Aceleração de uma Aplicação Científica com OpenCL: Regularização de Dados Sísmicos

Vanderson Martins do Rosario¹

¹Instituto de Computação – Universidade Estadual de Campinas (Unicamp) Campinas – SP – Brasil

Resumo. Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador multicore e uma placa de vídeo por meio do framework OpenCL. Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiá-las quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

1. Introdução

Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador *multicore* e uma placa de vídeo por meio do *framework* OpenCL. Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiá-las quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador *multicore* e uma placa de vídeo por meio do *framework* OpenCL. Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiá-las quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador *multicore* e uma placa de vídeo por meio do *framework* OpenCL. Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiá-las quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador *multicore* e uma placa de vídeo por meio do *framework* OpenCL. Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiá-las quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

2. Materiais e Métodos

Este trabalho apresenta uma sequência de transformações aplicadas sobre um código, inicialmente sequêncial, para que esse obtenha o máximo desempenho sobre um processador *multicore* e uma placa de vídeo por meio do *framework* OpenCL.

Durante o desenvolvimento do trabalho, diversos experimentos foram realizados para medir a eficiência de cada implementação e de cada transformação, tanto para guiálas quanto para mostrar os impactos das mesmas. Nessa seção, apresentamos a lista dos materias utilizados e as técnicas utilizadas para realização e medição dos experimentos.

2.1. Materiais

Todos os experimentos foram realizados sobre uma mesma máquina, Dell Optiplex 9020, equipado com um processador Intel(R) Core(TM) i5-4590 CPU @ 3.30GHz com quatro unidades de processamento e uma GPU Intel(R) HD Graphics 4600 com 20 unidades de processamento com frequência máxima de 1150 MHz. Ainda, a máquina é equipada com 2 pentes de 4GB DDR3 SDRAM de 1600MHz em multiplos canais.

Para compilar o código fonte, foi utilizado o GCC versão 4.8.5 sobre a plataforma CentOS com um *third-party kernel*: 4.4.131.el7.elrepo.x86_64. Entre os frameworks utilizados, o OpenMP na versão 3.1 e o OpenCL 1.2 com o driver da Intel na versão 16.4.4.47109.

Para todos os experimentos, o código fonte foi compilado com o comando apresentado no Quadro 1.

```
$ gcc -O3 --std=c99 reg.c semblance.c su.c -lm -I. -lOpenCL -fopenmp

Quadro 1. Comando para compilar o código fonte dos experimentos.
```

2.2. Experimentos e Código Fonte

Utilizou-se, para obter-se as métricas de execução de todos os experimentos, a ferramenta Perf do Linux com o comando do Quadro 2. Para cada experimento, foram repetidas 20 execuções seguidas e feito a média dos valores obtidos, levando-se em consideração a lei dos grandes números. Dessa forma, para todos os gráficos apresentados nesse trabalho é mostrado os valores da média juntamente com o desvio padrão.

```
$ perf stat -B -e cache-references, cache-misses, cycles, instructions, branches, branch-misses, faults, migrations
```

Quadro 2. Comando para mensurar as métricas de execução.

Ainda, em todos os gráficos de tempo de execução do trabalho, os tempos de execução são mostrados dividos em duas partes: (1) tempo de inicialização e (2) tempo de execução. Onde, o (1) tempo de inicialização é o tempo necessário para inicialização e configuração do OpenCL, alocação da memória, leitura do código-fonte do *kernel*, leitura do arquivo com os dados de entrada e compilação do *kernel*; e o (2) tempo de execução é o tempo para execução do *kernel* mais o tempo para transferência dos dados de entrada e saída. Para medir esses dois tempos, o código foi instrumentado com a função do Quadro 3.

```
#include <sys/time.h>

double mysecond() {
   struct timeval tp;
   gettimeofday(&tp ,NULL);
   return ((double) tp.tv_sec + (double) tp.tv_usec * 1.e-6);
}
```

Quadro 3. Função utilizada para calcular o tempo de execução de trexos de código

O código fonte apresentado e citado no trabalho pode ser obtido por meio do repositório git hospedado no github.com (https://github.com/vandersonmr/REG). Todas as etapas apresentadas na Seção 3 podem ser vistas pelo histório de *commits* do repositório. Por exemplo, o código com as transformações citadas na Subseção 3.3.1 pode ser obtido com o comando git do Quadro 4.

