

$Uma\ abordagem\ MPI\ para\ transcrição\ e\ tradução\ de\\ DNA$

Elihofni Lima Erick Grilo Max Fratane

1 Introdução e descrição da aplicação

A transcrição do DNA é o processo através do qual o DNA serve de modelo para a síntese de RNA feita por um ser vivo. Apenas uma cadeia de DNA é usada nesse processo, ativada pela enzima RNA-polimerase. Em uma determinada região da molécula de DNA, ocorre a separação das hélices, onde uma delas forma o RNA através do encadeamento de nucleotídeos complementares. Em suma, essa é a fase responsável por parear as bases nitrogenadas do DNA com as do RNA: A do DNA com U do RNA, T do DNA com A do RNA, C do DNA com G do Rna e G do DNA com C do RNA.

Relembrando alguns conceitos de biologia, A (adenina), C (citosina) T (timina) e G (guanina) são os nucleotídeos que compõem o DNA, e as mesmas, com exceção da timina (que vira U, de uracila, que por sua vez é uma base nitrogenada), compõem o RNA. Cada trinca de 3 dessas bases nitrogenadas é chamada de códons. Um códon codifica um aminoácido, vide Morandini et al. (2013).

Motivado pelo tamanho que uma cadeia de DNA pode ter (em Venter et al. (2001), no mapeamento do genoma humano, por exemplo, foram encontradas aproximadamente 2.91 bilhões de pares de bases nitrogenadas) e pelo processo de transcrição ser uma tarefa repetitiva, a criação de um programa paralelo do tipo SPMD (Simple Program, Multiple Data) aparenta ser uma boa abordagem para a solução desta tarefa. Em Chibli (2008), por exemplo, uma abordagem usando MPI para solucionar problemas de comparação de strings, incluindo a transcrição de DNA para RNA e a identificação de aminoáciods, enquanto em Kleinjung et al. (2002) e Xue et al. (2014), o padrão MPI é utilizado para outro fim, que é o alinhamento de sequências de DNA (que visa encontrar similaridades no DNA que podem indicar relações evolucionárias entre diferentes indivíduos, ou seja, características semelhantes entre indivíduos de espécies diferentes.)

O objetivo é paralelizar a transcrição e a tradução de DNA, onde a transcrição é o processo responsável por traduzir uma cadeia de DNA para RNA e a tradução consiste em identificar o aminoácido que o códon em questão representa, a partir de códons de RNA (que foram obtidos a partir da trascrição de códons de DNA para RNA). Note que o processo só se inicia efetivamente quando na cadeia original de DNA dado na entrada é identificado um cístron (uma cadeia de DNA iniciada pelos códons compostos por ATC, ACT ou ATT, que possui informações para a síntese de uma proteína). Enquanto um cístron não é encontrado, não há nenhum processamento efetivo. Quando um cístron é encontrado, o processo se inicia. Como estamos considerando nenhuma mutação genética, o cístron deve ser múltipla de 3 para que o algoritmo funcione corretamente. Já, a cadeia original pode ter qualquer tamanho.

2 O método sequencial

O método sequencial consiste em tratar toda a cadeia de entrada como uma única cadeia, oriunda da leitura de um arquivo texto onde se encontra tal cadeia. A partir daí, toda a cadeia do DNA é transcrita para RNA da seguinte forma: primeiramente, é identificada o local correto para iniciar a transcrição da cadeia (onde o cístron se encontra); em seguida, a cada três nucleotídeos (um códon), sua transcrição (conversão de DNA para RNA) é feita e a identificação do aminoácido que aquele códon se refere é feita em seguida. Ao término da análise de um códon, o códon DNA original, a sua transcrição para códon RNA e o aminoácido que ele representa é escrito em uma linha do arquivo e esse procedimento se repete por todo o tamanho da cadeia de entrada. Caso o códon não possui 3 nucleotídeos (o tamanho do cístron não é múltiplo de 3), tal codon é ignorado.

```
© elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Ārea de Trabalho/LabParalela/TransDNA
elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Ārea de Trabalho/LabParalela/TransDNA$ ,/sequencial.c -o sequencial transcription.c io.c
elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Ārea de Trabalho/LabParalela/TransDNA$ ,/sequencial
Processo Mestre: CISTRON INICIA NO INDICE 2TAMANHO DO CISTRON 60
Tempo Total: 0.099174s
elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Ārea de Trabalho/LabParalela/TransDNA$
```

