



UNIVERSIDADE FEDERAL DE SANTA CATARINA  
CENTRO TECNOLÓGICO  
DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA E ESTATÍSTICA  
CIÊNCIAS DA COMPUTAÇÃO

Gabriel Medeiros Lopes Carneiro

**Problema de empacotamento de retângulos:**  
métodos de solução baseados em *bottom-left*

Florianópolis, SC  
2023

Gabriel Medeiros Lopes Carneiro

## **Problema de empacotamento de retângulos**

Trabalho de conclusão de curso submetido ao curso de Ciências da Computação da Universidade Federal de Santa Catarina para a obtenção do título de Bacharel em Ciências da Computação.

Universidade Federal de Santa Catarina  
Centro Tecnológico  
Departamento de Informática e Estatística  
Ciências da Computação

Orientador: Prof. Dr. Pedro Belin Castellucci  
Coorientador: Prof. Dr. Rafael de Santiago

Florianópolis, SC

# Agradecimientos

# Resumo

Problemas de empacotamento consistem em alocar um conjunto de itens  $\mathcal{I}$  em uma caixa  $\mathcal{B}$ . Este trabalho compara 40 métodos de solução criados com base na heurística construtiva *bottom-left* para o problema de empacotamento de retângulos. A escolha dessa técnica se deve a sua simplicidade e a dificuldade de usar métodos exatos para resolução do problema em tempo hábil. Algoritmos foram implementados em Python e testado com instâncias da literatura, dados como qualidade de solução, porcentagem de itens alocados e tempo de execução foram coletados. O resultado mais surpreendente foi a alta competitividade de diferentes modos de ordenação, não sendo a área a única relevante.

**Palavras-chave:** problema de empacotamento, *bottom-left*, heurística, pesquisa operacional.

# Abstract

Packing problems consist of allocating a set of items  $\mathcal{I}$  into a box  $\mathcal{B}$ . This work compares 40 created solution methods based on *bottom-left* constructive heuristic for the rectangle packing problem. The choice of this technique is due to its simplicity and the difficulty of using exact methods to solve the problem in a timely manner. Algorithms were implemented in Python and tested with instances from the literature, data such as solution quality, percentage of allocated items and execution time were collected. The most surprising result was the high competitiveness of different ordering modes, with the area not being the only relevant one.

**Keywords:** packing problem, *bottom-left*, heuristic, operational research.

# Lista de ilustrações

Figura 1 – Exemplo de modelo linear e não-linear. . . . .	13
Figura 2 – Exemplo de modelo contínuo e discreto. . . . .	13
Figura 3 – Representação para o problema de empacotamento 1D, 2D e 3D. . . .	16
Figura 4 – Exemplos de peças regulares e irregulares. . . . .	17
Figura 5 – Exemplo de solução ótima para algumas classes. . . . .	19
Figura 6 – Exemplos de corte guilhotinado. . . . .	20
Figura 7 – Representação de alocação usando <i>bottom-left</i> . . . . .	21
Figura 8 – Itens 0 e 1 posicionados. . . . .	22
Figura 9 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, mas com sobreposição. . . . .	23
Figura 10 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, sem sobreposição. . . . .	23
Figura 11 – Itens 0 e 1 posicionados, com domínio discreto. . . . .	24
Figura 12 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, com domínio discreto. . . . .	24
Figura 13 – Regiões criadas traçando uma linha vertical. . . . .	25
Figura 14 – Regiões criadas traçando uma linha horizontal. . . . .	26
Figura 15 – Regiões criadas maximizando uma das regiões. . . . .	26
Figura 16 – Regiões criadas possibilitando sobreposições. . . . .	27
Figura 17 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado inicial. . . . .	30
Figura 18 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado 1. . . . .	30
Figura 19 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado 2. . . . .	31
Figura 20 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado final. . . . .	31

# Lista de tabelas

Tabela 1 – Modos de criar regiões, seu tipo e sua relação com a Restrição 2. . . .	27
Tabela 2 – Configuração do computador de testes. . . . .	29
Tabela 3 – Resultado da comparação entre Desc.. . . . .	29
Tabela 4 – Resultado da comparação entre critérios de ordenação. . . . .	32
Tabela 5 – Resultado da comparação entre critérios de ordenação decrescente. . .	32
Tabela 6 – Resultado da comparação entre criação de regiões. . . . .	33
Tabela 7 – Resultado da comparação entre criação de regiões - ordenação decrescente. . . . .	33
Tabela 8 – Resultado da comparação entre tipos de regiões. . . . .	34
Tabela 9 – Resultado da comparação entre todos os métodos de solução. . . . .	35
Tabela 10 – Resultados para os conjuntos de instância. . . . .	36
Tabela 11 – Resultados da instância BKW01. . . . .	44
Tabela 12 – Resultados da instância BKW02. . . . .	45
Tabela 13 – Resultados da instância BKW03. . . . .	46
Tabela 14 – Resultados da instância BKW04. . . . .	47
Tabela 15 – Resultados da instância BKW05. . . . .	48
Tabela 16 – Resultados da instância BKW06. . . . .	49
Tabela 17 – Resultados da instância BKW07. . . . .	50
Tabela 18 – Resultados da instância BKW08. . . . .	51
Tabela 19 – Resultados da instância BKW09. . . . .	52
Tabela 20 – Resultados da instância BKW10. . . . .	53
Tabela 21 – Resultados da instância BKW11. . . . .	54
Tabela 22 – Resultados da instância BKW12. . . . .	55
Tabela 23 – Resultados da instância BKW13. . . . .	56
Tabela 24 – Resultados da instância GCUT01. . . . .	57
Tabela 25 – Resultados da instância GCUT02. . . . .	58
Tabela 26 – Resultados da instância GCUT03. . . . .	59
Tabela 27 – Resultados da instância GCUT04. . . . .	60
Tabela 28 – Resultados da instância GCUT05. . . . .	61
Tabela 29 – Resultados da instância GCUT06. . . . .	62
Tabela 30 – Resultados da instância GCUT07. . . . .	63
Tabela 31 – Resultados da instância GCUT08. . . . .	64
Tabela 32 – Resultados da instância GCUT09. . . . .	65
Tabela 33 – Resultados da instância GCUT10. . . . .	66
Tabela 34 – Resultados da instância GCUT11. . . . .	67
Tabela 35 – Resultados da instância GCUT12. . . . .	68

Tabela 36 – Resultados da instância GCUT13. . . . .	69
Tabela 37 – Resultados da instância NGCUT01. . . . .	70
Tabela 38 – Resultados da instância NGCUT02. . . . .	71
Tabela 39 – Resultados da instância NGCUT03. . . . .	72
Tabela 40 – Resultados da instância NGCUT04. . . . .	73
Tabela 41 – Resultados da instância NGCUT05. . . . .	74
Tabela 42 – Resultados da instância NGCUT06. . . . .	75
Tabela 43 – Resultados da instância NGCUT07. . . . .	76
Tabela 44 – Resultados da instância NGCUT08. . . . .	77
Tabela 45 – Resultados da instância NGCUT09. . . . .	78
Tabela 46 – Resultados da instância NGCUT10. . . . .	79
Tabela 47 – Resultados da instância NGCUT11. . . . .	80
Tabela 48 – Resultados da instância NGCUT12. . . . .	81
Tabela 49 – Resultados da instância OF1. . . . .	82
Tabela 50 – Resultados da instância OF2. . . . .	83
Tabela 51 – Resultados da instância OKP1. . . . .	84
Tabela 52 – Resultados da instância OKP2. . . . .	85
Tabela 53 – Resultados da instância OKP3. . . . .	86
Tabela 54 – Resultados da instância OKP4. . . . .	87
Tabela 55 – Resultados da instância OKP5. . . . .	88



# Sumário

	<b>INTRODUÇÃO</b>	<b>9</b>
<b>1</b>	<b>CONCEITOS BÁSICOS</b>	<b>11</b>
1.1	Modelos de otimização e definições	11
1.2	Tipos de Modelo	12
1.2.1	Modelo Linear × Não-linear	12
1.2.2	Modelo Contínuo × Discreto	13
1.2.3	Modelo Determinístico × Estocástico	13
1.2.4	Tipos de Programação	14
1.3	Métodos Exatos × Heurísticos	14
<b>2</b>	<b>PROBLEMA DE EMPACOTAMENTO</b>	<b>16</b>
2.1	Definição	17
2.2	Classificação	18
2.3	Variantes	19
<b>3</b>	<b>MÉTODOS DE SOLUÇÃO</b>	<b>21</b>
3.1	CrITÉrios de ordenação	22
3.2	Sobreposição e domínio contínuo	22
3.3	Criação de regiões	25
<b>4</b>	<b>RESULTADOS</b>	<b>28</b>
4.1	Ordenação crescente × decrescente	29
4.2	Comparativo entre critérios de ordenação	31
4.3	Comparativo entre criação de regiões	33
4.4	Comparativo entre combinações	34
4.5	Conjuntos de instâncias	34
4.6	Complexidade	36
	<b>CONCLUSÃO</b>	<b>39</b>
	<b>REFERÊNCIAS</b>	<b>40</b>
	<b>APÊNDICE A – RESULTADOS DAS INSTÂNCIAS</b>	<b>44</b>

# Introdução

Serviços de loja *online* com entrega como Amazon e Mercado Livre estão tornando-se cada vez mais presentes no dia a dia. Para tornar as entregas mais rápidas é necessário fazer uma série de estudos de logística e planejamento sobre como organizar os produtos nos estoques e nos veículos de entrega (SILVA et al., 2022; MORABITO NETO et al., 1992), muitas vezes sendo necessário considerar a ordem em que eles precisarão ser retirados. Além de tornar o processo mais rápido, a organização também pode permitir o melhor uso de espaços, aumentando a quantidade máxima de itens ou evitando o desperdício dos espaços.

Ainda sobre evitar desperdícios, esse quesito é muito importante para as indústrias de papel, móveis, têxtil e metal-mecânica (QUEIROZ, 2022; CAVALI, 2004; BELLUZZO et al., 2005). Todas essas áreas querem gerar o máximo de produtos com o mínimo de recursos materiais utilizados, para evitar o descarte desnecessário do material e prejuízos financeiros.

