

# Trabalho Prático II - ACO

Daniel Carneiro  
Universidade Federal de Minas Gerais  
Belo Horizonte, MG, 31.270-901  
dennys@ufmg.br

## Abstract

O objetivo desse trabalho foi a implementação de um algoritmo de **Ant Colony Optimization (ACO)** para o **longest path problem**. O algoritmo foi implementado em python 3.10 e utiliza a biblioteca externa *numpy*.

## 1. Introduction

**Ant Colony Optimization (ACO)** é uma metaheurística utilizada para resolver problemas que podem ser reduzidos a encontrar bons caminhos em grafos. Nessa metaheurística utilizamos formigas artificiais para caminhar no gráfico e, imitando o comportamento de formigas reais, deixar feromônios no melhor caminho para guiar (probabilisticamente) as outras formigas para caminhos bons.

Nesse trabalho foi estudado e implementado um algoritmo de ACO com o objetivo de aproximar uma solução para o **longest path problem**, no qual o objetivo é encontrar o maior caminho em um grafo entre quaisquer dois vértices. Nas próximas sessões iremos descrever as decisões de implementação, otimização de parâmetros, experimentos e resultados.

## 2. Decisões de Implementação

A versão de ACO implementada foi a *MMAS* (Max Min Ant System) 1, utilizando o descrito no livro *Ant colony optimization* (Dorigo and Stutzle)[1]. As decisões tomadas foram descritas a seguir.

### 2.1. Paralelismo

O algoritmo 1 mostra como que o paralelismo foi implementado, nós construímos os caminhos em paralelo, e atualizamos os feromônios de maneira sequencial.

### 2.2. Representação da Solução

A solução é representada pela sequência de vértices que visitamos (e.g.  $v_2v_1v_3$ ).

---

### Algorithm 1 ACO

---

```
 $t \leftarrow 1$ 
best  $\leftarrow (0, [])$ 
Initialize graph with  $t_{max}$  pheromones on every edge
while  $t < \maxIt$  do
    Build popSize solutions in parallel  $\rightarrow S$ 
    itbest  $\leftarrow (\max S.length, \max S.path)$ 
    if itbest[0] > best[0] then
        best  $\leftarrow$  itbest
    end if
     $r \leftarrow$  Choose from {best, itbest} with probabilities
    ( $t/\maxIt, 1 - t/\maxIt$ )
    Update pheromones with  $r.path$ 
     $t \leftarrow t + 1$ 
end while
return best
```

---

### 2.3. Probabilidade de Transição

A probabilidade de transição por uma aresta é dada pela equação

$$\frac{w^\alpha n^\beta}{\sum_{v_i \in N} w_i^\alpha n_i^\beta}$$

Onde  $w$  é o feromônio da aresta,  $n$  é o peso,  $N$  é a vizinhança, e  $n_i$  e  $w_i$  são o peso e o feromônio da aresta que conecta o vértice atual a  $i$ .

### 2.4. Atualização dos Feromônios

O *MMAS* têm como característica a utilização de um limite mínimo e máximo para os feromônios, nesse trabalho foi utilizado um limite variável onde  $t_{max}$  é o tamanho do caminho sendo utilizado para atualizar os feromônios dividido pela taxa de evaporação e  $t_{min}$  é  $t_{max} \cdot ((1 - \sqrt[n]{0.05})/((avg - 1) \sqrt[n]{0.05}))$  onde  $n$  é o número de vértices do grafo e  $avg$  é a média de arestas que saem de um vértice.

Como explicitado no algoritmo 1, no início das iterações nós atualizamos o feromônio utilizando com maior probabilidade o melhor caminho encontrado naquela iteração

para promover exploração, e depois se torna mais provável que utilizemos o melhor caminho encontrado até então para promover o exploitation.