Figura 1: Exemplo de uma execução da aplicação sequencial, indicando onde o cístron é encontrado na cadeia origina, seu tamanho e o tempo total de execução.

3 O método paralelo

O método paralelo consiste em paralelizar todo o processo de transcrição de DNA em RNA e o de tradução do códon para um aminoácido. Dessa forma, o trabalho é divido em n tarefas (1 tarefa mestre, n-1 tarefas escravo) onde a tarefa mestre é a responsável por repartir a sequência de DNA de entrada para as demais tarefas, ficando com a primeira parte da sequência. Após o envio dessas partes da entrada para cada uma das tarefas escravo, a tarefa mestre faz a transcrição da sua parcela da sequência de DNA para RNA, ao mesmo tempo que as tarefas escravo (após receberem a mensagem que contém os dados da tarefa mestre) também iniciam esse processo. A tarefa mestre então realiza a identificação dos aminoácidos que ela transcreveu e fica aguardando as demais tarefas escravo realizarem a parcela do seu processamento (transcrever e identificar os aminoácidos que lhe foram enviadas).

Quando todas as tarefas escravo terminarem o seu processamento, elas enviam de volta os resultados para a tarefa mestre (os códons transcritos e os aminoácidos identificados), que por sua vez imprime na tela o RNA transcrito e os aminoácidos identificados e escreve em um arquivo tais dados.

```
elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Área de Trabalho/LabParalela/TransDNAS mpicc main.c -o dna transcription.c io.c elihofni@elihofni-VirtualBox:-/Área de Trabalho/LabParalela/TransDNAS mpirun -np 2 dna

Processo Mestre: INICIOU

Processo Mestre: LEITURA NO ARQUIVO CONCLUIDA

Processo Mestre: LEITURA NO ARQUIVO CONCLUIDA

Processo Mestre: TAMANHO DA CADETA LIDA = 63

Processo Mestre: TAMANHO DA CADETA LIDA = 63

Processo Mestre: TAMANHO DO CISTRON = 60

Processo Mestre: TOTAL DE CODONS POR PROCESSO

Processo Mestre: ENVIOU CODONS DNA PRAR PROCESSO #1

Processo Mestre: ENVIOU CODONS DNA PRAR PROCESSO #1

Processo Mestre: RECEBEU PARTE DA CADETA DE DNA DO MESTRE

Processo #1: INICIOU

Processo #1: INICIOU

Processo #1: INICIOU

Processo #1: IDENTIFICACAD DE ANIMOACIDOS PARCIAL CONCLUIDA

Processo Mestre: RECEBEU RAINA DO PROCESSO #1

Processo Mestre: RECEBEU RAINA DO PROCESSO #1

Processo Mestre: RECEBEU RAINO DO PROCESSO #1

Processo Mestre: RECEBEU RAINO DO PROCESSO #1

Processo Mestre: RECEBEU ANINOS DO PROCESSO #1

Processo Mestre: TAMINOS DO PROCESSO #1

Processo Mestre: TOMITIFICACAD DE AMINOACIDOS TOTAL CONCLUIDA

.RESULTADOS:

DIMA MAINO

AAA UUU Phe

AAC UUG Leu

GCC CCG Pro
GCT CAU HIS
GCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

GCC CCG Pro
GCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg

AAAA UUU Phe

AAC UUG Leu

ACCA COU Arg
```