Os problemas citados são considerados problemas de corte e empacotamento. Problemas de corte envolvem cortar um objeto, como blocos de gesso, chapas de aço e barras de ferro, em itens menores. Enquanto problemas de empacotamento tratam sobre alocar um conjunto de itens  $\mathcal{I}$  em um recipiente  $\mathcal{B}$ . Ambos são equivalentes entre si e é possível separá-los de acordo com sua dimensão.

Problemas unidimensionais podem ser associados ao corte de barras ou canos, para atender uma demanda por peças de diferentes tamanhos, ou ao empilhamento de caixas em busca de uma altura mínima. Outra aplicação viável do caso 1D é o famoso problema da mochila (IORI; DE LIMA et al., 2021), onde se deseja alocar itens de valor  $v_i$  e peso  $w_i$  em uma mochila com capacidade  $C$ , de forma que se maximize a soma dos valores dos itens escolhidos para entrar na mochila.

As indústrias de móveis, tecido, couro e papel usam o caso 2D para minimizar o desperdício ao se cortar suas peças (QUEIROZ, 2022; CAVALI, 2004; BELLUZZO et al., 2005), enquanto os setores de entregas usam para organizar paletes (MORABITO NETO et al., 1992). O caso 3D é facilmente associável ao carregamento de *containers* (MORABITO NETO et al., 1992), onde objetos são geralmente caixas a serem alocadas em algum veículo, ou ao corte de blocos de gesso, já citado.

Basicamente, o problema é aplicável em qualquer área que precise de organização ou logística, bem como em situações que envolvam o corte de algum material. Ao utilizar soluções para resolver problemas de corte e empacotamento, é possível reduzir o desperdício de materiais e impacto ambiental, diminuir tempo de entregas e otimizar espaços de estoque.

O caso 2D, dimensão de estudo deste trabalho, possui uma vasta literatura de métodos

de solução. As abordagens de solução se dividem entre exatas, que buscam a solução ótima do problema, e heurísticas, as quais podem não encontrar uma solução ótima, mas conseguem uma solução aceitável em tempo hábil. Dentre os métodos de solução exatos, um que se destaca é o procedimento de busca em árvore (BEASLEY, 1985b), mas existem muitos outros na literatura (IORI; DE LIMA et al., 2021; FEKETE et al., 1997; DELORME et al., 2016; KENMOCHI et al., 2009). Na parte de heurísticas, tem-se a *bottom-left* (BAKER et al., 1980; CHEHRAZAD et al., 2022) e *skyline* (WEI et al., 2011), as heurísticas também possuem grande presença na literatura (BURKE et al., 2004; RAKOTONIRAINY et al., 2020; HOPPER, E. B. C. H. et al., 2001; CHEN et al., 2019; HUANG et al., 2007; HOPPER, E. et al., 2001).

Este trabalho visa estudar o problema de empacotamento no espaço de duas dimensões, onde as peças são retangulares e com um recipiente também retangular, mais especificamente na versão do empacotamento 2D da mochila, considerado NP-difícil (IORI; LIMA et al., 2022). Nessa versão do problema, dado um conjunto de itens  $\mathcal{I}$ , com cada item  $i$  possuindo um valor  $p_i$ , e uma caixa  $\mathcal{B}$ , o objetivo é maximizar a soma dos valores dos itens alocados dentro do recipiente. A abordagem escolhida para resolver o problema foi a utilizar a heurística *bottom-left*, devido a sua simplicidade e aos limites computacionais e de tempo ao escolher algum método exato. Mesmo com a heurística sendo proposta em 1980, ela ainda está presente na literatura recente (CHEHRAZAD et al., 2022; HOPPER, E. B. C. H. et al., 2001; WEI et al., 2011).

Empacotamento de retângulos tem importância prática (FIRAT et al., 2020) e o fato de somente eles serem considerados não é um grande demérito, já que é possível transformar qualquer polígono em um retângulo com algumas manipulações, ainda que haja um desperdício de área no recipiente ao resolver o problema desse modo. A escolha de focar somente no empacotamento de retângulos foi feita justamente por isso, é possível utilizá-lo para empacotar qualquer tipo de item, com as devidas adaptações.

Antes de abordar o problema (Capítulo 2) e buscar soluções (Capítulo 3), alguns conceitos básicos são mostrados. O Capítulo 1 foca em modelos de otimização e definições (seções 1.1 e 1.2) e a diferença entre métodos exatos e heurísticos (seção 1.3). No Capítulo 2 é dada a definição do problema (seção 2.1), para então mostrar algumas classificações (seção 2.2) e variantes (seção 2.3). Depois, é explicada a heurística *bottom-left* (Capítulo 3) e os métodos feitos com base nela, os quais serão utilizados na resolução das instâncias de teste. Por fim, no Capítulo 4, os principais resultados obtidos são mostrados.

O principal objetivo deste trabalho é criar métodos de solução para o problema de empacotamento da mochila de peças retangulares, todos baseados na heurística *bottom-left*. Outros objetivos mais específicos são: implementar a *bottom-left* e os métodos derivados em Python, executá-los com instâncias de teste da literatura, comparar seus resultados e identificar vantagens e desvantagens de cada um.

# 1 Conceitos Básicos

Antes de estudar o problema, são necessários alguns conceitos básicos e definição formal de termos importantes para a área de Pesquisa Operacional e otimização. Pesquisa Operacional pode ser entendida como o estudo e a aplicação de métodos científicos para tomada de decisões em problemas complexos (ARENALES et al., 2007, p.IX). Ela permite modelar, analisar e solucionar tais problemas de modo, geralmente, satisfatório.

Neste capítulo é explicado sobre modelos de otimização (seção 1.1) e seus tipos (seção 1.2), além de algumas definições sobre otimização, finalizando com a diferença entre métodos heurísticos e exatos (seção 1.3). O problema de empacotamento de retângulos (detalhado no Capítulo 2), alvo deste estudo, é determinístico e pode ser modelado utilizando programação linear inteira mista (WOLSEY, 2020). No trabalho, o problema será explorado do ponto de vista heurístico, com o método apresentado no Capítulo 3.

## 1.1 Modelos de otimização e definições

Modelos de otimização são aproximações da realidade, representam o problema de maneira simples e objetiva, usando restrições. Eles são o que baseiam a Pesquisa Operacional. De forma geral, um modelo de otimização busca minimizar ou maximizar uma função  $f(x)$  com  $x$  obedecendo algumas restrições. Pode-se então representar o modelo do seguinte modo:

$$\min/\max f(x), x \in \mathcal{X}.$$

Onde

- $x$ : variáveis de decisão,  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ .
- $\mathcal{X}$ : conjunto factível ou domínio, possui todas as soluções viáveis para o problema.
- $f(x)$ : função objetivo, a qual determinará o critério de escolha da solução.

A seguir serão dadas as definições de quatro expressões que aparecem com frequência no estudo de problemas de otimização.

Uma solução  $x'$  é **factível** somente se satisfaz todas as restrições dadas ao problema, ou seja,  $x' \in \mathcal{X}$ . Existem casos onde o problema não tem solução, possivelmente por muitas restrições terem sido aplicadas. Isso é chamado **problema infactível** e  $\mathcal{X} = \emptyset$ . Se para toda solução for possível encontrar outra melhor o problema é dito **ilimitado**.

Uma solução  $x'$  é **ótima** somente se for **factível** e possuir resultado melhor, ou igual, que as demais soluções, isto é,  $f(x') \leq f(x), \forall x \in \mathcal{X}$  (caso seja um problema de maximização é necessário substituir “ $\leq$ ” por “ $\geq$ ”). Importante observar que existe somente solução ótima se o problema não for infactível nem ilimitado.

Usando o problema da mochila como exemplo, onde se busca maximizar o valor dos itens alocados sem que seus pesos ultrapassem a capacidade da mochila (IORI; DE LIMA et al., 2021), um modelo possível é:

$$\max \sum_{i \in I} v_i x_i : \sum_{i \in I} w_i x_i \leq C$$

Em que  $I$  é um conjunto de itens,  $v_i$  e  $w_i$  são, respectivamente o valor e o peso do item  $i \in I$ ,  $C$  é a capacidade da mochila e  $x_i$  são variáveis binárias indicando se o item foi escolhido para mochila ou não.

O problema não é ilimitado, já que a melhor solução (solução ótima) é ocupar toda a capacidade  $C$  da mochila, caso seja possível com os itens  $I$ . Qualquer solução que não ultrapasse o limite da mochila é factível. O problema só será considerado infactível caso não seja possível alocar pelo menos um item, ou seja, todos os itens possuem peso  $w_i > C$ .

## 1.2 Tipos de Modelo

É importante saber diferenciar os modelos devido ao método de resolução que varia para cada um deles.

### 1.2.1 Modelo Linear × Não-linear

Modelos lineares possuem como função objetivo uma função linear e todas as restrições também são lineares. Exemplos:

- $f(x) = ax + b$ .
- $f(x_1, x_2) = x_1 + x_2 - 5$ .

Já os não-lineares não obedecem essa regra, podendo ter suas variáveis se multiplicando ou funções trigonométricas e logarítmicas. Exemplos:

- $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2$ .
- $f(x_1, x_2) = \tan(x_1 + x_2)$ .

Figura 1 – Exemplo de modelo linear e não-linear.



Fonte: feito pelo autor.

### 1.2.2 Modelo Contínuo × Discreto

Um modelo é contínuo quando sua região factível é contínua, ou seja, dado um ponto dessa região todos os seus vizinhos também serão uma solução. Modelos discretos não possuem seu domínio contínuo. A Figura 2 mostra um gráfico com exemplos de um modelo contínuo e outro discreto.

Figura 2 – Exemplo de modelo contínuo e discreto.



Fonte: feito pelo autor.

### 1.2.3 Modelo Determinístico × Estocástico

Em modelos determinísticos seus dados são conhecidos, enquanto os estocásticos possuem uma incerteza quanto aos dados.

### 1.2.4 Tipos de Programação

Com base nas categorias de modelo é possível também dividir métodos de programação (planejamento) para sua solução. HILLIER (1967) traz alguns exemplos algoritmos de para os tipos de programação.

