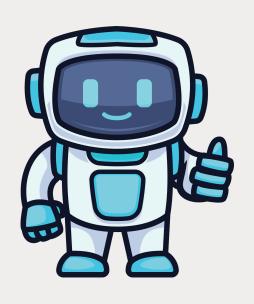


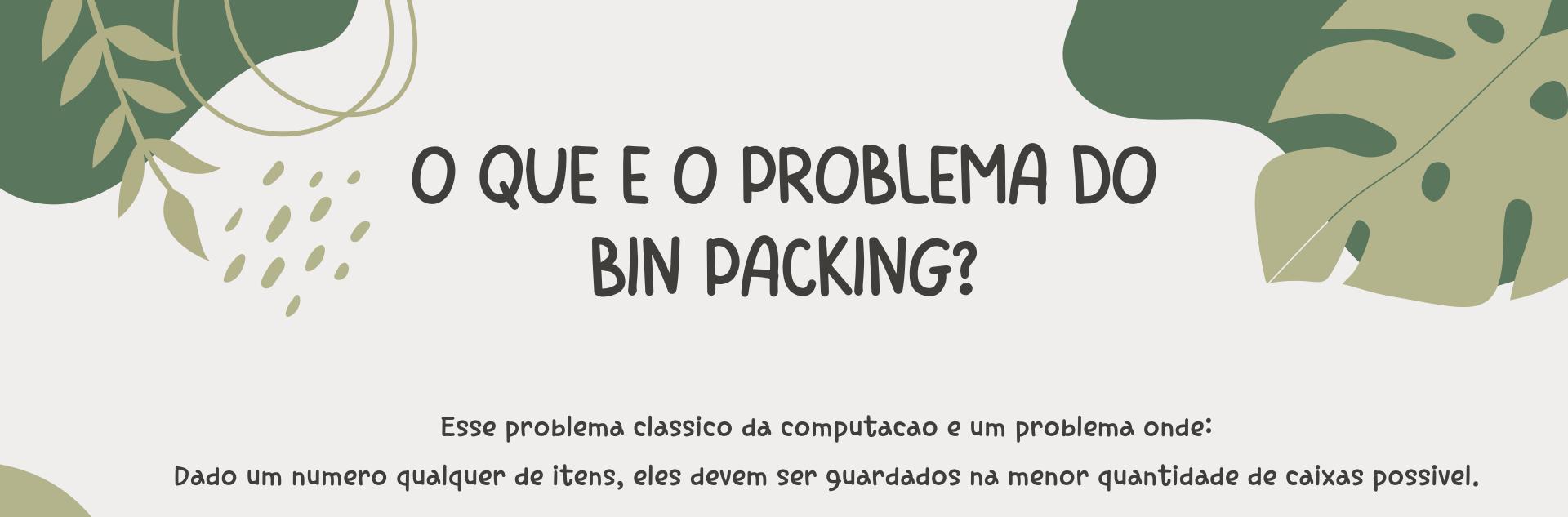
NOSSO TIME



Caio Diniz



Izabelle Tome



Essas caixas possuem uma restricao de peso, onde apenas itens que caibam nelas serao guardados.

Caso o item nao caiba na caixa, ele deve ser colocado em outra que o comporte.

D QUE E O PROBLEMA DO BIN PACKING?