(a) Início da execução, mostrando o *status* dos processos, tamanho total da cadeia de entrada, tamanho do cístron que será processado, o total de códons, a quantidade de códons enviados para cada processo escravo e parte do resultado final.

```
Processo Mestre: ENVIOU CODONS DNA PARA PROCESSO #1
Processo Mestre: ENVIOU CODONS DNA PARA PROCESSO #1
Processo Mestre: TRANSCRICAO PARCIAL CONCLUIDA

Processo #1: INICIOU
Processo #1: INICIOU
Processo #1: RECEBEU PARTE DA CADEIA DE DNA DO MESTRE
Processo #1: TRANSCRICAO PARCIAL CONCLUIDA
Processo #1: TRANSCRICAO PARCIAL CONCLUIDA
Processo Mestre: IDENTIFICACAO DE AMINOACIDOS PARCIAL CONCLUIDA
Processo Mestre: RECEBEU RNAS DO PROCESSO #1
Processo Mestre: RECEBEU RNAS DO PROCESSO #1
Processo Mestre: RECEBEU ANINOS DO PROCESSO #1
ANA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU His
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU HIS
GCA CGU Arg
AAA UNU Phe
AAC UNC Leu
GCC CCC Pro
GTA CAU PIL
ACCEDERATE TO TRANSCRIPTOR TO TRANSCRIPTO
```

(b) Fim da execução, mostrando a confirmação do recebimento dos dados processados pela tarefa mestre, os dados processados (que foram escritos em um arquivo e o tempo total de execução

Figura 2: Exemplo de uma execução da aplicação paralela, no ambiente MPI com dois processos, um mestre e um escravo

4 A implementação paralela

O ambiente escolhido para a paralelização da implementação foi o MPI (Message Passing Interface), um padrão de comunicação de dados em computação

paralela cujo objetivo busca efetuar a troca de mensagens entre processos (ou threads, dependendo da implementação) de fomra prática e eficiente.

A nossa implementação consiste no uso do ambiente MPI para paralelizar o processo: Ao iniciar o ambiente MPI, o ambiente de execução paralela é inicalizado. Em seguida, as tarefas são criadas e inicializadas no comunicador padrão (MPI_COMM_WORLD) e, então, existem duas rotinas possíveis para serm executadas por cada uma das tarefas, que é a rotina destinada para a tarefa mestre (identificada pelo rank 0) e outra para as demais tarefas.

A tarefa mestre então inicia sua execução: primeiro ela efetua a leitura do arquivo (utilizando a função ler, disponível em io.c), obtendo a cadeia de DNA inserida como entrada e, em seguida, dividindo a mesma em pedaços menores de sub-cadeias de DNA (por exemplo, para uma cadeia de 60 nucleotídeos, como cada códon possui tamanho 3, nessa etapa a tarefa mestre dividiria a cadeia em 20 sub-cadeias de tamanho 3 cada, utilizando a rotina split, encontrada em transcription.c) e em seguida, envia as subcadeias para as demais tarefas (mantendo a primeira porção para si) por meio da chamada da função MPL-Send (primeiramente enviando a quantidade de códons que a tarefa irá receber, em seguida enviando os códons), que faz o envio bloqueante síncrono de mensagens (isso significa que a tarefa que está enviando retorna a execução assim que a mensagem foi enviada, o que não implica que a mesma foi recebida pela tarefa receptora).

Após o envio dos dados necessários (quantidade de códons e os códons em si), a tarefa mestre começa a efetuar o processamento na parte dos códons que com ela ficou: primeiro, ela divide a sub-cadeia de DNA que restou em outras sub-cadeias de tamanho 3 (o tamanho de um códon) e, para cada uma dessas sub-cadeias, faz a transcrição de DNA para RNA, utilizando a função transcription (encontrada em transcription.c) e em seguida identificando o aminoácido referente ao códon transcrito, fazendo uso da rotina transcription (que pode ser encontrada em trascription.c).