- Linear: modelo linear contínuo determinístico. Algoritmos importantes para essa classe de problemas são: o algoritmo Simplex e algoritmos de pontos interiores.
- Inteira: modelo linear discreto determinístico. Aqui se destacam os algoritmos *branch-and-bound* e *branch-and-cut*.
- Estocástica: modelo linear contínuo estocástico. Alguns métodos para solução podem se basear em simulação dos eventos aleatórios envolvidos.
- Não-linear: modelo não-linear contínuo determinístico. Os algoritmos para solução de problemas não lineares podem ser baseados em gradiente, mas com frequência dependem bastante do problema a ser resolvido.

## 1.3 Métodos Exatos × Heurísticos

Métodos exatos sempre vão garantir a solução ótima para o problema, porém encontrar tal solução pode requerer grande tempo e/ou muitos recursos computacionais. Já heurísticas buscam por soluções factíveis e são geralmente usadas em problemas de grande porte.

Um dos métodos exatos mais conhecidos é o algoritmo *branch-and-bound*, ele realiza a enumeração implícita das soluções viáveis de um problema de programação linear inteira mista, mantendo valores para os limitantes inferior e superior de um problema de otimização. O algoritmo termina sua execução quando ambos os limitantes se igualam, garantindo a otimalidade da solução. Detalhes do algoritmo *branch-and-bound* e outros para problemas de programação inteira, como *branch-and-cut* e planos de corte podem ser vistos em (WOLSEY, 2020).

Como o problema de empacotamento de retângulos é NP-difícil e o principal interesse é em instâncias de médio e grande porte, utilizar um método exato seria bastante desafiador e, provavelmente, não seria possível obter um resultado em tempo hábil devido aos recursos computacionais disponíveis. Portanto, métodos heurísticos serão usados, já que eles tendem a diminuir a demanda computacional, porém não garantem otimalidade da solução resultante.

Soluções heurísticas tipicamente alternam entre explorar o espaço de busca de forma mais ampla e se concentrar em uma vizinhança de uma solução viável já encontrada. Por isso, em geral, uma heurística garante apenas a otimalidade local da solução. Para escapar de ótimos locais e buscar atingir um resultado melhor, mecanismos de fuga são usados.

Alguns exemplos desses mecanismos são o *multi-start* e o *simulated annealing* (FIRAT et al., 2020; RAKOTONIRAINY et al., 2020; HOPPER, E. B. C. H. et al., 2001).

Continuando o exemplo do problema da mochila (seção 1.1), uma heurística possível para sua solução é ordenar os itens de maneira decrescente de acordo com  $\frac{v_i}{w_i}$  e colocá-los na mochila enquanto couber.

As heurísticas podem ser divididas entre heurísticas construtivas e heurísticas de melhoria. Heurísticas construtivas, como diz o nome, constroem uma solução para o problema, enquanto heurísticas de melhoria, partem de uma solução viável e realizam tentativas de melhorar tal solução (MICHALEWICZ et al., 2013). A heurística *bottom-left* (detalhada no Capítulo 3), a qual será usada para resolver o problema de empacotamento de retângulos (Capítulo 2), é uma heurística construtiva.



## 2 Problema de Empacotamento

Nas últimas três décadas, as publicações na área de corte e empacotamento tiveram um aumento considerável (IORI; DE LIMA et al., 2021; WÄSCHER et al., 2007). Devido a isso, a categorização e organização desses problemas é cada vez mais importante. O trabalho de (WÄSCHER et al., 2007) fornece a classificação de problemas de corte e empacotamento baseado na sua dimensão, tipos de itens, tipo de recipiente e função objetivo, fornecendo uma atualização da tipologia definida em (DYCKHOFF, 1990).

O problema de empacotamento, é um problema de otimização de difícil resolução. Seu objetivo é simples, colocar peças em um espaço  $N$ -dimensional, na Figura 3 é possível ver representações para os casos 1D, 2D e 3D. Tanto as peças quanto o espaço, podem ser de formato regular (convexo) ou não (côncavo). Pensando no caso 2D, triângulos, retângulos, círculos e outros polígonos convexos são considerados regulares, enquanto estrelas e outros polígonos côncavos são irregulares.

Figura 3 – Representação para o problema de empacotamento 1D, 2D e 3D.



Fonte: (CASTELLUCCI, 2019).

Existem diversas formas de identificar se um polígono é convexo ou não. A primeira delas é verificando se existe alguma diagonal que não pertença à região interna do polígono, caso exista, o polígono é côncavo, caso contrário, convexo. Também é possível identificar através dos ângulos internos, polígonos côncavos possuem pelo menos um ângulo interno com mais de 180 graus. Outra forma de definir se uma peça é regular ou não, é identificar o número de parâmetros necessários para representá-la. Se for preciso três ou mais é irregular, caso contrário, regular (BARTMEYER et al., 2021). A Figura 4 mostra alguns exemplos de peças regulares e irregulares (à direita) e seus contornos convexos (à esquerda).

Figura 4 – Exemplos de peças regulares e irregulares.



Fonte: (BARTMEYER et al., 2021).

O foco deste trabalho será em problemas de empacotamento 2D de peças e objetos retangulares ortogonais, sem qualquer variante (seção 2.3). Por mais simples que seja, é uma categoria muito importante do problema, visto que, no mundo real, a maioria do que temos interesse em resolver se encaixa nessas características. Inclusive, existem vários trabalhos como (WEI et al., 2011) e outros mais recentes (MARTIN et al., 2020; FIRAT et al., 2020; CHEN et al., 2019) com o mesmo propósito. Esse escopo também é utilizado para resolver outros problemas, como o planejamento de integração em larga escala (HUANG et al., 2007) e para o roteamento de veículos levando paletes (SILVA et al., 2022). Existem até mesmo instâncias padronizadas para realizar comparativos entre algoritmos (IORI; LIMA et al., 2022), as instâncias usadas neste trabalho serão explicadas no Capítulo 4.

Tratar somente de objetos retangulares não é um grande limitador para resolver com outros tipos de itens, já que é possível usar os contornos convexos de um polígono côncavo para transformá-lo em um polígono convexo. Após isso, basta transformar o polígono regular em um retângulo. Assim é possível empacotar qualquer polígono usando o empacotamento de retângulos, ainda que haja uma área desperdiçada devido às transformações.

## 2.1 Definição

Com o escopo do estudo definido como problema de empacotamento de retângulos, é possível ver sua definição formal. De acordo com (IORI; LIMA et al., 2022), dado uma caixa retangular  $\mathcal{B} = (W, H)$  de comprimento  $W \in \mathbb{Z}_+$  e altura  $H \in \mathbb{Z}_+$  e um conjunto  $\mathcal{I}$  de itens também retangulares, onde cada item  $i \in \mathcal{I}$  com comprimento  $w_i \in \mathbb{Z}_+$ ,  $w_i \leq W$  e altura  $h_i \in \mathbb{Z}_+$ ,  $h_i \leq H$ . Um empacotamento  $\mathcal{I}' \subseteq \mathcal{I}$  em  $\mathcal{B}$  pode ser descrito como uma função  $\mathcal{F} : \mathcal{I}' \rightarrow \mathbb{Z}_+^2$  que mapeie cada item  $i \in \mathcal{I}'$  para um par de coordenadas  $\mathcal{F}(i) = (x_i, y_i)$ , de forma:

$$x_i \in \{0, \dots, W - w_i\}, y_i \in \{0, \dots, H - h_i\} \quad (i \in \mathcal{I}') \quad (1)$$

$$[x_i, x_i + w_i) \cap [x_j, x_j + w_j) = \emptyset \text{ ou } [y_i, y_i + h_i) \cap [y_j, y_j + h_j) = \emptyset \quad (i, j \in \mathcal{I}', i \neq j) \quad (2)$$

Nesse modo de representação a caixa está posicionada no plano cartesiano, com seu canto inferior esquerdo na origem. Já as coordenadas  $\mathcal{F}(i) = (x_i, y_i)$  representam a posição em que o canto inferior esquerdo da peça será alocado. A Restrição 1 garante que cada item deve estar inteiramente na caixa, enquanto a Restrição 2 impede sobreposição entre itens. Ambas restrições indicam uma orientação fixa, ou seja, peças não podem ser rotacionadas.

## 2.2 Classificação

Por existirem diferentes objetivos na solução de um problema de empacotamento foram criadas algumas classificações. Algumas delas (as principais) são mostradas em (IORI; DE LIMA et al., 2021; IORI; LIMA et al., 2022), as quais serão exploradas em seguida, com alguns exemplos já vistos na Introdução.

O objetivo do **Empacotamento 2D em Faixa**, em inglês *Two-Dimensional Strip Packing Problem* (2D-SPP), é encontrar um empacotamento de altura mínima  $H$  para um dado conjunto de itens  $\mathcal{I}$  em uma caixa  $\mathcal{B} = (W, H)$  com comprimento fixo  $W$ . Muito aplicado na área têxtil para minimizar o comprimento de tecido cortado para fazer peças de roupas.

