

PSO APLICADO AO PROBLEMA DE TABELA HORÁRIO

Filipe Gomes Arante de Souza

Metaheurísticas 2023/2
Prof. Maria Claudia Silva Boeres

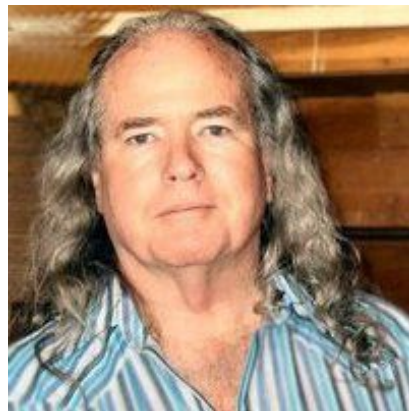
Estrutura da Apresentação

- Introdução;
- Revisão do PSO;
- Apresentação do Problema de Tabela Horário;
- Adaptação do PSO para o PHTU;
- Apresentação dos resultados;



Introdução

- Criado por James Kennedy e Russel Eberhart em 1995;
- Surgiu de estudos oriundos de simulações de modelos sociais simplificados de um bando de pássaros;
- Aplicável em problemas de telecomunicações, controle, mineração de dados, design, otimização combinatória, sistemas de energia, processamento de sinais, ...;
- Um dos algoritmos populacionais mais conhecidos e amplamente utilizados atualmente;



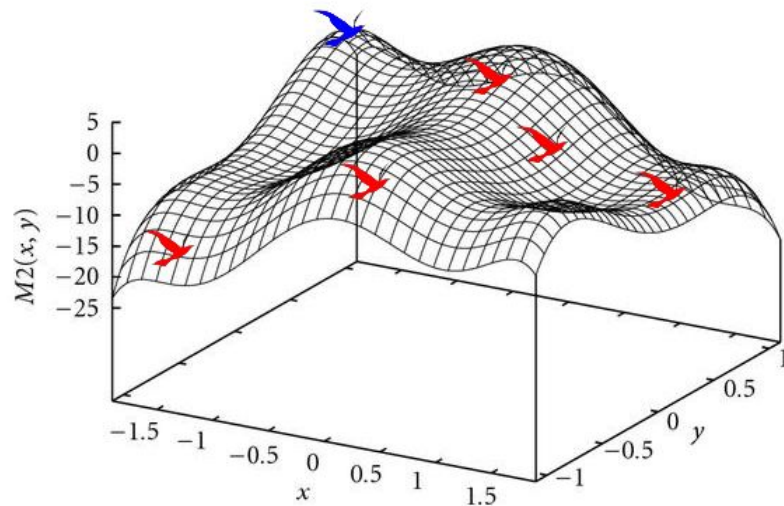
James K, Psicólogo Social



Russel E, Eng. Elétrico

Otimização por Enxame de Partículas

- Procura a solução ótima num determinado espaço de busca através da troca de informações entre indivíduos de uma população;
- As partículas possuem memória da melhor posição que elas já estiveram e conhecem a melhor posição que o bando inteiro já encontrou;



Movimento das Partículas

$$v_{k+1} = w \cdot v_k + c_1 \cdot r_1 \cdot (p_{best_k} - x_k) + c_2 \cdot r_2 \cdot (g_{best} - x_k)$$

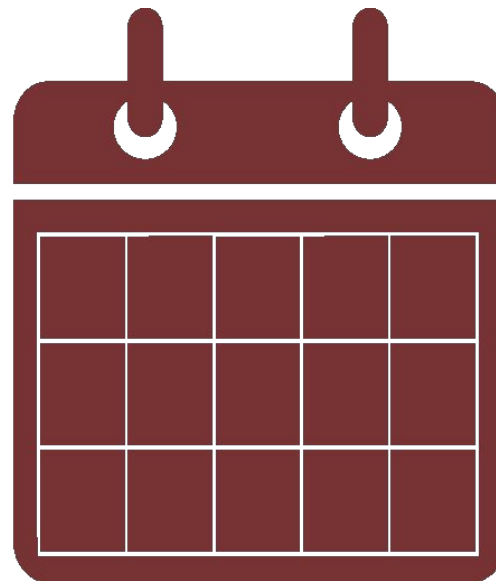
$$x_{k+1} = x_k + v_k$$

“A cada iteração do algoritmo as partículas tentam se aproximar um pouco do seu melhor local e do melhor local. Portanto, elas funcionam como se fossem atratores para regiões do espaço potencialmente promissoras.”

