

# UNIVERSIDADE FEDERAL DE MINAS GERAIS DEPARTAMENTO DE CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

NICOLAS VON DOLINGER MOREIRA ROCHA

## ESTRUTURA DE DADOS RELATÓRIO PRÁTICA 4

## Introdução

Este relatório descreve a caracterização da localidade de referência no código fornecido para análise. O objetivo é avaliar qualitativamente o comportamento do código em termos de acesso à memória e identificar as estruturas de dados e segmentos de código críticos que afetam o desempenho. O código fornecido é uma aplicação de exemplo que realiza operações matriciais, incluindo multiplicação, soma e transposição de matrizes. O código foi escolhido para análise devido à sua complexidade de acesso à memória, que oferece uma oportunidade valiosa para caracterizar a localidade de referência.

## **Análise Qualitativa**

## 1 - Acessos de Memória Esperados:

O código realiza intensivos acessos à memória devido às operações em matrizes, especialmente durante a multiplicação de matrizes de grande porte. Além das operações de matrizes, o código também pode acessar a memória para outras operações, como alocação de recursos e manipulação de estruturas de dados complexas.

#### 2 - Localidade de Referência:

O código provavelmente exibirá uma localidade de referência espacial, uma vez que as operações em matrizes geralmente envolvem acesso a elementos próximos na memória. A localidade de referência temporal pode ser observada em iterações sobre matrizes, onde os mesmos elementos de matriz são acessados repetidamente.

#### 3 - Estruturas de Dados Críticas:

As estruturas de dados cruciais que têm o potencial de ter um impacto substancial no desempenho incluem as matrizes de entrada e saída, que representam os principais elementos de acesso à memória. No contexto deste código, a estrutura de dados crítica é denominada 'mat\_tipo'. Essa estrutura contém um arranjo bidimensional de números em ponto flutuante e é considerada crítica, visto que

desempenha um papel central em todas as operações de acesso à memória realizadas ao longo da execução do código.

## 4 - Segmentos de Código Críticos:

Os loops aninhados que lidam com a inicialização aleatória da matriz e o acesso aos seus elementos desempenham um papel crucial na execução do programa. Eles são responsáveis por percorrer todos os elementos da matriz, o que pode resultar em uma demanda intensa de memória e tempo de execução. Essa parte do código é especialmente sensível ao tamanho da matriz, pois o número de iterações aumenta quadraticamente com o tamanho da matriz.

A função 'transpoeMatriz' é outro ponto crítico no código devido ao seu elevado número de operações de acesso à matriz e à complexidade de efetuar trocas de elementos para realizar a transposição. A transposição de uma matriz envolve a troca de elementos entre linhas e colunas, e isso requer um número significativo de operações. A função 'multiplicaMatrizes' apresenta uma estrutura complexa com três loops aninhados e inúmeras operações de acesso à matriz. A multiplicação de matrizes é uma operação computacionalmente intensiva, e o desempenho dessa função pode ser crítico, especialmente para matrizes grandes.

## Plano de Caracterização de Localidade de Referência

O objetivo deste plano é avaliar a localidade de referência no código fornecido para identificar oportunidades de otimização em relação ao acesso à memória e ao desempenho geral do programa.

## Etapa 1: Compreensão do Código e Identificação de Pontos Críticos

Nesta etapa, foi feita uma revisão do código-fonte para entender sua estrutura, operações principais e estruturas de dados relevantes. Foram identificados os pontos críticos do código que podem afetar o acesso à memória. É importante ter uma compreensão clara do programa e das áreas potencialmente problemáticas antes de iniciar a caracterização.

## Etapa 2: Seleção de Cenários de Execução

Nesta etapa, foram escolhidos os cenários de execução representativos que

envolvam operações críticas de acesso à memória. Isso pode incluir operações de

multiplicação de matrizes, soma de matrizes ou outras operações significativas. A

escolha de cenários de execução representa o comportamento real do programa e

direciona a caracterização para áreas críticas de acesso à memória.

Etapa 3: Execução do Cachegrind para Caracterização

Usaremos a ferramenta Cachegrind (parte do Valgrind) para caracterizar a

localidade de referência durante a execução do programa nos cenários

selecionados. Executaremos o programa com os seguintes comandos:

valgrind --tool=cachegrind ./MeuPrograma <cenário de execução>

O Cachegrind fornece informações detalhadas sobre o comportamento do acesso à

memória, incluindo métricas de cache e taxa de acertos, ajudando a identificar

falhas de cache e áreas de otimização.