Quadro 4. Comando para navegar pelas transformações apresentadas no artigo.

3. Desenvolvimento e Resultados

Dado uma implementação sem muitas otimizações de uma solução sequêncial para a regularização de dados sísmicos??, foram primeiramente testados o desempenho dessa solução per si, em seguida o de uma simples paralelização dessa solução com OpenMP e com a paralelização com OpenCL depois de aplicado um conjunto de otimizações.

Nessa seção, apresentamos uma breve análise do código original, sequêncial (3.1); da paralelização com OpenMP (3.2), da paralelização com OpenCL (3.3), seguido da explicação das diversas otimizações aplicadas sobre a última e seus impactos no desempenho da mesma.

3.1. Código Sequêncial

A implementação sequêncial pode ser dividido em três grandes partes, a saber:

• Inicialização: Nessa parte, toda contida no arquivo reg.c, o programa lê os parametros passados para o executável (5), lê um arquivo contendo os dados sísmicos (6) e em seguida cria e preenche estruturas de dados que seram usados pelo *kernel* (7).

```
float m0 = atof(argv[1]);
float h0 = atof(argv[2]);
float t0 = atof(argv[3]);
float tau = strtof(argv[4], NULL);

float p0[5], p1[5];
int np[5];

for (i = 0; i < 5; i++) {
   p0[i] = atof(argv[5 + 3*i]);</pre>
```

```
p1[i] = atof(argv[5 + 3*i + 1]);

np[i] = atoi(argv[5 + 3*i + 2]);

}
```

Quadro 5. Leitura dos parametros passados para o executável.

Para cada experimento, foram testados 3 conjuntos de parametros como entrada, a saber:

- Param1:

```
1 "4120 -480 1.124 0.005

2 -0.1 0.1 20

3 -0.00143 0.00057 20

4 7.8e-07 9.8e-07 20

5 -1.0e-07 1.0e-07 20

6 -1.0e-07 1.0e-07 20"
```

- Param2:

```
1 "4120 -480 1.94 0.005

2 -0.00088484 0.00111516 20

3 -0.001194 0.000806 20

4 6.4e-07 8.4e-07 20

5 6.0e-10 8.0e-10 20

6 4.61e-08 6.61e-08 20"
```

- Param3:

```
1 "4120 -480 2.255 0.005

2 -0.001147 0.000853 20

3 -0.001139 0.000861 20

4 4.396e-07 5.396e-07 20

5 3.002e-07 4.102e-07 20

6 -2.101e-07 0.101e-07 20"
```

```
char *path = argv[20];
FILE *fp = fopen(path, "r");

...

su_trace_t tr;
vector_t(su_trace_t) traces;
vector_init(traces);

while (su_fgettr(fp, &tr)) {
vector_push(traces, tr);
}
```

Quadro 6. Leitura do arquivo com os dados sismícos.

```
aperture_t ap;
ap.ap_m = 0;
ap.ap_h = 0;
ap.ap_t = tau;
vector_init(ap.traces);
for (int i = 0; i < traces.len; i++)
vector_push(ap.traces, &vector_get(traces, i));</pre>
```

Quadro 7. Preenchimento da estrtura de dados.

A inicialização ocupa pouco tempo na execução total do programa. A leitura do arquivo é a parte mais demorada (6), principalmente quando o programa é executado pela primeira vez. Se executado em sequência, o arquivo já está em *cache* e o tempo da etapa de inicialização cai drasticamente.