(lembre-se disso)

O Problema de Tabela Horário: Formulação ITC-2007

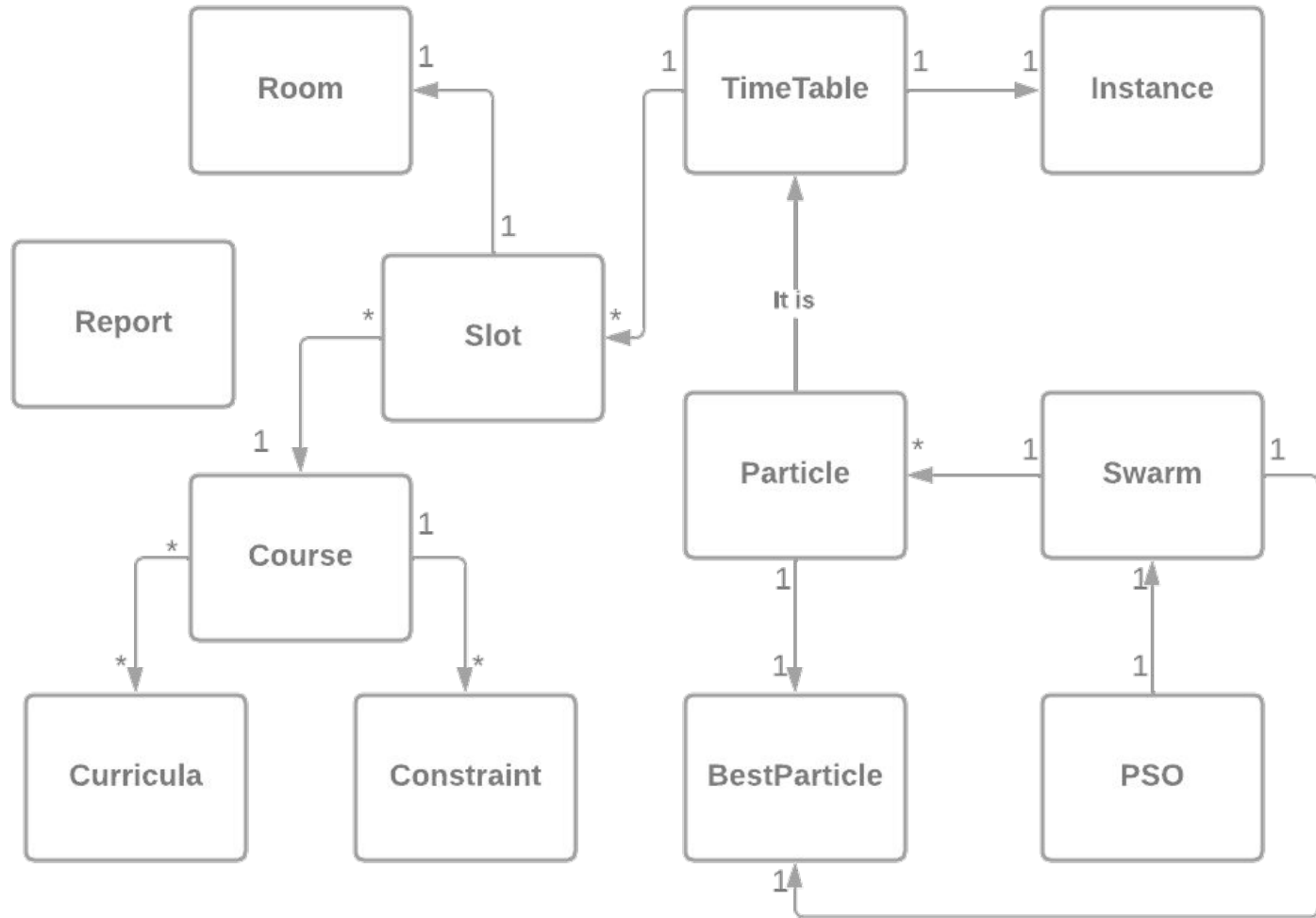
- Alocar aulas de disciplinas num conjunto finito de horários e salas;
- Cada matéria possui restrições de currículo, professor e indisponibilidades;
- Objetivo: eliminar as restrições fortes e minimizar as restrições fracas;



Adaptação do PSO para o PHTU

O algoritmo original é para problemas de
otimização contínua... e agora?