Nesse momento, as demais tarefas escravo também estão fazendo o mesmo: após o recebimento das mensagens que foram enviadas pela tarefa mestre (recebimento feito por meio da rotina MPLRecv), cada uma das tarefas escravo divide a cadeia de DNA recebida em sub-cadeis de tamanho 3 (da mesma forma que a mestre), e, para cada sub-cadeia de DNA gerada a partir da cadeia que a tarefa recebeu, ela faz a transcrição de DNA e a tradução do códon para o aminoácido que ele identifica (da mesma forma que a tarefa mestre). Ao término do processo, elas enviam o resultado do processamento (que seria todos os códons transcritos e cada um dos seus respectivos aminoácidos) para a tarefa mestre

A mestre então, para cada tarefa escravo, ela recebe os dados da tarefa escravo (por meio da rotina MPI_Recv) e, para cada conjunto de dados recebidos (de cada tarefa), ela vai armazenando as cadeias de RNA transcritos e os seus respectivos aminoácidos. Ao fim da recepção (todas as tarefas escravo concluíram o envio, a tarefa mestre então imprime na tela o resultado do processamento: para cada códon, imprime na tela o códon de DNA original da entrada, a cadeia de RNA transcrita referente à tal códon e o aminoácido que tal cadeia de RNA identifica. Em seguida, escreve o mesmo que ela imprimiu em um arquivo de saída. Ao fim da execução do ambiente MPI, é pego o tempo de finalização (a fim de ver quanto tempo o processamento levou) e o ambiente é finalizado pelo processo main (o mesmo onde o ambiente é inicializado) por meio da rotina MPI_Finalize.

5 Descrição dos experimentos computacionais

A ideia inicial seria efetuar a medição de desempenho em diversas máquinas. Porém, como não foi possível, a máquina física onde foi testada os códigos é um computador com 8 GB de memória RAM real, processador Intel i7-5500U @ 2.40 GHz, com o S.O Windows 10 64 bits. Os códigos foram efetivamente executados em uma máquina virtual usando VirtualBox 5.1.22, onde a máquina virtual possui o S.O Ubuntu 16.04 LTS 64 bits, 4 GB RAM e 2 núcleos do processador físico (de um total de 4 núcleos) dedicados à ela. Foram executados 3 casos de teste: uma entrada com a cadeia de DNA de 60 cístrons, uma entrada com 122 cístrons e uma entrada com 842 cístrons (observe que a quantidade de cístons na entrada pode diferir do tamanho da cadeia de DNA de entrada original). A cada bateria de teste, houve uma pausa de três minutos.Nessas condições, os seguintes resultados foram obtidos:

Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
1 processo	0,000161s	0,000263s	0,000170s	0,000198s

Tabela 1: Tabela da execução com entrada de 60 cístrons para a aplicação sequencial

Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
1 processo	0,000905s	0,000673s	0,001260s	0,000946s
2 processos	0,002815s	0,001322s	0,00170	0,000198s
3 processos	0,009347s	0.012447s	0,002983s	0,008259s
4 processos	0,002717s	0,002732s	0,009044s	0,004831s
5 processos	0,002759s	0,007151s	0,002873s	0,004261s
6 processos	0,002399s	0,006788s	0,003720s	0,004302s
7 processos	0,009775s	0,002534s	0,003134s	0,005147s
8 processos	0,002090s	0,005234s	0,010324s	0,005882s
9 processos	0,006355s	0,005824s	0,007481s	0,006553s
10 processos	0,004734s	0,004441s	0,015296s	0,008157s
20 processos	0,007049s	0,007616s	0,048893s	0,021186s

Tabela 2: Tabela da execução com entrada de 60 cístrons para a aplicação paralela

Para a primeira bateria de testes, note que a aplicação sequencial acabou sendo melhor que as execuções da aplicação paralela: enquanto a execução no ambiente MPI com apenas 1 processo culminou em ser aproximadamente 5x mais lenta que a sequencial, e a execução com 20 processos teve o pior desempenho médio.