## 2.5. Parâmetros

Os parâmetros ajustáveis pelo usuário são o número de iterações, o número de formigas,  $\alpha$ ,  $\beta$  e a taxa de evaporação  $\rho$ . Esses parâmetros foram ajustados para o problema de caminho mais longo na sessão a seguir.

## 3. Otimização de Parâmetros

Os parâmetros iniciais utilizados foram os da tabela 1 como sugerido por Dorigo and Stutzle[1]. Todos os parâmetros foram ajustados utilizando o arquivo de testes *entrada3.txt*, por possuir o maior número de caminhos possíveis e, portanto, maior variedade de soluções.

Em todos os testes foram realizadas 30 execuções, e todos os dados representados nos gráficos são a média dos resultados obtidos nas 30 execuções.

Table 1. Parâmetros iniciais,  $\rho$  é a taxa de evaporação,  $C^{fn}$  é o custo da solução obtida pela heurística gulosa de vizinho mais distante.

Parâmetro	Valor
Feromônio Inicial	$1/\rho C^{fn}$
Número de Formigas	10
$\beta$	5
$\rho$	0.02
$\alpha$	1
Número de iterações	400

### 3.1. Número de Formigas

Os gráficos 1 e 2 mostram o impacto do número de formigas na melhor solução e no tempo de execução. Foi determinado que os ganhos pelo aumento de população não justificam o aumento de tempo de execução. Por isso o número de formigas foi mantido em 10.

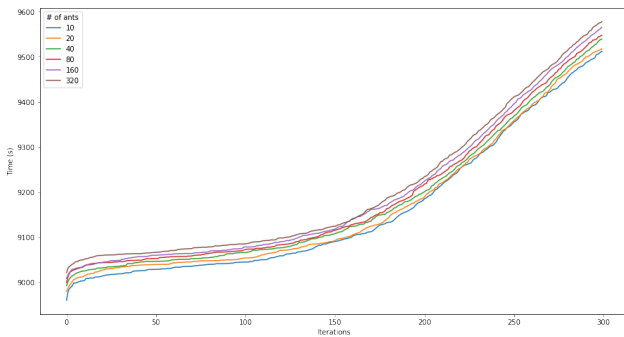


Figure 1. Melhor solução encontrada para diversos números de formigas

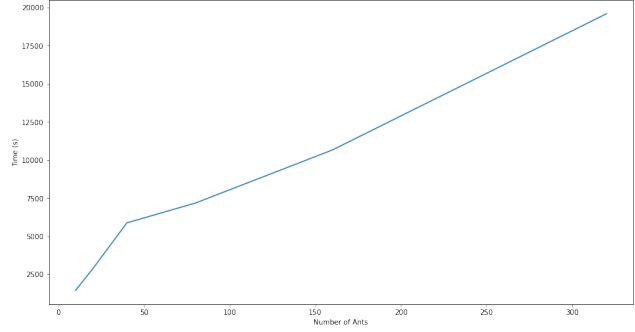


Figure 2. Tempo de execução por número de formigas

### 3.2. Iterações

O gráfico 3 mostra a melhor solução encontrada por iteração, e o gráfico 4 mostra o tempo de execução do teste para números máximos de iterações diferentes. Como o algoritmo é  $O(n)$  em relação ao número de iterações e há ganhos até 700 iterações, foi escolhido 700 para o número de iterações.