Etapa 4: Análise dos Resultados do Cachegrind

Após a execução do programa com o Cachegrind, analisaremos os resultados

gerados pelo Cachegrind usando a ferramenta cg\_annotate. Isso nos permitirá

entender o comportamento de acesso à memória e identificar áreas críticas que

requerem otimização. A análise dos resultados nos fornece insights sobre onde

ocorrem os principais acessos à memória e onde estão os gargalos de

desempenho.

O mesmo será feito com o Callgrind.

**Parâmetros** 

Nesta seção do relatório, descreveremos os parâmetros selecionados para a

caracterização do código, conforme definido no Makefile fornecido. As seguintes

execuções foram realizadas:

1. Multiplicação de Matrizes (500x500):

Comando: \$(EXE) -m -p /tmp/mult500.out -x 500 -y 500

Descrição: Esta execução representa uma multiplicação de matrizes de dimensão 500x500. É uma operação computacionalmente intensiva que envolve o acesso a muitos elementos da matriz.

## 2. Soma de Matrizes (500x500):

Comando: \$(EXE) -s -p /tmp/soma500.out -x 500 -y 500

Descrição: Esta execução representa uma operação de soma de matrizes de dimensão 500x500. Também envolve acesso intensivo à memória para adição de elementos de matriz.

## 3. Transposição de Matrizes (500x500):

Comando: \$(EXE) -t -p /tmp/transp500.out -x 500 -y 500

Descrição: Nesta execução, a transposição de matrizes de dimensão 500x500 é realizada. A transposição envolve reorganização de dados na memória e é crítica para a localidade de referência.

## 4. Multiplicação de Matrizes (100x100) com Registro de Acesso:

Comando: \$(EXE) -m -p /tmp/mult100log.out -I -x 100 -y 100

Descrição: Esta execução é semelhante à primeira, mas também inclui registro de acesso (-I). Isso permitirá uma análise detalhada dos padrões de acesso à memória durante a multiplicação de matrizes menores de 100x100.

#### Justificativa para a Seleção dos Parâmetros:

Os parâmetros selecionados incluem operações críticas de acesso à memória, como multiplicação, soma e transposição de matrizes. Essas operações envolvem leitura e escrita intensivas na memória, tornando-as relevantes para a caracterização de localidade de referência. A escolha de matrizes de dimensão 500x500 e 100x100 permite avaliar o comportamento do programa em diferentes escalas, abrangendo operações de grande e pequeno porte.

A execução com registro de acesso (opção -l) na multiplicação de matrizes de 100x100 permitirá uma análise detalhada dos padrões de acesso à memória

durante essa operação específica. As operações selecionadas refletem situações comuns em programas que lidam com manipulação de matrizes, e os resultados obtidos ajudarão a identificar áreas críticas para otimização em termos de localidade de referência.

Nesse sentido, esses parâmetros foram escolhidos com base na complexidade de acesso à memória que eles representam e na importância de entender como o programa se comporta durante essas operações críticas.