1 4

2 3

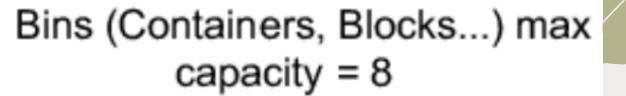
3

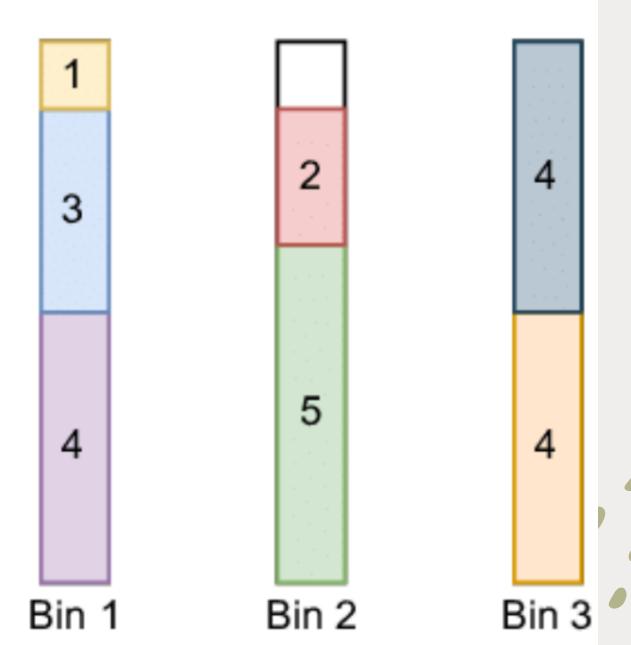
4 4

5 1

6 2

7 4





O PROBLEMA DO BIN PACKING NO MUNDO REAL

- 1. Logistica e transporte: ajuda a determinar a melhor maneira de empacotar as mercadorias nos conteineres para otimizar o espaco e o peso, garantindo que o menor numero de conteineres seja usado.
- 2. Armazenamento em Data Centers: ajuda a distribuir as aplicacoes nos servidores de forma que o uso dos recursos seja otimizado, minimizando o numero de servidores ativos e, consequentemente, o consumo de energia.
- 3. Corte de Materiais na industria: ajuda a determinar a melhor maneira de dispor as pecas a serem cortadas na chapa, de modo a minimizar o desperdicio de material.
- 4. Programação de horarios em linhas de produção: ajuda a distribuir as tarefas de forma que o uso dos recursos seja otimizado, minimizando o numero de operadores ou maquinas necessarios.
- 5. Hospedagem: ajuda a alocar os hospedes nos quartos de maneira que a ocupação seja maximizada, e o numero de quartos desocupados seja minimizado.



PSEUDOCODIGO: BACKTRACKING

```
BP_Backtracking(itens, capacidadeCaixa)
         melhorSolucao ← nulo
         função éVálido(caixasAtuais)
             para cada caixa em caixasAtuais
                  somaCaixa ← soma dos itens em caixa
                 se somaCaixa > capacidadeCaixa
                      retornar falso
             retornar verdadeiro
         função empacotarItens(índice, caixasAtuais)
             se indice == itens.tamanho()
12
13
                 se éVálido(caixasAtuais)
                     se melhorSolucao for nulo ou caixasAtuais.quantidade() < melhorSolucao.quantidade()</pre>
15
                          melhorSolucao ← cópia profunda de caixasAtuais
                  retornar
             para cada caixa em caixasAtuais
19
                 caixa.add(itens[indice])
                 empacotarItens(indice + 1, caixasAtuais)
20
                 caixa.remove(itens[indice])
21
22
             novaCaixa ← [itens[índice]]
23
             caixasAtuais.add(novaCaixa)
24
25
             empacotarItens(indice + 1, caixasAtuais)
             caixasAtuais.remove(novaCaixa)
26
27
28
             retornar nulo
29
30
         empacotarItens(0, [])
         retornar melhorSolucao
31
```



O algoritmo ira analisar a distribuicao dos "n" itens em todos os pacotes.

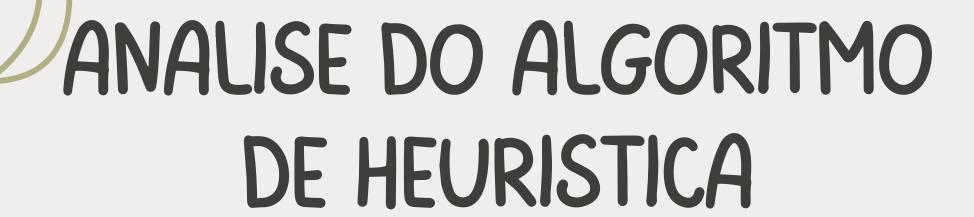
Por isso, ele tem complexidade:

0(2ⁿ)