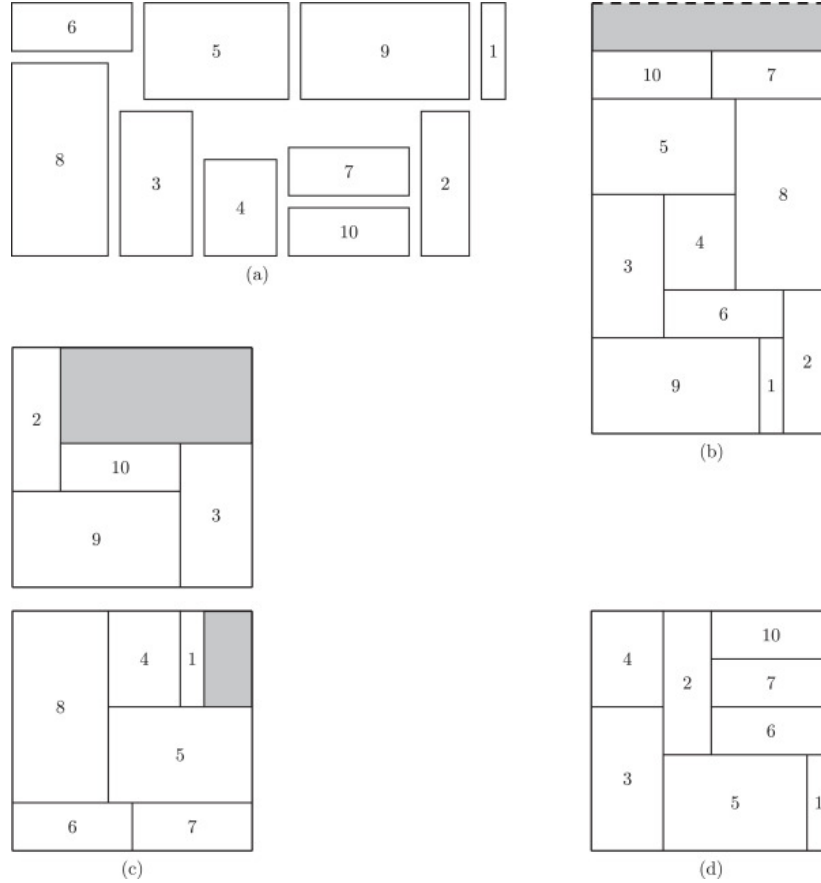
No **Empacotamento 2D da Mochila**, em inglês *Two-Dimensional Knapsack Problem* (2D-KP), dado um conjunto de itens  $\mathcal{I}$ , onde cada item  $i \in \mathcal{I}$  é associado a um valor  $p_i$ , e uma caixa  $\mathcal{B}$ , deve-se encontrar um subconjunto  $\mathcal{I}' \subseteq \mathcal{I}$  que maximize  $\sum_{i \in \mathcal{I}'} p_i$ . Geralmente o valor  $p_i$  é dado pela área do item, dessa forma, outra interpretação do problema seria minimizar a área desperdiçada (vazia) da caixa  $\mathcal{B}$ . Pode ser utilizado para maximizar o número de peças cortadas de um pedaço de couro, por exemplo.

Já o **Empacotamento 2D em Caixas**, em inglês *Two-Dimensional Cutting Stock Problem* (2D-CSP), envolve encontrar uma solução que minimize o número de caixas idênticas necessárias para empacotar todos os itens  $i \in \mathcal{I}$ , onde cada item possui uma demanda  $d_i \in \mathbb{Z}_+$  (número mínimo de cópias do item que precisam ser empacotadas). Existe uma versão menos genérica do 2D-CSP, o *Two-Dimensional Bin Packing Problem* (2D-BPP), onde a demanda  $d_i$  de cada item é 1. As caixas podem possuir diferentes tamanhos ao utilizar uma variante (seção 2.3), mas a maioria dos problemas lida com as mesmas dimensões. Facilmente aplicável na área logística e de transporte, seja minimizando o número de paletes ou veículos de entrega.

Por fim, no **Empacotamento 2D Ortogonal**, em inglês *Two-Dimensional Orthogonal Packing Problem* (2D-OPP), busca-se uma solução, caso exista, para empacotar **todos** os itens  $i \in \mathcal{I}$  na caixa  $\mathcal{B}$ . Usado em situações onde se precisa alocar todos os itens dentro de um caminho.

Todos os problemas descritos são NP-difícil, com exceção do Ortogonal, sendo NP-completo (IORI; LIMA et al., 2022). Resultados recentes para as classes do problema podem ser vistos em (CÔTÉ et al., 2014; DELORME et al., 2017; VELASCO et al., 2019; MARTIN et al., 2020; MRAD, 2015; CINTRA et al., 2008; FURINI et al., 2016). A Figura 5 traz exemplos de solução ótima para 2D-SPP, 2D-BPP e 2D-KP, para um dado conjunto de itens.

Figura 5 – Exemplo de solução ótima para algumas classes.



(a) conjunto de itens; (b) solução ótima para 2D-SPP; (c) solução ótima para 2D-BPP; (d) solução ótima para 2D-KP (se os valores dos itens corresponderem a sua área).

Fonte: (IORI; DE LIMA et al., 2021).

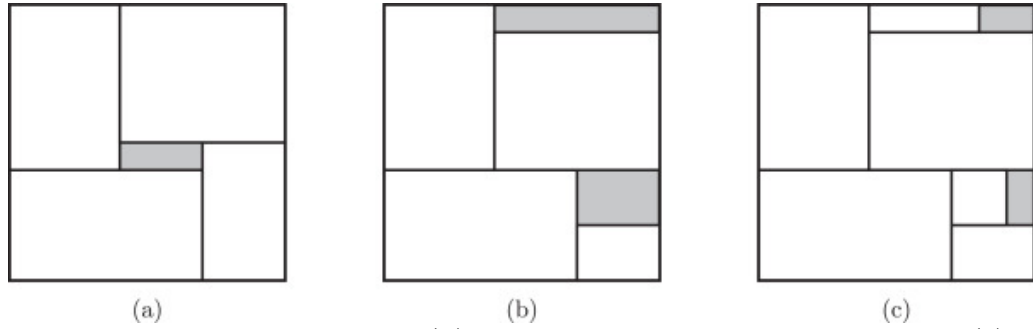
Este trabalho resolverá as instâncias de teste somente para o 2D-KP, onde o valor  $p_i$  de cada item  $i$  será sua própria área, independente do valor original da instância (caso tenha).

## 2.3 Variantes

Variantes são pequenas alterações no escopo do problema, também podem ser vistas como restrições ou relaxamento. Existem quatro mais comuns (IORI; LIMA et al., 2022; IORI; DE LIMA et al., 2021), as quais são descritas a seguir.

**Corte guilhotinado** consiste em cortar a caixa de forma paralela a um de seus lados de ponta a ponta recursivamente, é útil na resolução de problemas de corte (problemas de empacotamento são equivalentes aos de corte). Máquinas de corte, usualmente, só conseguem produzir peças por meio de sequências de corte guilhotinados, ou seja, de ponta a ponta e paralelos aos lados do recipiente. Isso pode ser um problema, já que, com essa restrição, nem todos os conjuntos de itens são compatíveis com tal método (Figura 6). Frequentemente ainda existe um limite  $k$  de cortes por recipiente, conhecidos como problemas de  $k$ -estágios. Geralmente,  $k$  é igual a 2 ou 3, com um corte extra chamado *trimming*.

Figura 6 – Exemplos de corte guilhotinado.



(a) não permite corte guilhotinado; (b) corte de 2-estágios com *trimming*; (c) corte de 3-estágios com *trimming*.

Fonte: (IORI; DE LIMA et al., 2021).

**Rotações ortogonais** são um modo de relaxar o problema, permitindo rotações de 90 graus para os itens a serem alocados. Porém, isso também leva a desafios mais complexos, pois aumenta o número de decisões a serem tomadas, fazendo o modelo possuir mais variáveis e restrições. Essa variante, geralmente, é tratada adicionando um parâmetro de decisão binária  $r_i$  para cada item  $i \in \mathcal{I}$ , indicando se a rotação do item é permitida ou não.

**Restrições de carga e descarga** implicam que algumas peças **devem** ser posicionadas em dada posição para não ser necessário mover outros itens quando tal peça for carregada/descarregada. Usando como exemplo um caminhão de entregas, visa evitar situações onde um produto precisa ser descarregado para se ter acesso a um item mais ao fundo e então carregar novamente o primeiro item. O tratamento da variante pode ser feito ao fixar as coordenadas  $(x_i, y_i)$ , dos itens  $i \in \mathcal{I}$  que possuem essa restrição, no modelo.

Existem variantes aplicáveis somente a algumas categorias do problema, é o caso de **caixas de tamanho variável**, aplicável ao 2D-CSP e ao 2D-BPP e define que caixas não precisam possuir as mesmas dimensões, custos e disponibilidade. Com essa variante, o objetivo passa a ser empacotar todos os itens com um custo mínimo de recipientes.

### 3 Métodos de solução

Como descrito na seção 2.2, a maioria das classes do problema são NP-difíceis. Isso torna métodos de soluções exatos, os quais buscam pela solução ótima, extremamente custosos em tempo e recursos computacionais em instâncias de porte moderado, muitas vezes sendo inviáveis por falta de algum desses dois motivos. Consequentemente a literatura é dominada por abordagens que usam heurísticas e meta-heurísticas, sendo a *bottom-left* uma das principais estratégias de solução e será usada no estudo deste trabalho.

A *bottom-left* é uma heurística construtiva (seção 1.3) proposta por BAKER et al. em 1980. Embora tenha sido proposta a décadas, ela ainda é bastante usada na literatura atual, além de poder ser usada como componente de algoritmos mais sofisticados e para diferentes classes e variantes do problema. Ela foi utilizada nos trabalhos de HOPPER, E. B. C. H. et al. (2001) na comparação de vários métodos de solução, WEI et al. (2011) trazendo uma revisão do método e seus derivados e, mais recentemente, CHEHRAZAD et al. (2022) através de uma adaptação para o empacotamento de itens irregulares de forma gulosa.

Sua premissa é simples, dado uma fila de itens como entrada, enquanto ela não estiver vazia, basta retirar o primeiro item dela e alocar no canto mais a baixo e à esquerda quanto for possível (BARTMEYER et al., 2021), sem sobreposições entre peças (seção 2.1). Caso não exista uma posição válida, a peça é desconsiderada e passa-se para próxima da fila. A Figura 7 mostra um exemplo de alocação para um dado conjunto de peças regulares.

Figura 7 – Representação de alocação usando *bottom-left*.



Fonte: (BARTMEYER et al., 2021).

Vale destacar que a própria ordem da fila pode gerar resultados diferentes, alterando a qualidade da solução. Um dos resultados esperados deste trabalho é identificar se há alguma forma de ordenação que se destaque na qualidade de solução, através da comparação

entre os diferentes modos. Para isso, serão usados conjuntos de instâncias frequentemente utilizados na literatura.