## Cachegrind

Soma de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04
                                                                                                                                                                              0 = _
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:-/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=cachegrind ./bin/matop -s -p
/tmp/soma500.out -x 500 -y 500
==8222== Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
==8222== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Nicholas Nethercote et al.
==8222== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==8222== Command: ./bin/matop -s -p /tmp/soma500.out -x 500 -y 500
 -8222-- warning: L3 cache found, using its data for the LL simulation.
matop
                          (somar matrizes)
                      (somar matrizes)
(multiplicar matrizes)
(transpor matriz)
rq> (cria matriz e salva em arq)
nt> (primeira dimensao)
nt> (segunda dimensao)
            -c <arq>
-x <int>
-y <int>
==8222== I
                                      139.110
 =8222== I1 misses:
                                          1,194
  =8222== LLi misses:
 =8222== I1 miss rate:
=8222== LLi miss rate:
                                             0.86%
                                           0.84%
                                           42,738 (31,673 rd
1,599 (1,275 rd
1,351 (1,057 rd
3.7% (4.0%
3.2% (3.3%
 =8222== D
                                                                              + 11,065 wr)
  8222== D1 misses:
                                                                                      324 wr)
294 wr)
 =8222== LLd misses:
=8222== D1 miss rate:
=8222== LLd miss rate:
                                                                                      2.9%
2,793 ( 2,469 rd
2,525 ( 2,231 rd
1.4% ( 1.3%
                                                                                                                               4$ cg_annotate cachegrind.out.8222
```

### Multiplicação de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04
                                                                                                                                                            Q = - - x
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=cachegrind ./bin/matop -m -p
/tmp/mult500.out -x 500 -y 500

==7960== Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler

==7960== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Nicholas Nethercote et al.

==7960== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info

==7960== Command: ./bin/matop -m -p /tmp/mult500.out -x 500 -y 500
=7960==
 -7960-- warning: L3 cache found, using its data for the LL simulation.
                       (somar matrizes)
(multiplicar matrizes)
                      -c <arq>
=7960==
                                   139,110
==7960== I1 misses:
==7960== LLi misses:
                                       1,173
==7960== LLt Miss rate:
==7960== LLi miss rate:
                                       0.84%
=7960==
==7960== D refs:
==7960== D1 misses:
                                     42,738 (31,673 rd
                                                                      + 11,065 wr)
                                      1,600 ( 1,276 rd
1,352 ( 1,058 rd
3.7% ( 4.0%
3.2% ( 3.3%
                                                                             324 wr)
294 wr)
 =7960== LLd misses:
=7960== D1 miss rate:
=7960== LLd miss rate:
                                                                             2.7%
                                      2,793 ( 2,469 rd
2,525 ( 2,231 rd
1.4% ( 1.3%
==7960== LL refs:
==7960== LL misses:
==7960== LL miss rate:
                                                                             294 wr)
2.7% )
icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:
                                                                                                   :/atv4/pa04$ cg_annotate cachegrind.out.7960
```

### Transposição de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04
                                                                                                                                                                             Q = - - x
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:-/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=cachegrind ./bin/matop -t -p
/tmp/transp500.out -x 500 -y 500
==8394== Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
==8394== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Nicholas Nethercote et al.
==8394== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==8394== Command: ./bin/matop -t -p /tmp/transp500.out -x 500 -y 500
==8394==
 -8394-- warning: L3 cache found, using its data for the LL simulation.
matop
                          (somar matrizes)
                         (multiplicar matrizes)
(transpor matriz)
> (cria matriz e salva em arq)
             -c <arq>
                                       (primeira dimensao)
(segunda dimensao)
==8394==
==8394== I refs:
==8394== I1 misses:
==8394== LLi misses:
                                       139,110
                                          1,195
1,175
:=8394== I1 miss rate:
:=8394== LLi miss rate:
                                           0.86%
0.84%
                                         42,738 (31,673 rd
1,599 (1,275 rd
1,351 (1,057 rd
3.7% (4.0%
3.2% (3.3%
                                                                             + 11,065 wr)
+ 324 wr)
+ 294 wr)
==8394== D refs:
==8394== D1 misses:
  =8394== LLd misses:
==8394== D1 miss rate:
==8394== LLd miss rate:
                                                                                      2.7% )
 =8394==
                                           2,794 ( 2,470 rd
2,526 ( 2,232 rd
1.4% ( 1.3%
==8394== LL refs:
                                                                                      324 wr)
:=8394== LL misses:
:=8394== LL miss rate:
                                                                                      294 wr)
2.7% )
                                                                                                             e/atv4/pa04$ cg_annotate cachegrind.out.8394
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:
```

## Multiplicação de Matrizes com Registro de Acesso

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04
                                                                                                                                                                         Q = - - x
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=cachegrind ./bin/matop -m -p
 /tmp/mult100log.out -x 100 -y 100
7 cmp/mattrootog.odt - x 100 -y 100
==8548== Cachegrind, a cache and branch-prediction profiler
==8548== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Nicholas Nethercote et al.
==8548== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==8548== Command: ./bin/matop -m -p /tmp/mult100log.out -x 100 -y 100
 -8548-- warning: L3 cache found, using its data for the LL simulation.
matop
                          (multiplicar matrizes)
                        (transpor matriz)
|>    (cria matriz e salva em arq)
                                     (primeira dimensao)
(segunda dimensao)
            -x <int>
            -v <int>
 =8548==
 =8548== I
                   refs:
                                      139.096
 =8548== I1 misses:
==8548== LLi misses:
==8548== I1 miss rate:
==8548== LLi miss rate:
                                            0.86%
                                           0.84%
==8548==
                                        42,730 (31,665 rd
1,600 (1,276 rd
1,352 (1,058 rd
3.7% (4.0%
3.2% (3.3%
==8548== D
  =8548== D refs:
=8548== D1 misses:
                                                                            + 11.065 wr)
 :=8548== LLd misses:
:=8548== D1 miss rate:
                                                                                    294 wr)
                                                                                    2.9%
  =8548== LLd miss rate:
 =8548==
==8548== LL refs: 2,793 ( 2,469 rd
==8548== LL misses: 2,525 ( 2,231 rd
==8548== LL miss rate: 1.4% ( 1.3%
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:-
                                                                                     294 wr
                                                                                    2.7%
                                                                                                      ture/atv4/pa04$ cg_annotate cachegrind.out.8548
```

```
| In | Ilmr | Ilmr | Ilmr | Dr | Dlmr | Dlmr | Dlmr | Dlmw | Dlm
```