PSEUDOCODIGO: HEURISTICA FIRST-FIT DECREASING (FFD)

```
BP_Heurística(itens, capacidadeCaixa)
         ordenar_itens_decrescente(itens)
3
         caixas <- []
 4
 5
 6
         para cada item em itens
              colocado <- falso
             para cada caixa em caixas
                  se soma(caixa) + item <= capacidadeCaixa
 9
                      caixa.add(item)
10
                      colocado <- verdadeiro
11
12
                      break
13
             se não colocado
14
                  novaCaixa <- [item]</pre>
15
                  caixas.add(novaCaixa)
16
         retornar caixas
17
18
```



No pior caso, o algoritmo pode vir a analisar cada item para cada pacote existente.

Por isso, ele tem complexidade:

0(n²)

INFORMACOES DO COMPUTADOR QUE EXECUTOU OS TESTES

SO: macOS 14.6.1 (23G93)

Processador: 2,6 GHz Intel Core i7 6-Core

Memória: 16 GB 2667 MHz DDR4

Arquitetura: x86_64

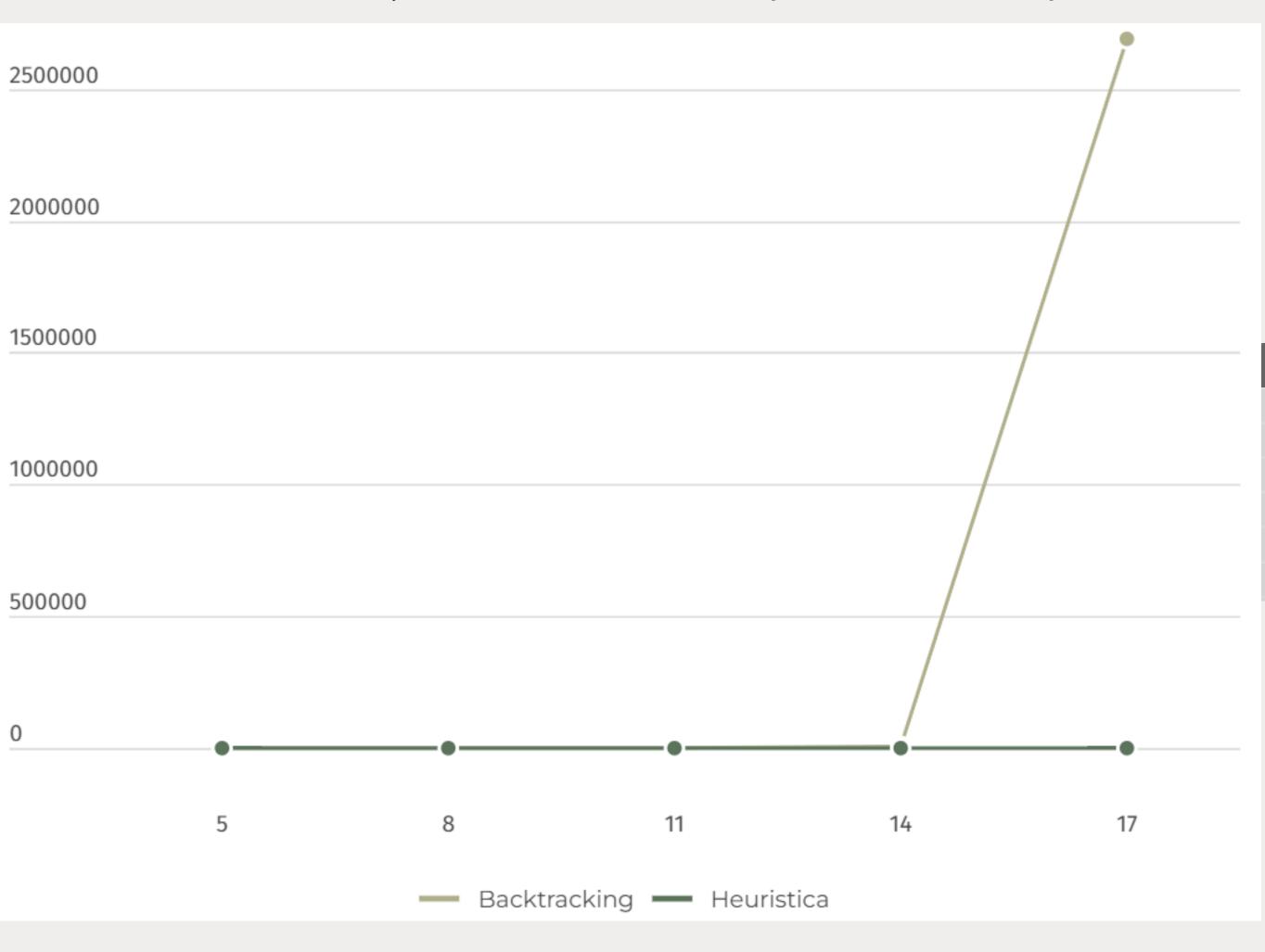
Unidade de armazenamento: Macintosh DH 500Gb