### 3.1 Critérios de ordenação

Para determinar o impacto da ordenação da fila, cinco critérios de ordenação foram escolhidos, sendo eles: área, perímetro, largura, altura e *id*. A ordenação por *id* considera a ordem em que os itens foram colocados na lista, ou seja, seria a forma padrão de resolver e ele será a base para definir se os demais critérios possuem algum benefício. Além disso, cada critério pode ser usado para ordenar a fila em ordem crescente ou decrescente, algo que também será analisado. Na literatura o mais comum é utilizar a ordenação decrescente pela área (CHEN et al., 2019).

### 3.2 Sobreposição e domínio contínuo

Por mais simples que a heurística *bottom-left* seja, ainda existem dois desafios, respeitar a Restrição 2 (sobreposição de peças) e o domínio contínuo de coordenadas ao tentar alocar um item. As Figuras 8 a 12 serão usadas para demonstrar os desafios citados.

Supondo uma instância com recipiente de altura e largura 5 e três itens retangulares a serem alocados, nesta ordem, com as seguintes dimensões: altura e largura 2, altura 4 e largura 2 e altura 1 e largura 3. A Figura 8 mostra um estado intermediário do algoritmo de solução, onde o item 0 foi alocado na coordenada (0, 0) e o item 1 foi alocado a sua direita na posição (2, 0) para respeitar a Restrição 1, porque não cabe logo acima na posição (0, 2).

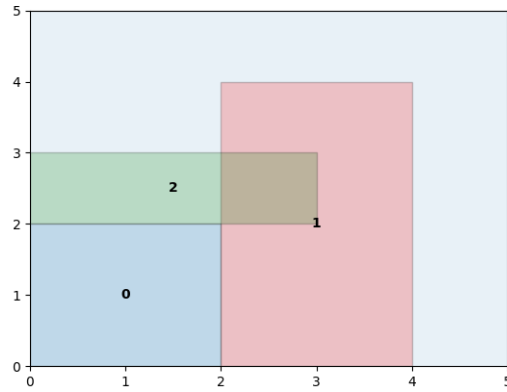
Figura 8 – Itens 0 e 1 posicionados.



Fonte: feito pelo autor.

Como a próxima peça da fila tem largura 3 e altura 1, ao posicioná-la na posição (0, 2) percebe-se que a Restrição 1 é satisfeita, mas a Restrição 2 não (Figura 9).

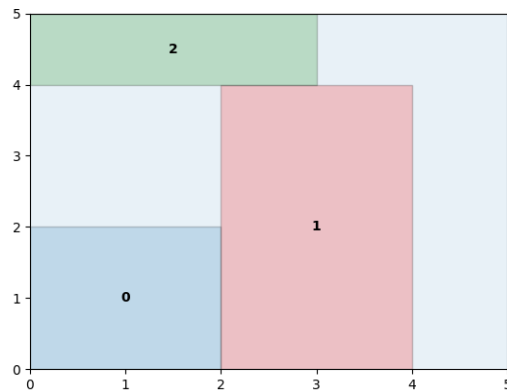
Figura 9 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, mas com sobreposição.



Fonte: feito pelo autor.

Nesse caso, com poucas peças alocadas e auxílio visual, é fácil identificar que a posição correta, seguindo a lógica *bottom-left*, seria a de coordenadas (0, 4) (Figura 10). Porém, encontrar tal posição pode ser extremamente complexo. Entre as coordenadas (0, 2) e (0, 4) o espaço é contínuo, existindo infinitas outras coordenadas entre elas, sendo impossível checar todas.

Figura 10 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, sem sobreposição.



Fonte: feito pelo autor.

Como todas as instâncias usadas para testes tratam somente de peças e recipientes com valores inteiros, uma abordagem possível seria discretizar o domínio, conforme a Figura 11.



Figura 11 – Itens 0 e 1 posicionados, com domínio discreto.



Fonte: feito pelo autor.

Dessa forma somente coordenadas de valores inteiros precisariam ser verificadas, resolvendo parcialmente o problema com o domínio, já que ainda existiriam muitos pontos, principalmente em instâncias com recipientes grandes. Mas isso ainda não resolve a sobreposição de itens. Para cada ponto ainda é necessário verificar se existe sobreposição com cada uma das peças já alocadas, algo custoso.

Na Figura 12 é possível notar que três coordenadas precisaram ser checadas até encontrar uma que cumprisse as Restrições 1 e 2. Por se tratar de um estado inicial de uma instância pequena esse processo não é tão custoso, porém em instâncias maiores ou estados mais avançados isso se tornará cada vez mais custoso, visto que o domínio será maior e, principalmente, mais peças estarão alocadas para checar possíveis sobreposições.

Figura 12 – Itens 0, 1 e 2 posicionados, com domínio discreto.



Fonte: feito pelo autor.

Outro fator o qual deve ser observado é de que a discretização do domínio pode não funcionar bem em casos onde os valores trabalhados não sejam inteiros. Nesses casos a discretização poderia ocorrer com algum nível de precisão nas casas decimais, mas ainda

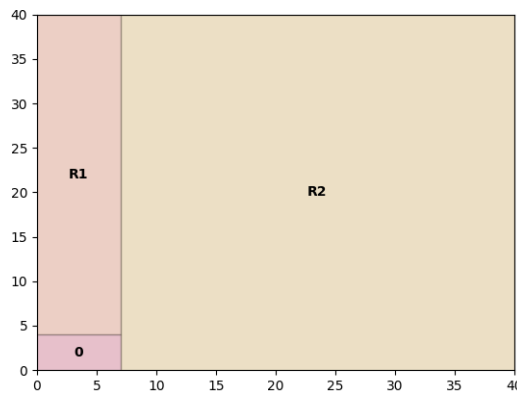
assim as chances de desperdício de área são grandes. Ou seja, muitos problemas reais seriam complexos de serem resolvidos com a discretização.

### 3.3 Criação de regiões

Os dois problemas expostos na seção 3.2 podem ser resolvidos utilizando a estratégia de criação de regiões. Com essa técnica, a Restrição 2 é trivialmente satisfeita. Nela, ao posicionar uma peça, duas regiões são criadas e o item seguinte será somente posicionado se couber em uma das regiões disponíveis.

Supondo um recipiente com altura e largura 40 e um item 0 com altura 4 e largura 7. Quando o item for posicionado na coordenada (0, 0), duas regiões, R1 e R2, serão criadas (Figura 13). A região R1 começará na coordenada (0, 4) e a R2 na (7, 0).

Figura 13 – Regiões criadas traçando uma linha vertical.



Fonte: feito pelo autor.

Agora o domínio passa a ser somente o canto inferior esquerdo de cada uma das regiões e sobreposições deixam de ser possíveis. Além disso, a regra para definir se uma peça cabe em dada região é igual a Restrição 1, simplificando o algoritmo. A fim de identificar o impacto das regiões na solução do modelo, quatro formas de criação delas foram usadas.

A primeira delas é **traçando uma linha vertical** a partir do canto superior direito de cada peça alocada (Figura 13). Nela a região R1 terá altura 36 e largura 7, indo até à coordenada (7, 40). Enquanto a R2 possuirá altura 40 e largura 33, chegando até à coordenada (40, 40).

A segunda é semelhante à primeira, porém **traçando uma linha horizontal** (Figura 14). Nesse caso, R1 terá altura 36 e largura 40, indo até à coordenada (40, 40). Já R2 possuirá altura 4 e largura 33, chegando até à coordenada (40, 4).

Figura 14 – Regiões criadas traçando uma linha horizontal.



Fonte: feito pelo autor.

Na terceira, a linha traçada (vertical ou horizontal) depende da área das regiões criadas com cada linha. Nesse modo o objetivo é maximizar a área de uma das regiões geradas, ele **identifica qual linha irá gerar a região de maior área e a traça**. Por exemplo, a Figura 13 gerou uma região com 252 de área e outra com 1320, enquanto a Figura 14 obteve regiões com 1440 e 132, então, nesse caso, a linha traçada será a horizontal (Figura 15).

Figura 15 – Regiões criadas maximizando uma das regiões.



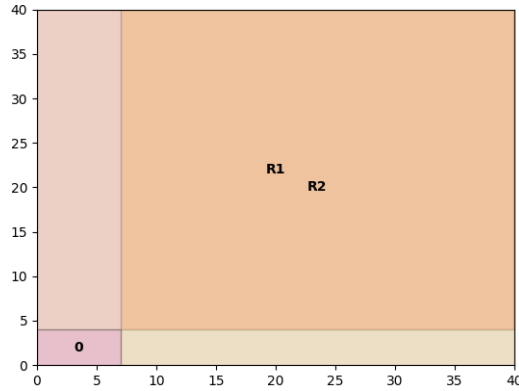
Fonte: feito pelo autor.

Maximizar uma região pode ser interessante, pois aumenta as chances do próximo item conseguir ser alocado, visto que uma das regiões será mais espaçosa. Em contrapartida, esse método também pode acabar gerando muitas regiões pequenas que não sejam utilizadas, diminuindo a qualidade da solução.

No quarto e último modo de criar regiões nenhuma linha é traçada, todas as regiões vão até o final do recipiente (Figura 16), criando **regiões sobrepostas**. R1 terá altura 40 e largura 36, enquanto R2 possuirá altura 40 e largura 33. Então, R1 e R2 terminarão na

coordenada (40, 40). Nesse caso, sobreposições de peças podem ocorrer, então verificações são necessária para cumprir a Restrição 2. Ao fazer isso, é possível que mais peças sejam alocadas, visto que todas as regiões possuem área máxima. Esse modo foi criado para identificar se é de fato melhor que os demais e qual seu custo.

Figura 16 – Regiões criadas possibilitando sobreposições.



Fonte: feito pelo autor.

Com os critérios para criação de regiões explicados, é possível diferenciá-los em dois tipos. O primeiro é dos que permitem sobreposição entre peças e, por isso, precisam de verificações para respeitar a Restrição 2 (regiões complexas), nesse tipo se encaixa somente o quarto modo. O segundo tipo contém os três primeiros critérios, onde somente a Restrição 1 precisa ser checada (regiões simples).