## Callgrind

#### Soma de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04
                                                                                                                                                   Q = - - x
 icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=callgrind ./bin/matop -s -p
ttoclasvondo tingerentcolasvondo tinger-82HF:-/codes/data_structure/atv4/pades \ \text{Vtmp/soma500.out -x 500 -y 500} \ \text{:=9189== Callgrind, a call-graph generating cache profiler} \ \text{:=9189== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Josef Weidendorfer et al.} \ \text{:=9189== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==9189== Command: ./bin/matop -s -p /tmp/soma500.out -x 500 -y 500
==9189==
 =9189== For interactive control, run 'callgrind_control -h'.
matop
                      (somar matrizes)
                      (multiplicar matrizes)
                     (transpor matriz)
q>     (cria matriz e salva em arq)
          -c <arq>
                                  (primeira dimensao)
                                  (segunda dimensao)
  9189== Events
 =9189== Events : Ir
=9189== Collected : 137811
 =9189==
  9189== I
                                 137,811
  icolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ callgrind_annotate callgrind.out.8189
```

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q = _ _ _
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04<mark>$_callgrind_annotate_callg</mark>
rind.out.9189
Profile data file 'callgrind.out.9189' (creator: callgrind-3.19.0)
I1 cache:
D1 cache:
LL cache:
Timerange: Basic block 0 - 30981
Trigger: Program termination
Profiled target: ./bin/matop -s -p /tmp/soma500.out -x 500 -y 500 (PID 9189, part 1)
Events recorded: Ir
Events shown:
Event sort order: Ir
Thresholds:
Include dirs:
User annotated:
Auto-annotation: on
```

## Multiplicação de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: \sim/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q \equiv - \Box
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=callgrin
d ./bin/matop -m -p /tmp/mult500.out -x 500 -y 500

==9741== Callgrind, a call-graph generating cache profiler

==9741== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Josef Weidendorfer et al.

==9741== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==9741== Command: ./bin/matop -m -p /tmp/mult500.out -x 500 -y 500
 ==9741==
 ==9741== For interactive control, run 'callgrind_control -h'.
matop
                    (somar matrizes)
                     (multiplicar matrizes)
                    (transpor matriz)
                         (cria matriz e salva em arq)
          -c <arq>
          -x <int>
                              (primeira dimensao)
          -y <int>
                             (segunda dimensao)
==9741==
==9741== Events : Ir
==9741== Collected : 137811
 ==9741==
 ==9741== I refs:
                              137,811
 nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$
```

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q = - - -
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ callgrind_annotate callg
rind.out.9741
Profile data file 'callgrind.out.9741' (creator: callgrind-3.19.0)
I1 cache:
D1 cache:
LL cache:
Timerange: Basic block 0 - 30981
Trigger: Program termination
Profiled target: ./bin/matop -m -p /tmp/mult500.out -x 500 -y 500 (PID 9741, part 1)
Events recorded: Ir
Events shown:
Event sort order: Ir
Thresholds:
Include dirs:
User annotated:
Auto-annotation: on
```