TESTES REALIZADOS: AUMENTO NO NUMERO DE ITENS

Teste	Solucao Otima	Backtracking: Solucao	Tempo	Heuristica: Solucao	Tempo
n = 5 s = [5, 6, 4, 10, 8] B = 10	4 caixas E = {{10}, {6,4}, {8}, {5}}	4 caixas E = {{5,4}, {6}, {10}, {8}}	0.38 ms	4 caixas E = {{10}, {8}, {6,4}, {5}}	0.13 ms
n = 8 s = [9, 6, 2, 4, 3, 7, 1, 5] B = 10	4 caixas E = {{9,1}, {6,4}, {7,3}, {5,2}}	4 caixas E = {{9,1}, {6,2}, {4,5}, {3,7}}	4.18 ms	4 caixas E = {{9,1}, {7,3}, {6,4}, {5,2}}	0.13 ms
n = 11 s = [1, 10, 5, 7, 3, 4, 6, 9, 2, 8, 3] B = 10	6 caixas E = {{10}, {9,1}, {8,2}, {7,3}, {6,4}, {5,3}}	6 caixas E = {{1,5,3}, {10}, {7,3}, {4,6}, {9}, {2,8}}	48.48 ms	6 caixas E = {{10}, {9,1}, {8,2}, {7,3}, {6,4}, {5,3}}	0.26 ms
n = 14 s = [7, 4, 2, 9, 1, 5, 6, 3, 10, 8, 4, 7, 1, 2] B = 10	7 caixas E = {{10}, {9,1}, {8,2}, {7,3}, {7,2,1}, {6,4}, {5,4}}	7 caixas E = {{7,2,1}, {4,5,1}, {9}, {6,4}, {3,7}, {10}, {8,2}}	7047.74 ms	7 caixas E = {{10}, {9,1}, {8,2}, {7,3}, {7,2,1}, {6,4}, {5,4}}	0.23 ms
n = 17 s = [10, 5, 9, 6, 1, 2, 7, 4, 8, 3, 10, 6, 2, 1, 8, 4, 7] B = 10	10 caixas E = {{10}, {10}, {9,1}, {8,2}, {8,2}, {7,3}, {7,1}, {6,4}, {6,4}, {5}}	10 caixas E = {{10}, {5,1,2,2}, {9,1}, {6,4}, {7,3}, {8}, {10}, {6,4}, {8}, {7}}	2690153.42 ms	10 caixas E = {{10}, {10}, {9,1}, {8,2}, {8,2}, {7,3}, {7,1}, {6,4}, {6,4}, {5}}	0.44 ms

Diferenca no tempo de execucao em milissegundos (ms) dos algoritmos em funcao do numero de itens:



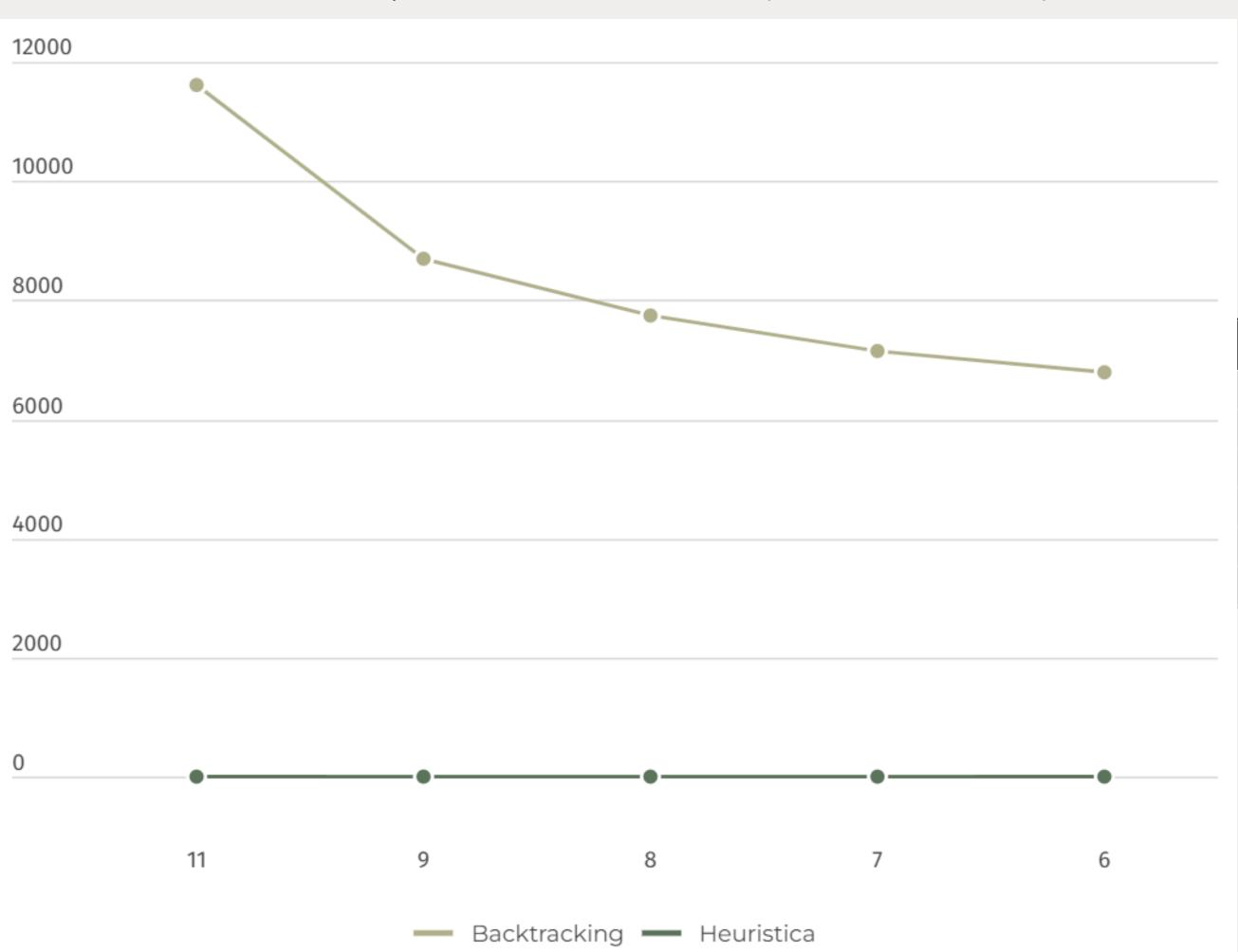
Ļ	А	В	С
1		Backtracking	Heuristica
2	5	0,38	0,13
3	8	4,18	0,13
4	11	48,48	0,26
5	14	7047,74	0,23
6	17	2690153,42	0,44