MODELAGEM



Geração de uma Partícula [de Almeida Segatto 2017]

- Abrir imagem do artigo, não coube no slide... :(

Geração da População Inicial

Algorithm 2 Population Constructor

```
1: function POPULATION_CONSTRUCTOR( $A, B, \alpha, N$ )
2:    $\triangleright A$  is the set of all classes to alloc
3:    $\triangleright B$  is the set of all slots in timetable
4:    $\triangleright \alpha$  is a real number between 0 and 1
5:    $\triangleright N$  is the size of population
6:
7:    $P \leftarrow \emptyset$ 
8:
9:   for  $\forall i \in [1, N]$  do
10:      $p \leftarrow \text{GRASP\_CONSTRUCTOR}(A, B, \alpha)$ 
11:
12:     if  $p \neq \emptyset$  then
13:        $P \leftarrow P \cup \{p\}$ 
14:     end if
15:   end for
16:
17:   return  $P$ 
18: end function
```

**Operator:
W Rand Mutate
[Chu et al. 2006]**

Algorithm 3 W Rand Mutate

```
1: function RAND_MUTATE( $X$ ,  $W$ )
2:   ▷  $X$  is a particle
3:   ▷  $W$  is a positive integer
4:
5:   for  $\forall i \in [1, W]$  do
6:     for  $\forall j \in [1, 10]$  do ▷ Try 10 times a successful swap
7:       Select two random slots  $S_1$  and  $S_2$  from  $X$ 
8:       Swap the allocated courses in  $S_1$  and  $S_2$ 
9:
10:      if  $X$  is feasible then
11:        break
12:      else
13:        Undo the swap of allocated courses in  $S_1$  and  $S_2$ 
14:      end if
15:    end for
16:  end for
17: end function
```

Algorithm 4 C Rand Change

```
1: function RAND_CHANGE( $X, R, C$ )
2:   ▷  $X$  is a particle to be modified
3:   ▷  $R$  is a reference particle
4:   ▷  $C$  is a positive integer
5:
6:   for  $\forall i \in [1, C]$  do
7:     for  $\forall j \in [1, 10]$  do ▷ Try 10 times a successful swap
8:       Select a random slot  $S_R$  from  $R$ 
9:       Get the respective slot  $S_X$  of  $S_R$  in  $X$ 
10:      Find some slot  $S'_X$  from  $X$  that contains the same allocated course of  $S_R$ 
11:      Swap the allocated courses in  $S_X$  and  $S'_X$ 
12:
13:      if  $X$  is feasible then
14:        break
15:      else
16:        Undo the swap of allocated courses in  $S_x$  and  $S'_x$ 
17:      end if
18:    end for
19:  end for
20: end function
```

Operator:

C Rand Change
[Chu et al. 2006]

Nova Equação do PSO

$$S_k^{i+1} = rand_mutate(X_k^i, W)$$

$$W_k^{i+1} = rand_change(S_k^{i+1}, P_k^i, C_1)$$

$$X_k^{i+1} = rand_change(W_k^{i+1}, G^i, C_2)$$

Execução das Instâncias

- **21 instâncias** disponibilizadas;
- Executadas em três computadores:
- Benchmark **204** segundos: **comp01-05** e **comp16-21**;
- Benchmark **228** segundos: **comp01-06**;
- Benchmark **216** segundos: **comp11-15**;
- Instâncias mais difíceis: **comp05** e **comp19**;

- Parâmetros escolhidos para o PSO:

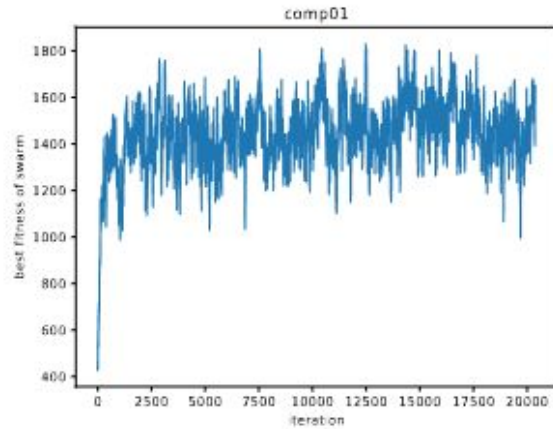
$$W = 1, C_1 = 1, C_2 = 1$$



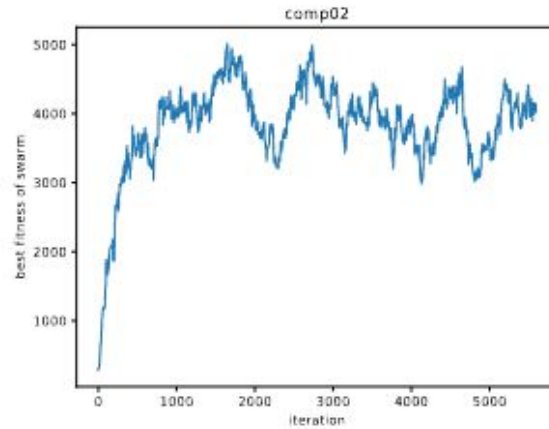
Resultados Computacionais

- Abrir imagem do artigo, não coube no slide... :(

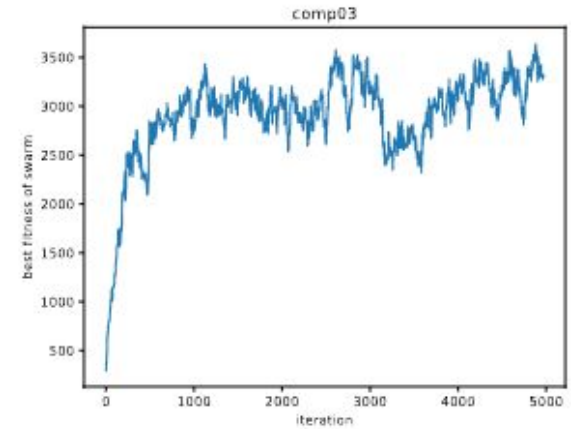
PSO ao longo das iterações (comp01-03)



(a) Instância comp01

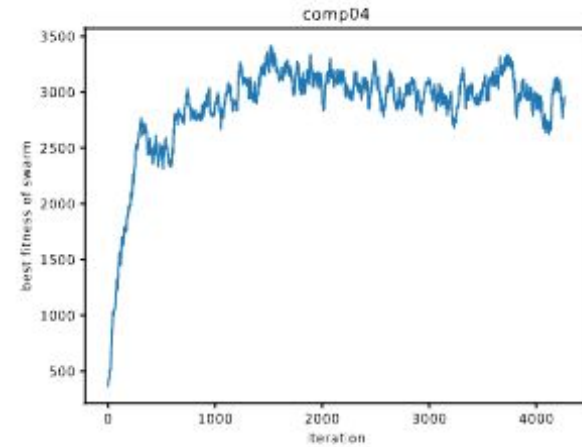


(b) Instância comp02

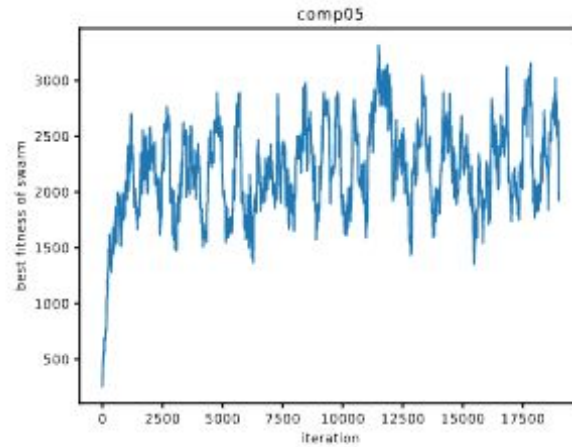


(c) Instância comp03

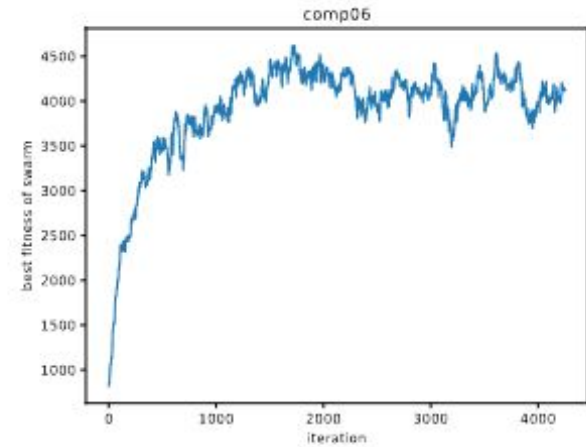
PSO ao longo das iterações (comp04-06)