ĺ	Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
ĺ	1 processo	0,000270s	0,000319s	0,000279s	0,000289s

Tabela 3: Tabela da execução com entrada de 122 cístrons para a aplicação sequencial

Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
1 processo	0,000560s	0,000673s	0,000735s	0,000656s
2 processos	0,001141s	0,001135s	0,001447s	0,001241s
4 processos	0,006964s	0,006780s	0,007720s	0,007155s
8 processos	0,004822s	0,006210s	0,005909s	0,005647s
16 processos	0,009243s	0,010715s	0,029486s	0,016481s
32 processos	0.045284s	0,047188s	0,132972s	0.075148s

Tabela 4: Tabela da execução com entrada de 122 cístrons para a aplicação paralela

Para a segunda bateria de testes, note que a aplicação sequencial novamente acabou sendo melhor que as execuções da aplicação paralela: a execução sequencial obteve uma melhor média frente às execuções paralelas, onde a primeira obteve uma média aproximadamente 2x pior que a sequencial, onde a execução com 32 processos obteve o pior desempenho frente às demais.

Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
1 processo	0,001204s	0,001251s	0,001167s	0,001207s

Tabela 5: Tabela da execução com entrada de 842 cístrons para a aplicação sequencial

Nº processos	1 ^a execução	2ª execução	3ª execução	Média
1 processo	0,001647s	0,003152s	0,003888s	0,002895s
2 processos	0.024973s	0,971038s	1,230680s	0,742230s
4 processos	0,016289s	0,086328s	2,050373s	2,152990 s
8 processos	0,012612s	0,137131s	0,549633s	0,233125s
16 processos	0,011125s	0,708151s	2,310141s	1,009806s
30 processos	0.048504s	0,590812s	1,115891s	0,585069s
32 processos	s	s	s	s
120 processos	1,816374s	8,354731s	6,058427s	5,409844s

Tabela 6: Tabela da execução com entrada de 842 cístrons para a aplicação paralela

Na terceira bateria de testes, temos (novamente) que a aplicação sequencial obteve um melhor desempenho frente às execuções da aplicação paralela: o melhor caso da aplicação paralela foi na execução com apenas 1 processo, onde o tempo médio foi 2x pior que o tempo médio da execução da aplicação sequencial, enquanto o pior caso foi a execução com 120 processos, com um tempo médio de execução de 5,409844 segundos (isso é aproximadamente 4.482x pior que a aplicação sequencial). Note que por algum motivo, a execução da aplicação paralela não teve sua execução bem sucedida com 32 tarefas (não sabemos o motivo).

Para todos os casos de teste, percebe-se que pelo menos em uma única máquina, o desempenho da aplicação paralela no ambiente MPI foi pior que o desempenho da sequencial.

Referências

- Chibli, E. A. (2008), A Multiprocessor Parallel Approach to Bit-parallel Approximate String Matching.
- Kleinjung, J., Douglas, N. & Heringa, J. (2002), 'Parallelized multiple alignment', *Bioinformatics* **18**(9), 1270–1271.
- Morandini, C., Bellinello, L. C. & Constantino, C. (2013), Coleção Objetivo Apostila Resumo Biologia 1.
- Venter, J. C., Adams, M. D., Myers, E. W., Li, P. W., Mural, R. J., Sutton, G. G., Smith, H. O., Yandell, M., Evans, C. A., Holt, R. A. et al. (2001), 'The sequence of the human genome', science 291(5507), 1304–1351.
- Xue, Q., Xie, J., Shu, J., Zhang, H., Dai, D., Wu, X. & Zhang, W. (2014), A parallel algorithm for dna sequences alignment based on mpi, in 'Information Science, Electronics and Electrical Engineering (ISEEE), 2014 International Conference on', Vol. 2, IEEE, pp. 786–789.