TESTES REALIZADOS: DIMINUICAO NO TAMANHO DAS CAIXAS

Teste	Solucao Otima	Backtracking: Solucao	Tempo	Heuristica: Solucao	Tempo
n = 14 s = [4, 2, 6, 1, 3, 5, 2, 6, 4, 1, 3, 5, 2, 4] B = 11	5 caixas E = {{4,2,1,3,1}, {6,5}, {2,6,3}, {4,5,2}, {4}}	5 caixas E = {{4,2,1,3,1}, {6,5}, {2,6,3}, {4,5,2}, {4}}	11611.76 ms	5 caixas E = {{6,5}, {6,5}, {4,4,3}, {4,3,2,2}, {2,1,1}}	0.25 ms
n = 14 s = [4, 2, 6, 1, 3, 5, 2, 6, 4, 1, 3, 5, 2, 4] B = 9	6 caixas E = {{4,2,1,2}, {6,3}, {5,4}, {6,1,2}, {3,5}, {4}}	6 caixas E = {{4,2,1,2}, {6,3}, {5,4}, {6,1,2}, {3,5}, {4}}	8684.54 ms	6 caixas E = {{6,3}, {6,3}, {5,4}, {5,4}, {4,2,2,1}, {2,1}}	0.25 ms
n = 14 s = [4, 2, 6, 1, 3, 5, 2, 6, 4, 1, 3, 5, 2, 4] B = 8	6 caixas E = {{6,2}, {6,2}, {5,3}, {5,3}, {4,4}, {4,2,1,1}}	6 caixas E = {{4,2,1,1}, {6,2}, {3,5}, {6,2}, {4,4}, {3,5}}	7760.59 ms	6 caixas E = {{6,2}, {6,2}, {5,3}, {5,3}, {4,4}, {4,2,1,1}}	0.23 ms
n = 14 s = [4, 2, 6, 1, 3, 5, 2, 6, 4, 1, 3, 5, 2, 4] B = 7	7 caixas E = {{6,1}, {6,1}, {5,2}, {5,2}, {4,3}, {4,3}, {4,2}}	7 caixas E = {{4,2,1}, {6,1}, {3,4}, {5,2}, {6}, {3,4}, {5,2}}	7142.32 ms	7 caixas E = {{6,1}, {6,1}, {5,2}, {5,2}, {4,3}, {4,3}, {4,2}}	0.28 ms
n = 14 s = [4, 2, 6, 1, 3, 5, 2, 6, 4, 1, 3, 5, 2, 4] B = 6	8 caixas E = {{6}, {6}, {5,1}, {5,1}, {4,2}, {4,2}, {4,2}, {3,3}}	8 caixas E = {{4,2}, {6}, {1,5}, {3,3}, {2,4}, {6}, {1,5}, {2,4}}	6806.13 ms	8 caixas E = {{6}, {6}, {5,1}, {5,1}, {4,2}, {4,2}, {4,2}, {3,3}}	0.31 ms

Diferenca no tempo de execucao em milissegundos (ms) dos algoritmos em funcao do tamanho das caixas:



L,	А	В	С
1		Backtracking	Heuristica
2	11	11611,76	0,25
3	9	8684,54	0,25
4	8	7760,59	0,23
5	7	7142,32	0,28
6	6	6806,13	0,31



Os casos de teste foram montados em parceria entre os integrantes do grupo e a IA ChatGPT.

Os integrantes propunham um conjunto de itens e a capacidade das caixas e o GPT propunha uma solucao que era analisada pelo grupo se seria eleita como uma das possiveis solucoes otimas ou nao.

Caso a solucao otima do GPT nao fosse eleita, o grupo discutia sobre os itens e propunha sua propria solucao, analisada em alto nivel sem uso de tecnologias.



CONCLUSAO



O algoritmo de backtracking conseguiu, para os casos de teste informados, encontrar a solucao otima em todas as execucoes, porem se destacou de forma negativa pelo aumento consideravel de retornar uma resposta ao aumentar o numero de itens analisados.

Enquanto, o algoritmo da heuristica tambem encontrou em todas as execucoes, a solucao otima e mantendo o seu tempo com poucas variacoes mesmo aumento o numero de itens analisados na mesma proporcao do backtracking.

Por isso, conclui-se que o algoritmo da heuristica FFD e um algoritmo muito bom para se resolver o problema da Bin Packing.

O tempo medio de execucao da heuristica para as entradas informadas foi de:

0.25 ms

Enquando o tempo medio de execucao do backtracking foi de:

 $273925.95 \text{ ms} \cong 5 \text{ minutos}$