(d) Instância comp04

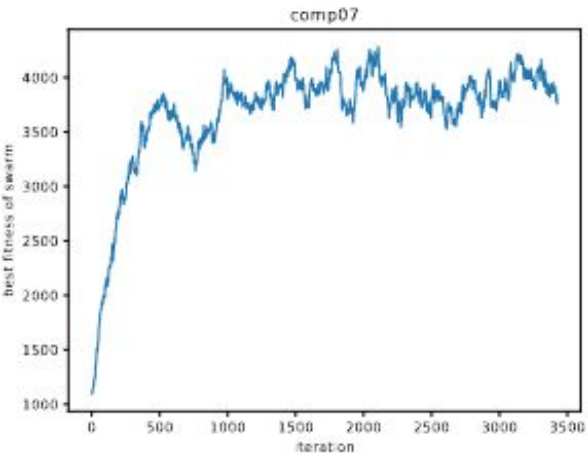


(e) Instância comp05

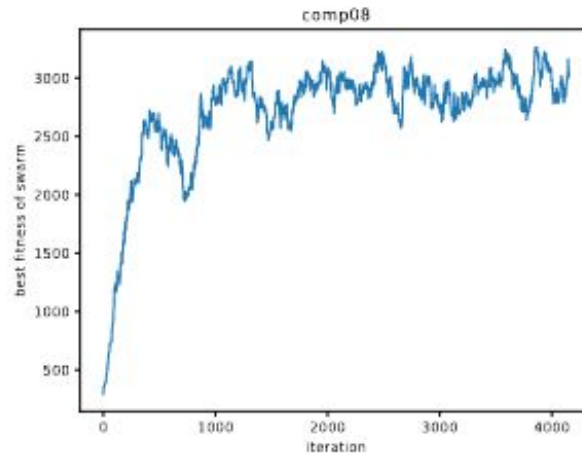


(f) Instância comp06

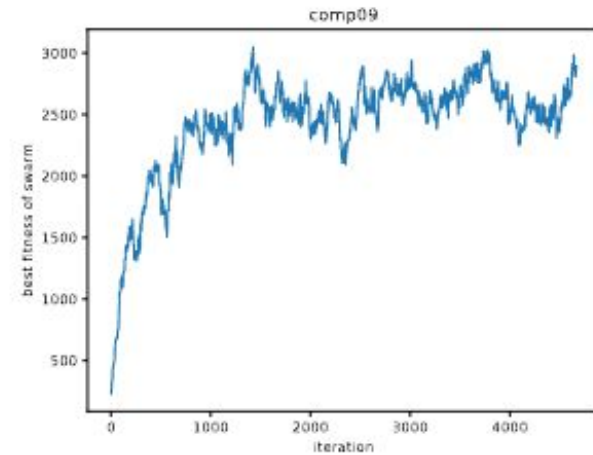
PSO ao longo das iterações (comp07-09)