• *Kernel*: Nessa parte, contida no arquivo reg.c e semblance.c, a função *compute_max* (8) chama a função *semblance_2d* (kernel) diversas vezes. A função *semblance_2d* (9), medido pelo Perf, ocupa 97% do tempo de exeução do programa, portanto, é o trexo mais quente e mais interessante para ser otimizado.

```
for (int ia = 0; ia < np[0]; ia++) {
   float a = n0[0] + ((float)ia / (float)np[0])*(n1[0]-n0[0]);
   for (int ib = 0; ib < np[1]; ib++) {
     float b = n0[1] + ((float)ib / (float)np[1])*(n1[1]-n0[1]);
     for (int ic = 0; ic < np[2]; ic++) {
        float c = n0[2] + ((float)ic / (float)np[2])*(n1[2]-n0[2]);
6
       for (int id = 0; id < np[3]; id++) {
          float d = n0[3] + ((float)id / (float)np[3]) * (n1[3] - n0[3]);
          for (int ie = 0; ie < np[4]; ie++) {
9
            float e = n0[4] + ((float)ie/(float)np[4]) * (n1[4] - n0[4]);
10
            float st;
11
12
            float s = semblance_2d(ap, a, b, c, d, e, t0, m0, h0, \& st);
13
14
15
        }
16
17
     }
   }
18
19
```

Quadro 8. Corpo da função compute_max.

Nota-se que o kernel possui uma frequência alta de execução por estar sendo chamado diversas vezes dentro da função *compute_max*. Podemos ver a quantidade de *loops* aninhados, sendo a chamada está no nível mais profundo.

```
for (int i = 0; i < ap \rightarrow traces.len; i++) {
           tr = vector_get(ap->traces, i);
           float mx, my, hx, hy;
           su_get_midpoint(tr, &mx, &my);
           su_get_halfoffset(tr, &hx, &hy);
           float t = time_2d(A, B, C, D, E, t0, m0, my, h0, hy);
           int it = (int)(t * idt);
10
           if (it - tau >= 0 \&\& it + tau  ns) {
11
                for (int j = 0; j < w; j++) {
                    int k = it + j - tau;
13
                    float v = interpol_linear(k, k+1,
14
                             tr \rightarrow data[k], tr \rightarrow data[k+1],
15
                             t*idt + j - tau);
                    num[j] += v;
17
                    den[j] += v*v;
18
                    _stack += v;
19
20
```

Quadro 9. Corpo da função semblance_2d.

A função *semblance_2d* possui dois acessos a dados na memória, o primeiro, na linha 2, acessa os *traces* e o seguindo, dentro do *loop*, acessa *data*. Ambos os acessos são sequênciais, por isso, acredita-se que tenham boa localidade.

• **Finalização**: Na última parte, é necessário selecionar entre todos os semblances calculados, o melhor. Esse é o trexo mais rápido na execução do código.

Testamos o desempenho do código sequêncial com as otimização O0, O2 e O3 com vetorização, apesar do compilador (gcc-4.8.5) não ter conseguido vetorizar o código. O resultado do desempenho médio para cada sequência de otimização pode ser visto no gráfico da Fígura 1.

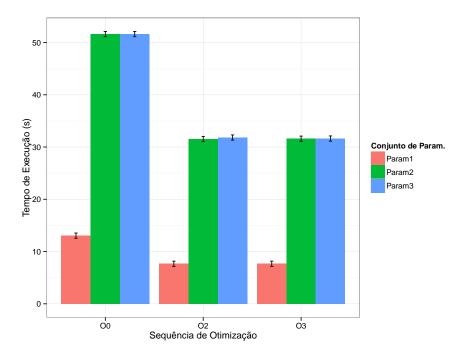


Figura 1. Tempos de execução do código sequêncial compilado em O0, O2 e O3 para os três conjuntos de parametros de entrada.

