
Algoritmos Paralelos

Escalabilidade de diferentes algoritmos paralelos



Universidade do Minho

António Sérgio Alves Costa A78296
José Pedro Moreira Resende A77486

1 de Junho de 2019

Conteúdo

1	Introdução	2
2	Algoritmo: Heapsort	2
2.1	Sequencial	2
2.2	Paralelo	2
3	Apresentação e Análise dos Resultados	3
3.1	Apresentação dos Resultados	3
3.2	Tempos de execução	3
3.2.1	Sequencial	3
3.2.2	Paralelo	3
3.3	Análise dos Resultados	3
4	Conclusão	3

1 Introdução

Algoritmos de ordenação são usados para reorganizar e ordenar uma dada lista ou array de acordo com parâmetros fornecidos por um comparador de elementos.

Existem vários algoritmos de ordenação com diferentes perfis de execução e memória, neste artigo vamos falar em específico do heapsort, da sua paralelização e da sua caracterização.

O heapsort é um algoritmo de ordenação da família dos algoritmos de ordenação por seleção.

Este algoritmo usa uma estrutura de dados heap para os ordenar a medida que os insere de forma a tornar a ordenação estável.

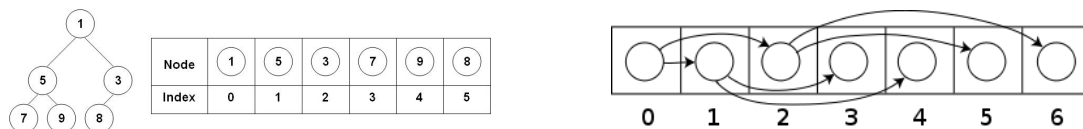
O seu tempo de execução sobre conjuntos ordenados aleatoriamente é muito bom, tem um uso de memória bem comportado e o seu desempenho em pior caso é praticamente igual ao desempenho em caso médio.

2 Algoritmo: Heapsort

2.1 Sequencial

Nesta implementação do algoritmo heap sort sequencial utilizamos o código disponibilizado no enunciado.

O funcionamento deste algoritmo consiste em duas fases. Primeiramente é construído uma heap a partir do array que nos é dado, em segundo é construído o array ordenado retirando o maior número (root atual) e inserindo no array ordenado. A heap é então atualizada de forma a manter os invariantes deste tipo de estrutura e eleger um novo root.



Este array ordenado é na verdade feito no mesmo array da heap e simplesmente é alterado os limites final da heap, reaproveitando a memória, sem ser necessário alocar um novo array para guardar o resultado final.

2.2 Paralelo

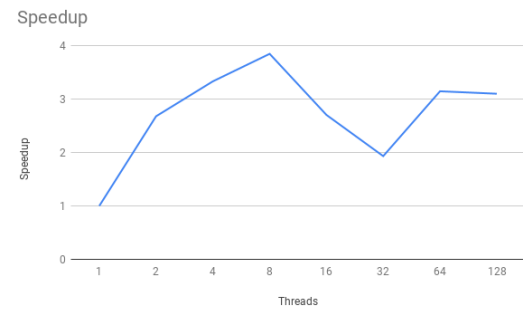
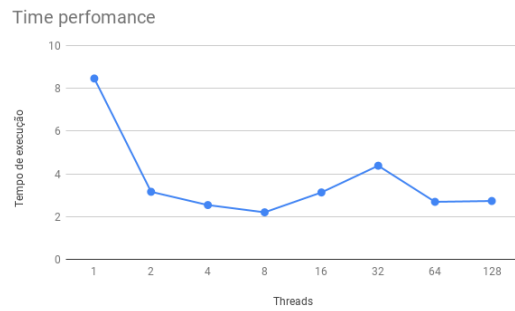
Com o intuito de paralelizar e acelerar este algoritmo depois de alguma pesquisa e experimentação chegamos a uma implementação na qual dividimos o array em várias heaps mais pequenas de tamanho constante (sempre que possível).

Assim tanto as heaps como os arrays ordenados associados a cada uma destas estruturas podem ser calculados e ordenados de forma independente e paralela.

Utilizamos aqui o scheduler dinâmico do omp de forma a distribuir melhor a carga de trabalho entre as threads.

Após obtermos vários segmentos ordenados é necessário correr o processo de fundir estes segmentos de forma a obter um único array ordenado.

Para este trabalho foi usada uma heurística de redução em árvore o que torna todo o processo de merge extremamente eficiente e possível de executar de forma paralela, uma vez que temos blocos sem dependências entre si, tirando partido também de um scheduler dinâmico de forma a que a carga de trabalho seja distribuída pelas threads.



3 Apresentação e Análise dos Resultados

3.1 Apresentação dos Resultados

3.2 Tempos de execução

3.2.1 Sequencial

3.2.2 Paralelo

3.3 Análise dos Resultados

4 Conclusão