(g) Instância comp07

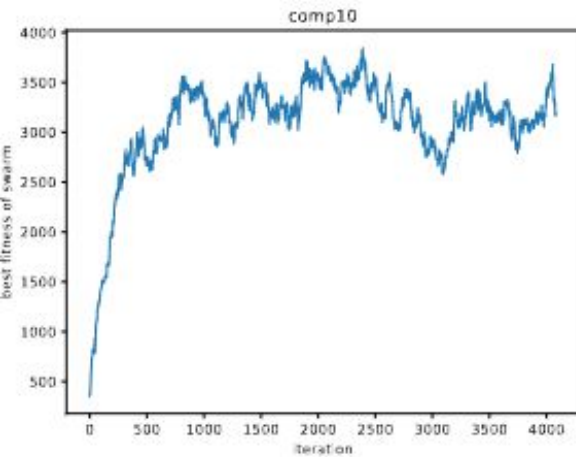


(h) Instância comp08

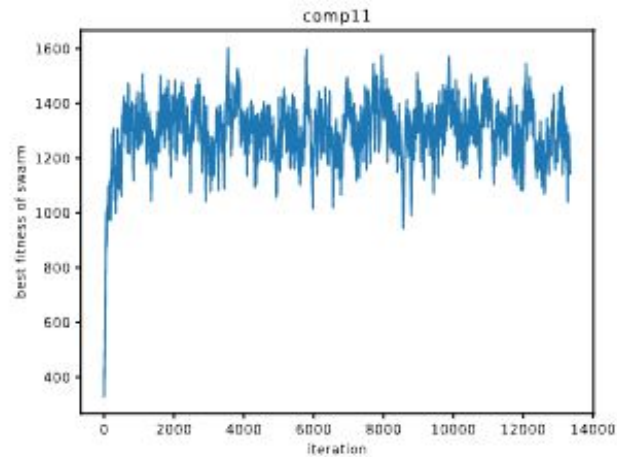


(i) Instância comp09

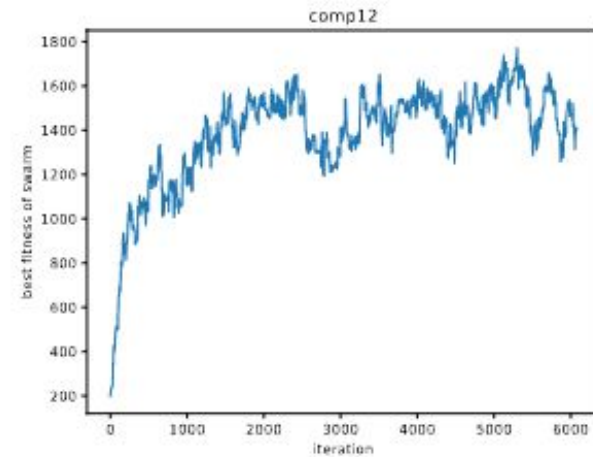
PSO ao longo das iterações (comp10-12)



(j) Instância comp10

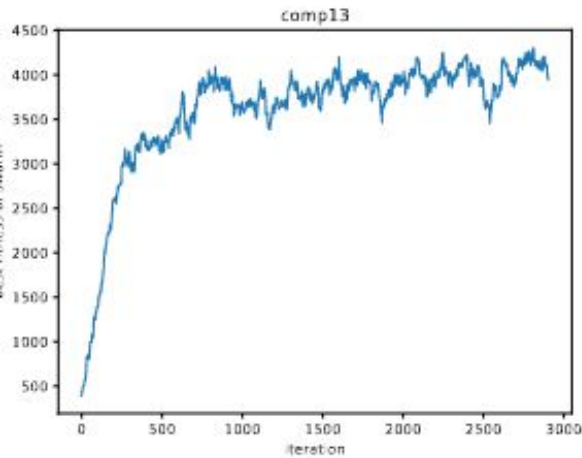


(k) Instância comp11

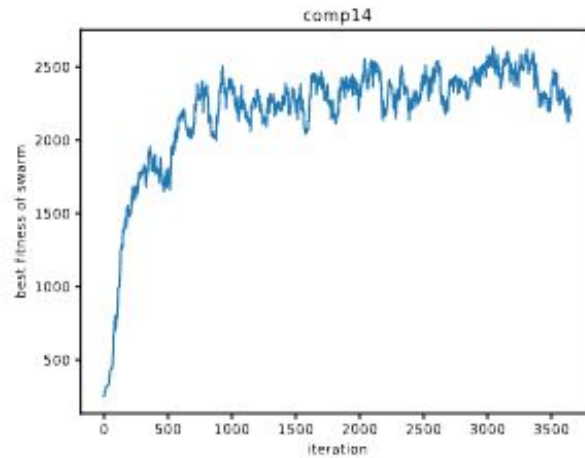


(l) Instância comp12

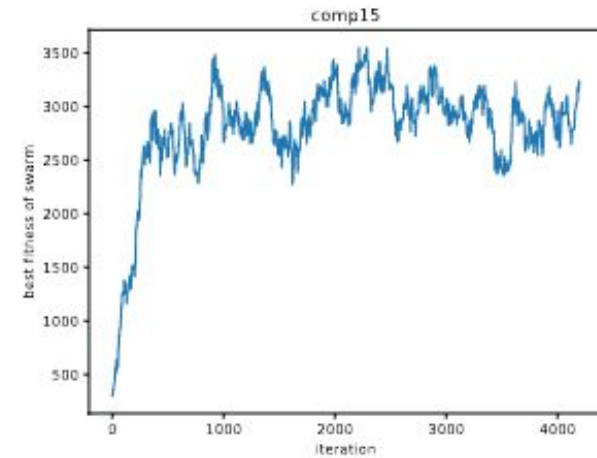
PSO ao longo das iterações (comp13-15)