3.2. Paralelização com OpenMP

A paralelização utilizando-se do OpenMP foi feita de maneira bem simples: cada iteração do primeiro laço da função *compute_max* foi lançado em uma thread diferente pelo escalonador do OpenMP. Para isso, o *pragma* do Quadro 10 foi adiciona antes da linha do primeiro laço.

```
#pragma omp parallel for schedule(dynamic)
for (int ia = 0; ia < np[0]; ia++)</pre>
```

Quadro 10. Pragma para paralelização com OpenMP.

Além de adicionar o *pragma*, como agora cada *thread* calcula um *semblance*, é preciso manter na memória o resultado de todas as *threads* e depois iterar sobre eles para encontrar o melhor resultado. Com esse objetivo, o código do Quadro 11 foi adicionado logo depois que a execução paralela do *kernel* é finalizado. Note-se que foi adicionado diversos vetores que contém os resultados de cada *thread*.

```
float ssmax = -1.0;
    *stack = 0;

for (int ia = 0; ia < np[0]; ia++) {
    if (smax[ia] > ssmax) {
        *Aopt = _Aopt[ia];
        *Bopt = _Bopt[ia];
        *Copt = _Copt[ia];
        *Dopt = _Dopt[ia];
        *Eopt = _Eopt[ia];
        *stack = _stack[ia];
        *sem = smax[ia];
        ssmax = smax[ia];
}
```

Quadro 11. Código para selecionar o melhor resultado entre os resultados calculados por cada *thread*.

Foram executados os mesmos experimentos da Seção 3.1, mas agora com o código paralelizado para CPU. Obteve-se um *speedup* médio de X como podemos ver na Figura 2.

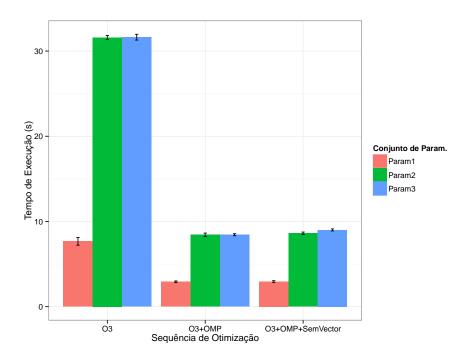


Figura 2. Tempos de execução do código sequêncial compilado com O3, do código com OpenMP compilado em O3, e do código OpenMP compilado com O3 e sem a estrutura de vetores.

O OpenCL permite que o código paralelizado seja executado em diversas arquiteturas, inclusive em GPUs. Isso não é possível com o OpenMP ou com o código original, portanto, as otimizações foram implementadas apenas para o OpenCL. Apesar disso, é possível perceber que a solução com OpenMP poderia se beneficiar das mesmas otimizações e, por isso, não é justo comparar o desempenho das duas implementações. Dessa forma, sabendo que o código OpenMP não pode ser executado nas mesmas plataformas e que não foram aplicadas as mesmas otimizações em sua implementação, o trabalho se concentra em obter o máximo desempenho sobre a implementação em OpenCL, sem se preocupar com comparações com a implementação com OpenMP.

A partir da próxima subseção, todos os resultados mostrados serão de experimentos compilados com O3.

3.3. Paralelização com OpenCL

Falar sobre o OpenCL e como ele funciona.

Falar sobre o que foi necessário para transformar o código do OpenMP para rodar com OpenCL.

Falar sobre CPU bond e Memory Bond e como podemos contornar esses problemas com OpenCL. Falar sobre como fazer vetorização com OpenCL e como a hierarquia de memória funciona. Falar dos manuais.

Instroduzir as otimizações que seram aplicadas.

3.3.1. Multidimensões

Falar que diretamente, a GPU ainda não funcionava.

Falar que ao adicionar mais dimensões houve melhoria no desempenho da CPU e a GPU começou a funcionar.

Mostrar resultados de desempenho para 2D e 3D.

