

Relatório Projecto ASA

Relatório 1º projecto ASA 2025/2026

Grupo: AL114 **Aluno(s):** 111179 e 110600

Descrição do Problema e da Solução

O problema consiste em calcular o número de caminhos distintos entre pares de cruzamentos num grafo orientado acíclico (DAG) e, com base nisso, atribuir rotas a camiões. A solução proposta utiliza uma abordagem iterativa baseada na ordenação topológica para garantir que os nós são processados na ordem correta de dependência, evitando recursão e problemas de stack overflow.

Para otimizar o uso da cache e memória, implementámos um esquema de **Programação Dinâmica por Lotes (Batched DP)**. Processamos os nós de origem em blocos (ex: 128), mantendo contadores de caminhos apenas para o lote atual. A propagação dos caminhos é feita seguindo a ordem topológica linearizada (algoritmo de Kahn), onde para cada nó somamos os caminhos vindos dos seus antecessores e propagamos para os sucessores, atualizando os contadores módulo M .

Análise Teórica

O algoritmo divide-se nas seguintes etapas principais:

- 1. Leitura do Grafo e Cálculo de Graus de Entrada:** Iteração sobre as K arestas para construir a lista de adjacências e vetor de graus.
Complexidade: $O(N + K)$
- 2. Ordenação Topológica (Algoritmo de Kahn):** Inserção de nós com grau 0 numa fila e remoção iterativa, visitando cada aresta uma vez.
Complexidade: $O(N + K)$

3. Processamento por Lotes (Core da Solução): Para cada bloco de origens, percorremos o grafo na ordem topológica. No pior caso (grafo denso), processamos todas as arestas para cada lote. Sendo B o tamanho do lote, temos N/B iterações externas. **Complexidade:** $O(\frac{N}{B} \times (N + K))$

Complexidade Global da Solução: Dado que B é uma constante, a complexidade simplifica para:

$$O(N \times (N + K))$$

No pior caso (grafo denso onde $K \approx N^2$), temos $O(N^3)$. Para grafos esparsos, aproxima-se de $O(N^2)$.

Avaliação Experimental dos Resultados

As experiências foram realizadas num computador com CPU Apple M-series, utilizando instâncias geradas aleatoriamente com densidade constante. O objetivo foi verificar a correlação entre o tempo de execução e a complexidade teórica prevista $O(N \times (N + K))$.

Tabela de Resultados

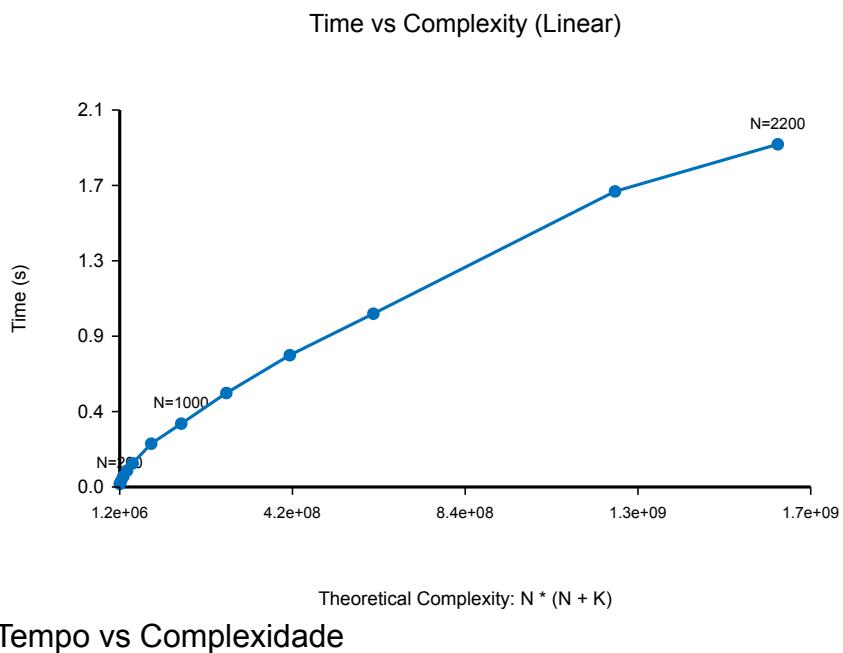
Foram geradas mais de 10 instâncias de tamanho incremental.

N (Vértices)	K (Arestas)	Tempo (s)
200	5937	0.0172
300	13620	0.0326
400	24075	0.0595
500	37572	0.0930
600	53856	0.1348
800	96280	0.2466
1000	149645	0.3608

N (Vértices)	K (Arestas)	Tempo (s)
1200	215511	0.5350
1400	294370	0.7506
1600	384045	0.9868
2000	599803	1.6834
2200	724530	1.9516

Gráfico de Desempenho

O gráfico abaixo apresenta o Tempo Real (eixo YY) em função da Complexidade Teórica $N \times (N + K)$ (eixo XX).



A linearidade observada no gráfico confirma que a implementação segue a previsão teórica.