(m) Instância comp13

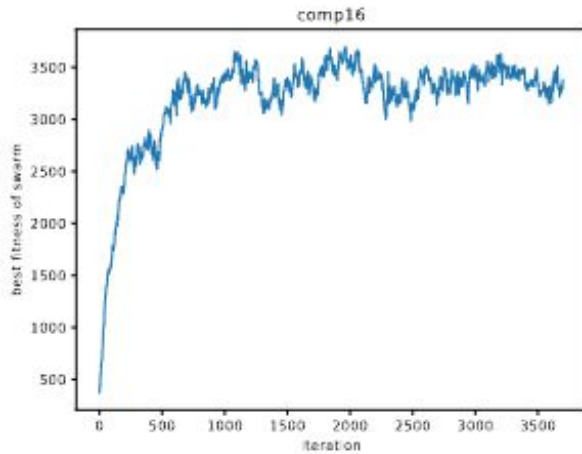


(n) Instância comp14

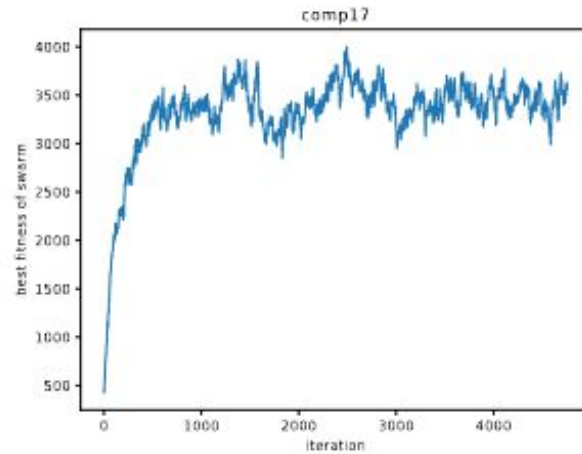


(o) Instância comp15

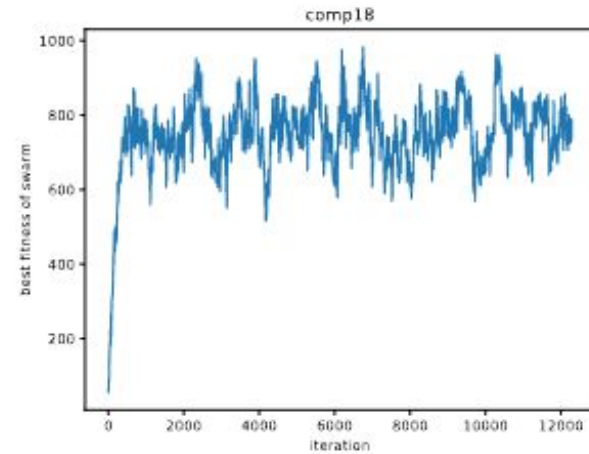
PSO ao longo das iterações (comp16-18)