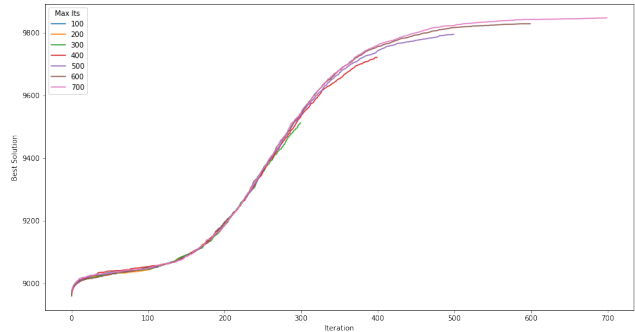


Figure 3. Melhor solução encontrada por iteração

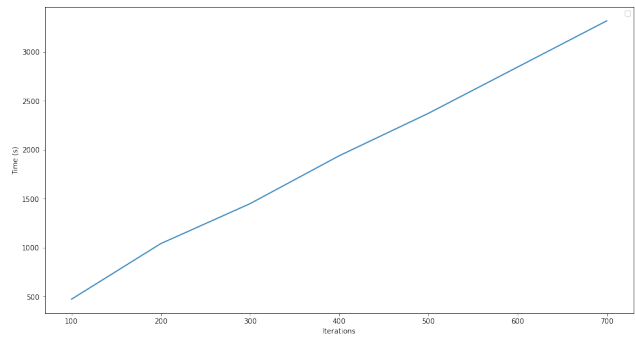


Figure 4. Tempo de execução por iteração

### 3.3. Beta

O gráfico 5 mostra o valor da melhor solução encontrada para diferentes valores de  $\beta$ . O  $\beta$  basicamente é o peso que

damos para seguir a aresta de maior comprimento, e como quanto maior o  $\beta$  melhor a solução, surge uma dúvida se na verdade a heurística de vizinhos mais distantes é melhor que o ACO implementado. Para testar essa hipótese foi encontrada a melhor solução para essa heurística setando  $\alpha$  em 0 e iniciando uma formiga em cada vértice do grafo. Ficou claro que os feromônios ainda tinham um papel importante, e a implementação do ACO foi justificada. Foi escolhido  $\beta = 75$ .

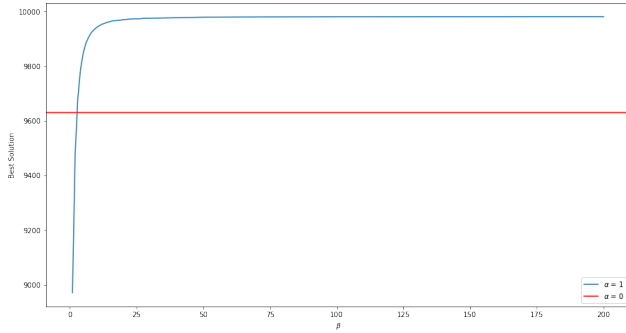


Figure 5. Melhor solução encontrada para diferentes valores de  $\beta$

### 3.4. Rho

O gráfico 6 mostra o valor da melhor solução para diferentes valores de  $\rho$ , como 0.08 obteve os melhores resultados e uma convergência mais suave, optou-se por utilizar  $\rho = 0.08$ .

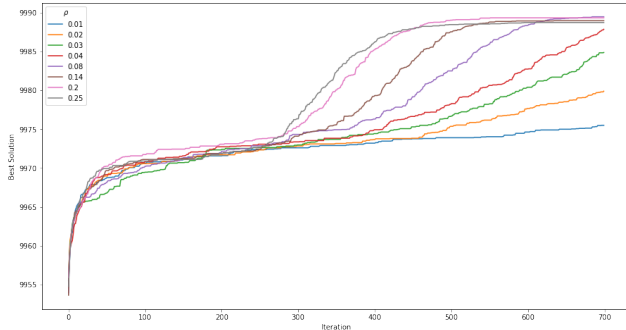


Figure 6. Melhor solução encontrada para diferentes valores de  $\rho$

### 3.5. Alpha

Talvez não faça tanto sentido ajustar  $\alpha$ , uma vez que o ajuste de  $\beta$  já seja um ajuste indireto de  $\alpha$ , porém com objetivo explorativo, também realizamos um experimento para  $\alpha$ . Os resultados estão ilustrados pelo gráfico 7. Foi observado que  $\alpha = 2$  obteve resultados marginalmente melhores que  $\alpha = 1$  consistentemente em múltiplas execuções do teste. Isso provavelmente ocorreu pois o ajuste de  $\rho$  alterou o impacto que os feromônios têm para encontrar um melhor

caminho. Optou-se então por utilizar  $\alpha = 2$ .