## Transposição de Matrizes

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: \sim/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q \equiv - \Box
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=callgrin
d ./bin/matop -t -p /tmp/transp500.out -x 500 -y 500 ==10051== Callgrind, a call-graph generating cache profiler ==10051== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Josef Weidendorfer et al. ==10051== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==10051== Command: ./bin/matop -t -p /tmp/transp500.out -x 500 -y 500
==10051== For interactive control, run 'callgrind_control -h'.
matop
                    (somar matrizes)
                    (multiplicar matrizes)
                   (transpor matriz)
          -c <arq> (cria matriz e salva em arq)
          -x <int>
                             (primeira dimensao)
                             (segunda dimensao)
          -y <int>
==10051==
==10051== Events : Ir
==10051== Collected : 137811
 ==10051==
 ==10051== I refs:
                               137,811
 nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ callgrind_annotate callg
```

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q = _
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ callgrind_annotate callg
rind.out.10051
Profile data file 'callgrind.out.10051' (creator: callgrind-3.19.0)
I1 cache:
D1 cache:
LL cache:
Timerange: Basic block 0 - 30981
Trigger: Program termination
Profiled target: ./bin/matop -t -p /tmp/transp500.out -x 500 -y 500 (PID 10051, part 1)
Events recorded: Ir
Events shown:
Event sort order: Ir
Thresholds:
Include dirs:
User annotated:
Auto-annotation: on
```

## Multiplicação de Matrizes com Registro de Acesso

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ valgrind --tool=callgrin
d ./bin/matop -m -p /tmp/mult100log.out -x 100 -y 100 ==10334== Callgrind, a call-graph generating cache profiler ==10334== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Josef Weidendorfer et al. ==10334== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==10334== Command: ./bin/matop -m -p /tmp/mult100log.out -x 100 -y 100
==10334==
==10334== For interactive control, run 'callgrind_control -h'.
matop
                   (somar matrizes)
(multiplicar matrizes)
         -t
                  (transpor matriz)
         -c <arq> (cria matriz e salva em arq)
                           (primeira dimensao)
(segunda dimensao)
         -x <int>
         -y <int>
 ==10334==
==10334== Events : Ir
==10334== Collected : 137797
==10334==
==10334== I refs:
                             137,797
 nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$ callgrind_annotate callg
```