A Tabela 1 mostra, de forma resumida, os quatro modos de criar regiões, seu tipo (regiões simples ou complexas) e sua relação com a Restrição 2. A coluna “Divisão” indica o critério usado ao criar as regiões, enquanto a coluna “Restrição 2” mostra se a Restrição 2 é trivialmente satisfeita ou não. A última coluna (“Tipo”), indica se a região é simples ou complexa e está diretamente relacionada a Restrição 2.

Tabela 1 – Modos de criar regiões, seu tipo e sua relação com a Restrição 2.

Modo	Divisão	Restrição 2	Tipo
1	Vertical	Trivial	Simples
2	Horizontal	Trivial	Simples
3	Maior área	Trivial	Simples
4	Regiões sobrepostas	Não trivial	Complexas

Todas as variações propostas foram implementadas e avaliadas computacionalmente, os resultados são apresentados no Capítulo 4.

## 4 Resultados

Para testar os métodos de solução criados foram usadas 45 instâncias de teste da literatura, separadas em cinco conjuntos de instância de características diferentes: BKW, GCUT, NGCUT, OF e OKP. Todas as elas foram obtidas através da biblioteca pública [2DPackLib](https://site.unibo.it/operations-research/en/research/2dpacklib)<sup>1</sup> (IORI; LIMA et al., 2022).

O foco do trabalho é no 2D-KP e com o critério de maximização sendo a área ocupada do espaço. Mas nem todos conjuntos foram feitos para ser resolvidos dessa forma, nesses casos foram feitas leves adaptações para usá-los. O motivo de usar instâncias feitas com outro objetivo é para não viciar o modelo em instâncias específicas.

As instâncias BKW foram propostas para 2D-SPP (BURKE et al., 2004), esse conjunto é interessante, pois existe uma solução ótima onde todos os itens podem ser alocados. CÔTÉ et al. apresentam alguns resultados para esse conjunto, já DELORME et al. trazem resultados usando rotações ortogonais.

Instâncias GCUT foram propostas para 2D-KP com corte guilhotinados (BEASLEY, 1985a). Esse conjunto já foi usado na literatura no 2D-SPP (CÔTÉ et al., 2014), 2D-SPP com corte guilhotinado (MRAD, 2015), 2D-SPP com rotações ortogonais (DELORME et al., 2017) e 2D-CSP com corte guilhotinado (CINTRA et al., 2008).

NGCUT é um conjunto proposto para 2D-KP (BEASLEY, 1985b). Ele possui resultados recentes para 2D-KP, 2D-SPP (CÔTÉ et al., 2014) e 2D-SPP com rotações ortogonais (DELORME et al., 2017).

As instâncias OF foram inicialmente elaboradas para 2D-KP com cortes guilhotinados (OLIVEIRA et al., 1990) e foram resolvidas recentemente com o mesmo propósito (VELASCO et al., 2019; MARTIN et al., 2020).

Por fim, instâncias OKP foram criadas para 2D-KP (FEKETE et al., 1997) e já foram resolvidas para versões sem e com corte guilhotinado (FURINI et al., 2016).

Como são cinco critérios de ordenação (seção 3.1), com cada critério podendo ser crescente ou decrescente, quatro formas de criar regiões (seção 3.3) e 45 instâncias, tem-se o total de 1800 casos de teste. Além disso, para conseguir resultados mais fiéis, a média, mediana e desvio padrão foram calculados. Por isso, cada caso foi executado cinco vezes, totalizando 9000 execuções. Outros dados como a qualidade de solução (objetivo do trabalho), porcentagem de itens alocados e tempo, também foram computados. Todas as execuções foram feitas em um mesmo computador, com configurações conforme a Tabela 2.

Ao analisar a média, a mediana e o desvio padrão do tempo de execução, observou-se que a média e mediana possuem valores quase idênticos, enquanto o desvio padrão

<sup>1</sup> Disponível em: <https://site.unibo.it/operations-research/en/research/2dpacklib>. Acessado em: 12 de junho de 2023.

Tabela 2 – Configuração do computador de testes.

CPU	AMD Ryzen™ 5 3600X
RAM	16 GiB
Python	3.11.0
SO	Linux Mint 21.1 Cinnamon
Kernel	5.15

é pequeno ao ponto de poder ser ignorado, indicando que cinco execuções por caso de teste são suficientes. Portanto, a mediana e desvio padrão serão omitidos no restante do trabalho, podendo ser encontrados na versão completa dos dados gerados no [Github](#)<sup>2</sup>. No Apêndice A é possível ver uma versão resumida de todos os dados gerados (sem mediana e desvio padrão).

Nas tabelas apresentadas nas seções seguintes, as colunas “Vitórias” e “Empates” trazem os resultados de forma quantitativa, enquanto a coluna “Qualidade %” de modo qualitativo.

## 4.1 Ordenação crescente × decrescente

Uma primeira observação é a discrepância na qualidade de solução entre a ordenação crescente e a decrescente, algo já esperado. Na Tabela 3 é possível notar que ordenando de forma decrescente é possível ocupar cerca de 20% a mais do espaço (coluna “Qualidade %”), quando comparado a ordenação crescente, em média.

Tabela 3 – Resultado da comparação entre Desc..

Desc.	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
T	736	8	78.9136	46.3642	1.7798e+00
F	167	8	57.3060	47.6518	2.3715e+00

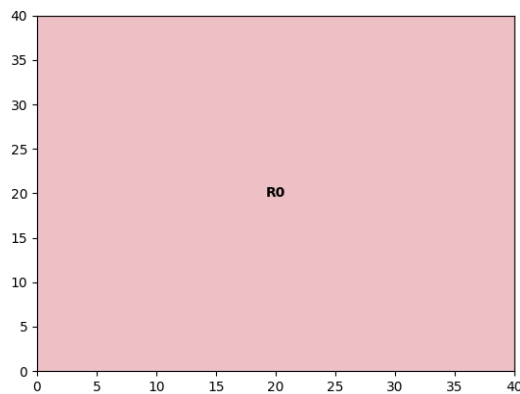
Fonte: autor

A coluna “Vitórias” indica quantas vezes tal método de solução obteve o melhor resultado em comparação com os demais métodos em outras linhas. Enquanto a coluna “Empates” mostra a quantidade de vezes que o método conseguiu a melhor qualidade, mas outros também conseguiram. Essas colunas foram feitas da seguinte forma: entre cada combinação de critério de ordenação, modo de criar regiões e instâncias, é feita a comparação se a qualidade de solução foi melhor para ordenação crescente ou decrescente. No caso de ambas conseguirem o melhor resultado, é acrescido 1 tanto na coluna “Vitórias”, quanto na “Empates” de ambas. Por fim, a coluna “Tempo (s)” mostra o tempo médio de execução do método em segundos.

<sup>2</sup> Disponível em: <https://github.com/G-Carneiro/packing-problem/>. Acessado em: 12 de junho de 2023.

Com isso, fica claro que ordenar a fila de entrada da *bottom-left* de modo decrescente é vantajoso em termos de qualidade, quantidade e tempo de execução. Isso se deve a como as regiões são criadas, as Figuras 17 a 20 serão utilizadas para exemplificar, elas representam estados intermediários do algoritmo, usando ordenação crescente pela altura e linhas horizontais para criação de regiões para a instância BKW01. A Figura 17 representa o estado inicial do algoritmo de solução, onde ainda não existem peças alocadas.

Figura 17 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado inicial.



Fonte: feito pelo autor.

Ao posicionar uma peça, uma das regiões ficará com a mesma altura do item recém-posicionado (Figura 18), como a ordenação é crescente a próxima peça terá no mínimo a mesma altura, mas o provável é que seja mais alta, impossibilitando seu posicionamento nessa região.

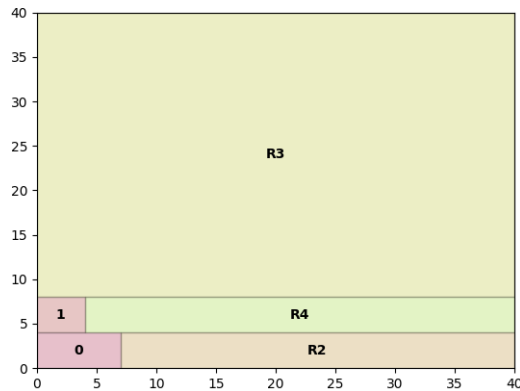
Figura 18 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado 1.



Fonte: feito pelo autor.

O mesmo irá ocorrer para todos os itens seguintes (Figura 19), fazendo com que muitas regiões fiquem sem poder receber peças.

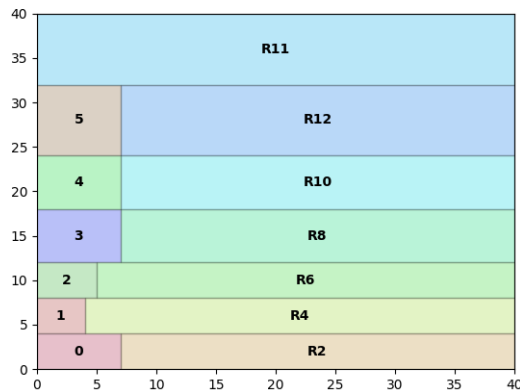
Figura 19 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado 2.



Fonte: feito pelo autor.

A Figura 20 mostra o estado final do algoritmo de solução e grande parte do espaço ainda está livre. Na Tabela 11 do Apêndice A é possível ver que a qualidade de solução do modelo com essas combinações foi de 12.75%, enquanto ao utilizar ordenação decrescente foi possível encontrar uma solução de 100%. Algo semelhante ocorre com outros critérios de ordenação e criação de regiões.

Figura 20 – Regiões criadas na ordenação crescente - estado final.



Fonte: feito pelo autor.

## 4.2 Comparativo entre critérios de ordenação

Ao comparar os diferentes critérios de ordenação (Tabela 4), inicialmente tem-se um resultado curioso, a ordenação por *id* (nenhuma ordenação) está com os melhores resultados qualitativos. Além disso, todos os critérios conseguiram praticamente a mesma qualidade média.



Tabela 4 – Resultado da comparação entre critérios de ordenação.

