
addVectorWithSharedMemory<<<bloom><id a, d b, d c, n);
// 커널 실행이 끝난 후, '한 번만' 결과를 Host로 다시 복사합니다.
std::cout << "3. Copying result from Device to Host..." << std::endl;
CUDA_CHECK(cudaMemcpy(h_c, d_c, bytes, cudaMemcpyDeviceToHost));
// 결과 검증 (생략 가능)
// ...
std::cout << "4. Done." << std::endl;
// 메모리 해제
delete[] h a;
delete[] h b;
delete[] h c;
CUDA_CHECK(cudaFree(d_a));
CUDA CHECK(cudaFree(d b));
CUDA CHECK(cudaFree(d c));
return 0:
```

3.10 핵심정리(코드 최적화)



- HOST코드(main함수)
 - Bad_code에 있던 for 루프 안의 cudaMemcpy가 완전 사라졌음
 - 대신 커널 실행 전 cudaMemcpy를 두 번 호출하여 모든 데이터를 미리 GPU로 보냄.
 - 커널 실행이 끝나고 다시 cudaMemcpy를 호출하여 결과만 가져오도록 함
 - (통신 오버헤드 제거)
- Kernel 코드 (addVectorWithSharedMemery함수)
 - __shared__ 키워드를 사용하여 커널 내부에 고속 캐시처럼 동작하는 공유 메모리를 서어함
 - 위 최적화로 GPU의 전역메모리 접근 횟수를 획기적으로 줄여 (3.8 참조) 전체 계산 시간 감소