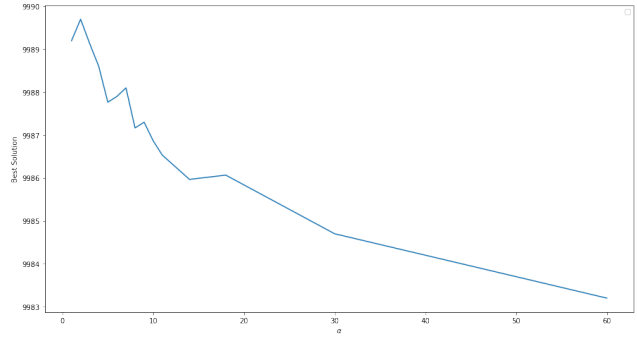


Figure 7. Melhor solução encontrada para diferentes valores de  $\alpha$

### 3.6. Parâmetros Finais

A tabela 2 apresenta os parâmetros escolhidos. E o gráfico 8 apresenta o resultado da execução com esses parâmetros.

Table 2. Parâmetros finais

Parâmetro	Valor
Iterações	700
Número de Formigas	10
Beta	75
Rho	0.08
Alpha	2

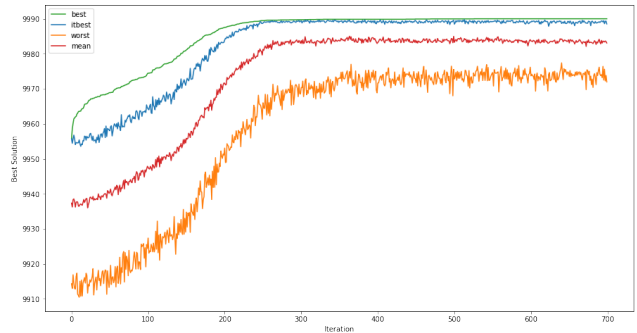


Figure 8. Melhor solução até então (best-so-far), melhor solução da iteração atual, pior solução e solução média para os parâmetros finais.

Na sessão seguinte iremos descrever os resultados do algoritmo para os três conjuntos de dados.

## 4. Resultados

Nessa sessão iremos apresentar três tabelas (3, 4, 5) com estatísticas descritivas sobre as soluções encontradas.

Table 3. Resultados para *entrada1.txt*

count	mean	std
30	990	0

Table 4. Resultados para *entrada2.txt*

count	mean	std	min	25%	max
30	175.56667	0.93526	173	176	176

Table 5. Resultados para *entrada3.txt*

count	mean	std
30	9990	0

## 5. Conclusão

O fato do desvio padrão para as entradas 1 e 3 serem 0 é um indicio de que possivelmente o algoritmo encontrou o ótimo toda vez. Para a entrada 2 temos que no percentil .25 encontramos o ótimo. Isso também indica que para os parâmetros finais o número de formigas e o número de iterações são maiores do que o necessário, isso é evidenciado ainda mais pelo gráfico 8 que na iteração 300 o algoritmo já havia convergido. Portanto poderíamos executar o algoritmo mais rapidamente sem comprometer qualidade da solução, por exemplo definindo uma condição de parada após  $x$  execuções sem melhora, ou simplesmente diminuindo o número máximo de execuções diretamente.

Seria interessante futuramente revisitar a etapa de otimização de parâmetros partindo dos parâmetros atuais, para otimizar o tempo de execução e qualidade das soluções. Seria interessante também alterar a ordem de otimização de parâmetros, por exemplo otimizando  $\rho$  antes de  $\beta$ .

## References

- [1] Marco Dorigo and Thomas Stutzle. *Ant colony optimization*. en. A Bradford Book. Cambridge, MA: Bradford Books, June 2004.