Ordenação	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
A	81	56	67.7915	46.2000	2.0726e+00
P	93	52	68.9870	46.1442	2.0366e+00
H	73	24	65.9848	45.7611	1.8254e+00
W	94	32	69.1286	48.0083	2.3444e+00
I	127	12	68.6572	48.9263	2.0995e+00

Fonte: autor

Como mencionado anteriormente (seção 4.1), ordenar a fila de forma crescente gera resultados ruins. Mas isso não ocorre quando o critério de ordenação é o *id*, porque nele tem-se peças sem seguirem alguma ordem. Com esse critério o impacto da escolha entre ordenação crescente ou decrescente é praticamente nulo. Por isso ele também se sai muito melhor que os demais na ordenação crescente, sendo o vitorioso na esmagadora maioria. Já as qualidades próximas se justificam nos critérios diferentes do *id* pois a discrepância entre ordenação crescente e decrescente é muito grande, mas ao tirar média isso acaba não ficando evidente.

A Tabela 5 mostra o mesmo comparativo que a Tabela 4, porém agora somente considerando a ordenação decrescente, já que não existem motivos para usar a crescente. Representando os dados dessa forma fica fácil identificar que utilizar algum critério de ordenação para a fila de entrada é vantajoso, pois ao usar o *id* os resultados foram os piores. Além disso, percebe-se que as ordenações por área e perímetro obtiveram os melhores resultados, ainda que os demais também sejam competitivos.

Tabela 5 – Resultado da comparação entre critérios de ordenação decrescente.

Ordenação	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
A	63	39	82.7353	44.0979	1.5874e+00
P	71	38	84.6986	44.8012	1.5769e+00
H	40	16	77.4182	46.3004	1.5655e+00
W	66	24	81.1899	47.6751	2.0805e+00
I	16	5	68.5261	48.9461	2.0889e+00

Fonte: autor

A alta competitividade entre os critérios de ordenação é interessante, pois a maioria dos trabalhos na literatura, como o de CHEN et al. (2019), usam somente ordenação pela área, e isso pode ser um forte indicativo que os demais critérios devem ser mais explorados em certas circunstâncias. Ao considerar somente a ordenação decrescente deixa claro que a alta quantidade vitórias do critério *id* na Tabela 4 realmente se deve a ordenação crescente.

### 4.3 Comparativo entre criação de regiões

O comparativo entre métodos de criação de regiões gerou resultados interessantes, na Tabela 6 ocorre algo semelhante ao da Tabela 4. Regiões criadas de modo a ser necessário verificar sobreposições obtiveram excelentes resultados qualitativos (última linha), pois são pouco afetadas pela ordenação crescente (seção 4.1), assim como o critério de ordenação por *id*, já que as regiões sempre possuem área máxima (seção 3.3).

Tabela 6 – Resultado da comparação entre criação de regiões.

Região	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
V	155	102	65.0025	45.6288	2.4311e-03
H	122	101	63.0163	44.1025	7.2323e-03
M	189	158	69.5409	48.7214	1.3313e-02
N	334	195	75.0333	49.6378	8.4208e+00

Fonte: autor

Ao considerar somente a ordenação decrescente (Tabela 5), a diferença em relação aos demais métodos de criação diminui, ainda que o último modo permaneça sendo o melhor qualitativa e quantitativamente. Os modos criados traçando uma linha vertical ou horizontal apresentaram qualidades semelhantes e os menores tempos de execução, mas o método o qual traça uma linha vertical obteve mais vitórias. Regiões criadas para maximizar uma das mesmas conseguiram o segundo melhor resultado qualitativo e quantitativo, ao custo de um pequeno acréscimo no tempo de execução em relação aos dois primeiros. O último modo de fato conseguiu os melhores resultados, porém a um custo altíssimo, levando cerca de 1000 vezes mais tempo que métodos mais rápidos.

Tabela 7 – Resultado da comparação entre criação de regiões - ordenação decrescente.

Região	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
V	98	79	76.4030	45.0191	2.7157e-03
H	70	60	75.9970	45.5439	6.2101e-03
M	104	89	79.7175	47.6795	1.3743e-02
N	176	119	83.6420	47.2335	7.2176e+00

Fonte: autor

A Tabela 8 traz um comparativo entre os dois tipos de criação de regiões, os que é preciso checar sobreposição e os que não (seção 3.3). Na primeira linha da tabela a coluna “Qualidade %” representa a média do melhor resultado obtido em cada instância e a coluna “Tempo Total (s)” mostra a soma dos tempos que cada método de solução levou para cada instância. As duas colunas consideram somente métodos de solução que usam regiões onde não são necessárias verificações de sobreposição, ou seja, são considerados 30 modos de solução. A segunda linha considera somente método de solução o qual utiliza ordenação decrescente pela área e criação de regiões onde é necessário verificar sobreposições, esse método foi escolhido para o comparativo por apresentar os melhores resultados quantitativos e ser o segundo melhor qualitativamente (seção 4.4).

Tabela 8 – Resultado da comparação entre tipos de regiões.

Superposição	Qualidade %	Tempo Total (s)
Não	90.8278	1.6299e+01
Sim	87.2957	2.8313e+02

Fonte: autor

Com a Tabela 8 fica claro que, por mais que usar regiões onde é preciso checar sobreposições apresente o melhor resultado, é melhor executar todos demais métodos os quais não precisem e escolher somente o de melhor solução, pois assim é possível obter, na média, soluções de maior qualidade e ainda levando 10 vezes menos tempo.

## 4.4 Comparativo entre combinações

A Tabela 9 contém os resultados para cada um dos quarenta métodos de solução feitos. Com ela é possível identificar qual dos métodos apresenta melhores resultados qualitativos e quantitativos.

Dentre os métodos que usam regiões onde é preciso checar sobreposições, os mais interessantes são o de ordenação decrescente pela área (linha 30), pelo perímetro (linha 32) e pela largura (linha 36). Utilizando a área conseguiu-se o segundo melhor resultado quantitativo e também qualitativo. Com o perímetro foi possível atingir o terceiro maior número de vitórias e a melhor qualidade de solução. Por fim, a largura obteve o melhor resultado quantitativo e ficou em terceiro na qualidade de solução.

Nos métodos que usam regiões mais simples, os resultados foram bem variados nas combinações, dentre eles se destacam: regiões criadas usando linha vertical e ordenação pela largura (linha 6) e maximizar uma região e ordenar pela área (linha 20) ou pelo perímetro (linha 22). O método da linha 6 ficou em terceiro lugar no critério quantitativo (empate com a linha 32) e conseguiu a quinta posição na qualidade de solução. As linhas 20 e 22 tiveram a quarta maior quantidade de vitórias (empate também com a linha 2), já qualitativamente a linha 20 obteve a sexta melhor média nas soluções, enquanto a linha 22 conseguiu a quarta.

Ainda que os resultados dos métodos que usam regiões as quais calculam sobreposições sejam melhores, não compensa utilizá-los, como visto na seção 4.3.

## 4.5 Conjuntos de instâncias

A Tabela 10 considera os melhores resultados para cada conjunto de instância. As colunas “Qualidade %” e “Itens %” representam, respectivamente, a média percentual da qualidade de solução e itens alocados no melhor resultado de cada instância, considerando apenas os métodos que utilizam regiões simples. Já a coluna “Tempo Total (s)” traz o

Tabela 9 – Resultado da comparação entre todos os métodos de solução.

	Split	Order	Descending	Wons	Draws	Quality %	Items %	Time (s)
0	V	A	T	6	6	78.9961	43.2429	3.0834e-03
1	V	A	F	0	0	50.9443	47.8026	2.4805e-03
2	V	P	T	7	6	82.6210	45.6727	2.3285e-03
3	V	P	F	0	0	51.2033	46.2057	2.1488e-03
4	V	H	T	4	4	70.7811	42.5165	2.5334e-03
5	V	H	F	0	0	55.2624	48.4624	2.0178e-03
6	V	W	T	9	8	84.5497	47.0580	2.4820e-03
7	V	W	F	0	0	47.9606	42.6878	1.6620e-03
8	V	I	T	1	1	65.0670	46.6058	3.1510e-03
9	V	I	F	1	1	62.6394	46.0333	2.4236e-03
10	H	A	T	5	5	81.5022	43.6548	5.9963e-03
11	H	A	F	1	1	44.9575	42.0545	8.8805e-03
12	H	P	T	4	3	82.6390	43.4046	4.7573e-03
13	H	P	F	0	0	45.0368	41.4449	8.5250e-03
14	H	H	T	4	4	79.2274	47.8350	6.1442e-03
15	H	H	F	2	2	43.4125	35.4793	7.7093e-03
16	H	W	T	4	4	74.9317	45.5948	7.6157e-03
17	H	W	F	0	0	51.7897	47.2147	1.0063e-02
18	H	I	T	1	1	61.6848	47.2300	6.5370e-03
19	H	I	F	2	2	64.9816	47.1122	6.0956e-03
20	M	A	T	7	7	83.2483	45.6017	1.3233e-02
21	M	A	F	2	2	53.1636	50.7883	1.7284e-02
22	M	P	T	7	6	85.8682	46.3078	1.2944e-02
23	M	P	F	1	1	53.7023	49.7762	1.7675e-02
24	M	H	T	4	4	78.5353	47.1767	1.3269e-02
25	M	H	F	2	2	54.8203	45.9835	1.0842e-02
26	M	W	T	5	5	79.4570	48.8029	1.4847e-02
27	M	W	F	0	0	62.4641	51.3552	4.0100e-03
28	M	I	T	2	2	71.4787	50.5082	1.4421e-02
29	M	I	F	2	2	72.6713	50.9134	1.4607e-02
30	N	A	T	13	11	87.2957	43.8875	6.4349e+00
31	N	A	F	0	0	62.5408	52.6598	1.0376e+01
32	N	P	T	9	6	87.7336	43.7974	6.3945e+00
33	N	P	F	0	0	63.3835	52.6368	1.0127e+01
34	N	H	T	6	5	81.2132	47.7048	6.3465e+00
35	N	H	F	2	2	64.9412	51.0923	8.4619e+00
36	N	W	T	16	10	85.9266	49.2806	8.4384e+00
37	N	W	F	0	0	66.2589	52.1936	1.0595e+01
38	N	I	T	5	3	76.0408	51.4971	8.4736e+00
39	N	I	F	4	4	74.9990	51.6276	8.5603e+00

Fonte: autor

tempo total, em segundos, de execução para todos os métodos em todas as instâncias do conjunto.