```
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF: ~/Codes/data_structure/atv4/pa04 Q = _
nicolasvondolinger@nicolasvondolinger-82MF:~/Codes/data_structure/atv4/pa04$_callgrind_annotate callg
rind.out.10334
Profile data file 'callgrind.out.10334' (creator: callgrind-3.19.0)
I1 cache:
D1 cache:
LL cache:
Timerange: Basic block 0 - 30980
Trigger: Program termination
Profiled target: ./bin/matop -m -p /tmp/mult100log.out -x 100 -y 100 (PID 10334, part 1)
Events recorded: Ir
Events shown:
Event sort order: Ir
Thresholds:
Include dirs:
User annotated:
Auto-annotation: on
```

## Análise das Saídas

## Cachegrind

1. Quão bem o programa se comporta em termos de memória?

O relatório referente ao código mostra que a função do\_lookup\_x e \_\_GI\_\_tunables\_init estão consumindo uma quantidade significativa de recursos. No geral, o programa executou 139.110 instruções (Ir) e teve 31.673 leituras de dados (Dr). A maioria dos eventos está associada a instruções de leitura (I1mr, ILmr) e leituras de dados (Dr, D1mr, DLmr).

Essas funções são responsáveis por uma parcela substancial do tempo de execução do programa, com "do\_lookup\_x" representando 17,05% das instruções executadas (Ir) e "\_\_GI\_\_\_tunables\_init" contribuindo com 16,09%. Outras funções, como "\_dl\_relocate\_object" e "\_dl\_lookup\_symbol\_x," também são relevantes em termos de instruções executadas e leituras de dados. Com base nesses dados, é evidente que as funções "do\_lookup\_x" e "\_\_Gl\_\_\_tunables\_init" são as principais áreas a serem otimizadas em termos de consumo de recursos.

Em geral, com base nas informações fornecidas, o programa parece se comportar bem em termos de memória. A alta porcentagem de acertos na memória cache sugere que o programa está aproveitando eficientemente o uso da cache para reduzir os acessos à memória principal, o que é fundamental para o desempenho de muitas aplicações.

2. Quais estruturas de dados devem ser caracterizadas para melhor entendimento?

Hierarquia de Cache: Entender a hierarquia de cache, incluindo o tamanho e a associatividade de cada nível de cache (L1, L2, L3, etc.), ajuda a determinar como os dados estão sendo armazenados e acessados em diferentes camadas de cache.

Acessos à Memória: Analisar as métricas de leitura (read) e escrita (write) para cada nível de cache, bem como os acertos (hits) e falhas (misses), fornece informações sobre a eficiência do uso da memória cache. Isso inclui o número absoluto de acessos e a porcentagem de acertos em cada nível.

Padrões de Acesso: Identificar os padrões de acesso à memória, como localidade espacial (acessos a dados próximos na memória) e localidade temporal (reutilização de dados recentemente acessados), é crucial para entender como o programa está acessando os dados.

**Funções Críticas:** Analisar as estatísticas de acesso à memória para funções específicas no código-fonte pode ajudar a identificar quais partes do programa estão contribuindo mais para o tráfego de memória e onde podem ocorrer oportunidades de otimização.

**Tamanho dos Dados:** Avaliar o tamanho dos dados usados pelo programa pode ajudar a determinar se os dados cabem eficientemente na memória cache disponível ou se há necessidade de estratégias de otimização, como particionamento de dados.

Padrões de Escrita: Entender como as operações de escrita afetam a memória cache e a memória principal é importante para otimizar o programa. Pode ser útil identificar padrões de escrita, como escrita única ou escrita múltipla em um mesmo local de memória.

**Dependência de Dados:** Identificar dependências de dados entre diferentes partes do programa pode ajudar a determinar a ordem de execução das operações e a minimizar os conflitos na memória cache.

Políticas de Substituição e Escrita: Conhecer as políticas de substituição de cache (por exemplo, LRU, FIFO) e as políticas de escrita (por exemplo, write-through, write-back) usadas pelo hardware de cache é importante para entender como os dados são gerenciados na memória cache.

Tamanho dos Blocos de Cache: Compreender o tamanho dos blocos de cache (também conhecidos como linhas de cache) é importante para entender como os dados são agrupados e carregados na memória cache.

**Instruções vs. Dados:** Distinguir entre acessos à memória para instruções e dados é fundamental, pois os padrões de acesso podem variar significativamente entre os dois tipos de acesso.

3. Quais segmentos de código devem ser instrumentados para suportar a caracterização?

Para suportar a caracterização do desempenho de um programa, é importante instrumentar os segmentos de código que são críticos para a análise de cache e memória. Aqui estão alguns segmentos de código que devem ser instrumentados:

**Pontos de Entrada:** como a função main() ou outras funções principais que iniciam a execução. Isso permite rastrear o comportamento do programa desde o início.

**Funções Críticas:** Isso pode incluir funções que realizam cálculos intensivos, operações de E/S (entrada e saída), ou funções que manipulam grandes volumes de dados.

Laços de Processamento: laços que iteram sobre estruturas de dados grandes.

Acessos à Memória: acessos à memória, incluindo leituras e escritas em variáveis e estruturas de dados. Isso ajudará a rastrear onde os dados estão sendo acessados e modificados.

Pontos Críticos de Cache: pontos críticos onde os dados são frequentemente carregados na memória cache e onde os acertos ou falhas de cache têm um impacto significativo no desempenho. Isso pode incluir operações de busca ou acesso a estruturas de dados compartilhadas.

Acesso a Estruturas de Dados Complexas: como matrizes multidimensionais, listas encadeadas ou árvores, que podem ter padrões de acesso à memória distintos.

## Callgrind

1. Quão bem o programa se comporta em termos de memória?

Com base apenas no perfil do Callgrind fornecido, não se pode tirar conclusões definitivas sobre o comportamento do programa em termos de memória. Para avaliar o uso de memória do programa, deveria ser realizada uma análise de perfil de memória usando as ferramentas apropriadas. No entanto, para todos os códigos de manipulação de matrizes, o número total de instruções retiradas é 137.811.

As estruturas de dados e os segmentos de código são os mesmos da análise feita do cachegrind.

## Conclusão

O código fornecido apresenta uma complexidade de acesso à memória significativa devido às operações em matrizes e ao potencial uso de estruturas de dados complexas. A análise qualitativa revelou a presença esperada de localidade de referência espacial e temporal, bem como a identificação das estruturas de dados e segmentos de código críticos que podem afetar o desempenho.

A caracterização de localidade de referência é fundamental para a otimização do código, permitindo a identificação de oportunidades de melhoria no acesso à memória e, consequentemente, no desempenho geral. Este relatório fornece uma visão geral inicial da complexidade de acesso à memória no código e serve como ponto de partida para análises mais aprofundadas e otimizações futuras.