(p) Instância comp16

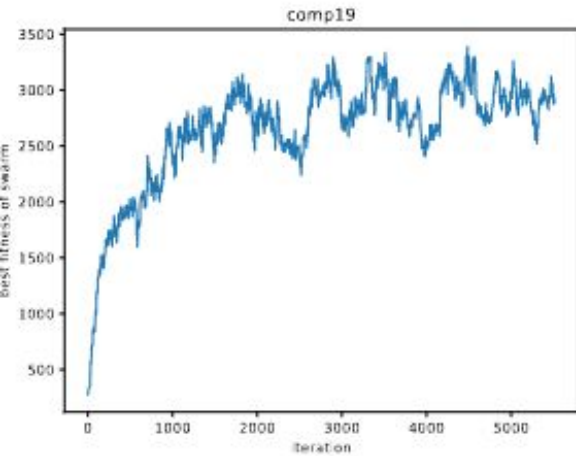


(q) Instância comp17

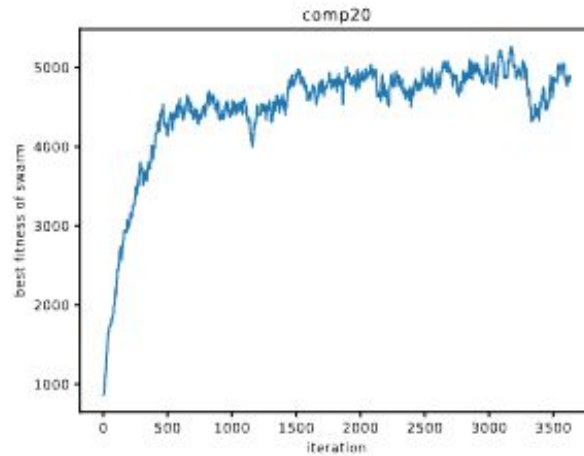


(r) Instância comp18

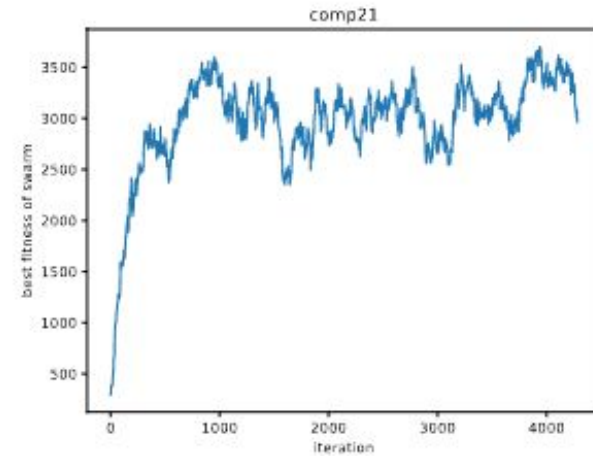
PSO ao longo das iterações (comp19-21)



(s) Instância comp19



(t) Instância comp20



(u) Instância comp21

Análise dos Resultados

- Resultados finais bons;
- Algoritmo construtivo do GRASP se adaptou bem ao PHTU;
- PSO performou mal;
- Rand Mutate e Rand Change não conseguiam melhorar a solução;



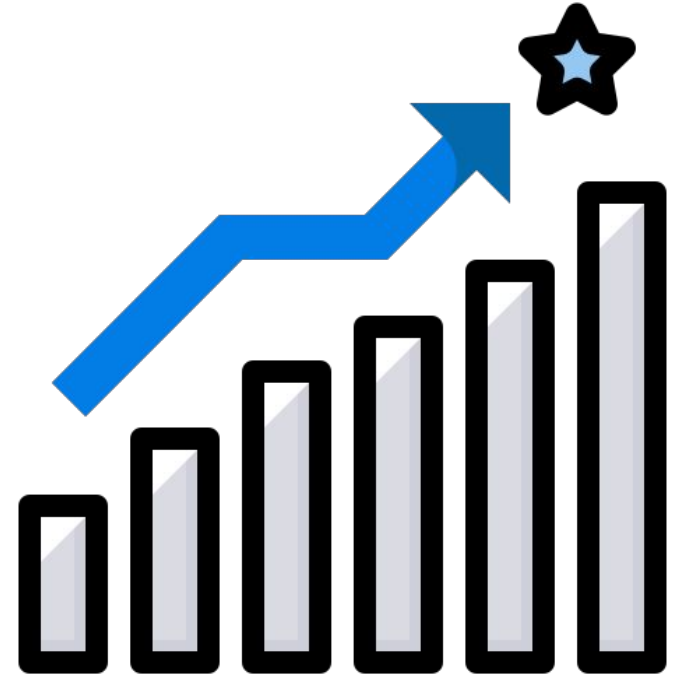
O que deu errado?

- O artigo de referência trabalhava com uma versão mais simples do PHTU;
- Mesmo forçando somente melhoras não diminuiu os resultados;
- Forçar a viabilidade atrapalhou a diversificação?
- Swaps/moves não são bons?



Possíveis melhoras

- Híbrido o algoritmo e adotar um critério de aceitação similar ao do Simulated Annealing (SA);
- Elaborar formas de destruir e reconstruir a solução com movimentos que envolvessem mais slots, similar ao que o Large Neighborhood Search faz (LNS);



Código Fonte

<https://github.com/gomesfilipe/metaheuristics/tree/main/t2-titmetable>

Referências

- Chu, S.-C., Chen, Y.-T., and Ho, J.-H. (2006). Timetable scheduling using particle swarm optimization. In *First International Conference on Innovative Computing, Information and Control - Volume I (ICICIC'06)*, volume 3, pages 324–327.
- de Almeida Segatto, E. (2017). Um estudo de estruturas de vizinhanças no grasp aplicado ao problema de tabela-horário para universidadess. Mestrado em ciência da computação, Universidade Federal do Espírito Santo, Vitória - ES.
- Freitas, D., Lopes, L. G., and Morgado-Dias, F. (2020). Particle swarm optimisation: A historical review up to the current developments. *Entropy*, 22(3).
- Kampke, E. H. (2020). *Novas Estratégias para Obtenção de Limitantes Inferiores para o Problema de Tabela-Horário de Universidades*. Doutorado em informática, Universidade Federal do Espírito Santo, Vitória - ES.
- Kennedy, J. and Eberhart, R. (1995). Particle swarm optimization. In *Proceedings of ICNN'95 - International Conference on Neural Networks*, volume 4, pages 1942–1948 vol.4.

OBRIGADO!

Filipe Gomes Arante de Souza

filipe.ga.souza@edu.ufes.br