3.3.2. Removendo Dados Desnecessários

Mostrar que no código original grande parte dos dados não estava sendo utilizado. Mostrar como tirar esses dados e como isso manteve a corretude.

Mostrar impacto no desempenho.

3.3.3. Inlining das Funções

Falar sobre o fato que mesmo os manuais dizendo que o inlining é feito SEMPRE. Vários relatam a mudança de desempenho com inlining manual.

Argumentar que o inlining manual pode criar oportunidade de otimizações manuais que o compilador talvez não consiga fazer.

Mostrar impacto no desempenho.

3.3.4. Melhor Local Work Size

Comentar sobre a escolha dos work-local-size.

Falar sobre manual do hardware e clinfo.

Mostrar os melhores valores encontrados.

3.3.5. Simplificações Algébricas

Mostrar que os inlinings no kernel permitiram a aplicação de várias simplificações algébricas.

Argumentar que o compilador pode não estar fazendo as simplificações porque os dados são floats, comentar sobre as otimizações (https://www.khronos.org/registry/cl/sdk/1.0/docs/man/xhtml/clBuildProgram.html).

Mostar o impacto no desempenho CPU e GPU.

3.3.6. Loop Invariant Code Motion

Mostrar como alguns trexos do código são independentes das variáveis de indução e por isso podem ser movidos para fora do loop e até mesmo para fora do kernel.

Mostrar o impacto no desempenho do código.

3.3.7. Constant Memory Space

Explicar sobre a constant memory space nas GPUs, falar sobre o tamanho dessa memória na GPU da Intel.

Falar quais dados foram escolhidos para ir memória constant.

Mostrar o impacto no desempenho.

3.3.8. Reduzindo a Pressão Sobre os Registradores

Falar sobre a hipótese fato que o desempenho do kernel estava sendo limitado por memory bound.

Mas, tirar os acessos diretos a memória não estavam surtindo efeito e eram sequências.

Falar que havia a desconfiança que estava ocorrendo register spill.

Mostrar como os dados foram levados a memória local.

Mostrar o impacto no desempenho.

3.4. Otimizações Não Implementadas ou Não Mantidas

Falar sobre o fato que algumas otimizações não foram aplicadas.

3.4.1. Vetorização

Falar sobre vetorização no OpenCL e como tentamos aplicar, mas que não houve nenhum benefício.

3.4.2. Redução

Falar sobre a posibilidade de fazer alguma espécie de redução, mas que não conseguimos encontrar espaço para essa otimização.

3.4.3. Loop Blocking

Argumentar que o código não é memory bound e que blocking não seria eficiente.

4. Problemas Encontrados

Falar sobre manter corretude sem a alocação;

Falar que não foi escolhido adicionar diversos defines.

Argumentar que muitas das otimizações podem ter diminuido a corretude do código para outras entradas.

5. Trabalhos Futuros

Falar sobre analisar o código sobre uma ferramenta sofisticada e investigar se estamos próximos do limite teórico do hardware.

Falar sobre aplicar essas otimizações sobre o OpenMP e medir o desempenho.

Falar sobre as posiveis otimizações que ainda podem ser aplicadas.

6. Conclusão

Tentar analisar o desempenho teórico do hardware. Tentar argumentar o desempenho alcançado.

Falar sobre o OpenCL e as otimizações encontradas. Falar sobre os problemas e os trabalhos futuros.

Referências

Boulic, R. and Renault, O. (1991). 3d hierarchies for animation. In Magnenat-Thalmann, N. and Thalmann, D., editors, *New Trends in Animation and Visualization*. John Wiley & Sons ltd.

Knuth, D. E. (1984). The TFX Book. Addison-Wesley, 15th edition.

Smith, A. and Jones, B. (1999). On the complexity of computing. In Smith-Jones, A. B., editor, *Advances in Computer Science*, pages 555–566. Publishing Press.