É notável que ótimos resultados foram obtidos em um baixo período. No conjunto BKW, o qual é possível alocar todos os itens, levou mais tempo que os demais, pois possui a maior quantidade de instâncias e algumas com várias peças. Os conjuntos OF e OKP possuem poucas instâncias e, por isso, tiveram pouco tempo de execução. De forma geral, todos os conjuntos conseguiram uma excelente qualidade média, sendo o GCUT e NGCUT os únicos a ficarem abaixo de 90%.

Tabela 10 – Resultados para os conjuntos de instância.

Conjunto	Qualidade %	Itens %	Tempo Total (s)
BKW	94.4783	85.7782	1.2688e+01
GCUT	84.6060	20.0994	2.0189e-01
NGCUT	88.2085	35.0307	8.1531e-01
OF	92.0714	34.0580	1.0821e-02
OKP	93.9360	22.8232	1.1026e-01

Fonte: autor

## 4.6 Complexidade

As seções 4.3 e 4.4 deixaram claro que regiões onde a sobreposição pode ocorrer são mais custosas no tempo de execução. Isso acontece devido à complexidade do algoritmo de solução do modelo.

Em regiões simples, onde não podem acontecer sobreposições, é necessário verificar se o item  $a$  ser alocado cabe em uma região. O Algoritmo 1 é um pseudocódigo de solução para esse caso, onde  $\mathcal{I}$  é o conjunto de itens a serem alocados e  $R$  são as regiões disponíveis no momento, a função `CriarNovasRegiões()` elimina  $r$  e cria duas novas regiões com base no posicionamento de  $i$ . A linha 3 verifica se um item  $i$  cabe em uma região  $r$ , se for possível, o item é alocado e a função `CriarNovasRegiões()` é chamada. Após, um `break` é acionado para avançar ao próximo item. No pior caso, todas as peças só conseguiriam ser alocadas na última região checada. É possível descobrir o número máximo de regiões disponíveis no momento de alocação do item  $i$  da fila.

---

**Algoritmo 1:** Solução usando regiões simples.

---

```

1 forall  $i \in \mathcal{I}$  do
2   forall  $r \in R$  do
3     if  $i.largura \leq r.largura$  and  $i.altura \leq r.altura$  then
4       aloca item  $i$  na região  $r$ ;
5       /* elimina  $r$  e cria duas novas regiões com base em  $i$  */
6       CriarNovasRegioes( $i, r$ );
7       break;
8     end
9   end
10 end

```

---

Para o primeiro item, existe somente uma região, o próprio espaço. Após alocar o primeiro item, tem-se duas regiões disponíveis para posicionar o segundo (ver seção 4.1). Ao posicionar uma peça o número de regiões sempre é acrescido em um (uma região é eliminada e duas são criadas). Com isso, é possível afirmar que para alocar o item  $i$  será preciso verificar no máximo  $i$  regiões. Somando o máximo de regiões para cada item chega-se no número máximo de regiões a serem verificadas no pior caso. Considerando  $n$  itens, tem-se a Equação 1.

$$\sum_{i=1}^n i \quad (1)$$

Como a soma de 1 até  $n$  pode ser reescrita utilizando a Equação 2 (MERCA, 2015), tem-se que o número máximo de regiões a serem verificadas para solucionar o modelo é  $\frac{n^2+n}{2}$ .

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2} \quad (2)$$

Para regiões complexas, além desse número de regiões, ainda é necessário verificar sobreposições, conforme o Algoritmo 2. O conjunto  $\mathcal{I}'$  se refere aos itens já alocados no recipiente e a função **Sobreposicao** verifica se existe sobreposição entre duas peças. Agora, para cada região  $r \in R$  onde é possível alocar o item  $i \in \mathcal{I}$ , também é preciso verificar todos itens  $i' \in \mathcal{I}'$ . A linha 6 garante que  $i$  e  $i'$  são diferentes e, caso haja sobreposição, o item  $i$  é removido da região  $r$  (foi alocado na linha 4) e um **break** é acionado, pois não existe necessidade de verificar outros itens  $i' \in \mathcal{I}'$ . Na linha 11 é checado se as coordenadas do item  $i$  existem, ou seja, se o item ainda está posicionado (não houve sobreposição), então a função **CriarNovasRegiões** é chamada.

---

**Algoritmo 2:** Solução usando regiões complexas.

---

```

1 forall  $i \in \mathcal{I}$  do
2   forall  $r \in R$  do
3     if  $i.largura \leq r.largura$  and  $i.altura \leq r.altura$  then
4       aloca item  $i$  na região  $r$ ;
5       forall  $i' \in \mathcal{I}'$  do
6         if  $i \neq i'$  and Sobreposicao( $i, i'$ ) then
7           remove item  $i$  na região  $r$ ;
8           break;
9         end
10      end
11      if  $i.coordenadas \neq null$  then
12        /* elimina  $r$  e cria duas novas regiões com base em  $i$  */
13        CriarNovasRegioes( $i, r$ );
14        break;
15      end
16    end
17 end

```

---

No pior caso, ao alocar o item  $i$ , para cada região será preciso verificar sobreposições com todos os itens  $i - 1$  (Equação 3).

$$\sum_{i=1}^n i(i-1) \quad (3)$$

Usando a Fórmula de Faulhaber (MERCA, 2015) é possível reescrever a soma dos quadrados dos  $n$  primeiros números inteiros como mostra a Equação 4.

$$\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \quad (4)$$

Assim, ao reescrever a Equação 3 utilizando as Equações 2 e 4, tem-se que, no pior caso, será necessário verificar se existe sobreposição entre peças  $\frac{n^3-n}{3}$  vezes. Para  $n = 3152$ , seriam quase cinco milhões de regiões e mais 10 bilhões de sobreposições a serem checadas, explicando o tempo elevado ao executar um método de solução utilizando regiões complexas.

# Conclusão

No trabalho foram avaliadas experimentalmente 40 métodos de solução baseados na heurística *bottom-left* para o problema de empacotamento de retângulos. O resultado mais óbvio obtido foi a supremacia da ordenação decrescente sobre a crescente (seção 4.1), não compensando utilizar a segunda para solucionar o problema.

O alto uso da ordenação decrescente pela área na literatura (CHEN et al., 2019) foi justificado pelos resultados, já que essa composição conseguiu alguns dos melhores números (seção 4.2). Os resultados também indicam que qualquer critério de ordenação obtém melhores resultados do que deixar a fila desordenada (ordenação por *id*). Mas a alta competitividade de outros critérios de ordenação, esses não tão comuns na literatura, conseguindo melhores resultados em algumas instâncias, mostra que ainda há espaço para outras formas de ordenação.

Em relação às diferentes regiões criadas, por mais que regiões complexas tenham obtido melhores resultados (seção 4.3), não compensa utilizá-las. Ao executar todos os métodos de regiões simples é possível conseguir melhores resultados e em menor tempo, quando comparado ao método de ordenação decrescente pela área e usando regiões complexas (ver a Tabela 8 na seção 4.3). Isso devido à complexidade do algoritmo que precisa verificar a existência de sobreposições de peças em regiões complexas (seção 4.6).

Como trabalho futuro, cabe a investigação, a fundo, de abordagens meta-heurísticas para a *bottom-left*, considerando os outros critérios promissores que não seja a área. Buscando identificar se há alguma característica na instância que proporcione melhores soluções com outros critérios, a suspeita inicial é que esteja relacionado a quão quadrados são os itens a serem alocados no recipiente.

Outros trabalhos possíveis são: expandir o algoritmo de solução para o caso 3D (ou  $N$ -dimensões) e possibilitar a resolução de outras classes do problema (2D-SPP, 2D-CSP, 2D-OPP) e suas variantes. Também é possível implementar métodos de solução da literatura diferentes da *bottom-left*, sejam eles exatos ou heurísticos. Com isso, seria possível criar uma ampla biblioteca em python para problemas de corte e empacotamento.

Por fim, seria interessante buscar soluções quânticas para o problema. No momento, existem poucos trabalhos disponíveis na literatura que abordem o tema. Um dos mais recentes, feito por ANDOIN et al., traz uma heurística híbrida clássica-quântica para o *bin packing problem* (BPP) unidimensional, conseguindo com essa nova heurística bons resultados para o problema. Outro resultado interessante foi o de FUJIMURA, com um algoritmo quântico foi possível chegar a uma complexidade  $3(\log_2 k)n$  para o BPP, onde  $k$  representa o número de caixas e  $n$  o número de peças. Trabalhos como esses ainda são raros, principalmente para dimensões maiores, mas os poucos que existem indicam bons resultados para soluções quânticas, ou híbridas, de problema de empacotamento.



# Referências

ANDOIN, Mikel Garcia de et al. Hybrid quantum-classical heuristic for the bin packing problem. In: PROCEEDINGS of the Genetic and Evolutionary Computation Conference Companion. [S.l.: s.n.], 2022. P. 2214–2222.

ARENALES, Marcos et al. **Pesquisa Operacional**. [S.l.]: Elsevier, 2007.

BAKER, Brenda S; COFFMAN JR, E G; RIVEST, Ronald L. Orthogonal Packings in Two Dimensions. **SIAM Journal on Computing**, Society for Industrial e Applied Mathematics, v. 9, n. 4, p. 846, 1980.

BARTMEYER, Petra Maria et al. Aprendizado por reforço aplicado ao problema de empacotamento de peças irregulares em faixas. **Anais**, 2021. Disponível em:

<<https://repositorio.usp.br/directbitstream/455094df-864a-4fad-8a97-c5f59fd3d6ca/3051981.pdf>>.

BEASLEY, J E. Algorithms for unconstrained two-dimensional guillotine cutting. **Journal of the Operational Research Society**, Taylor & Francis, v. 36, n. 4, p. 297–306, 1985.

\_\_\_\_\_. An Exact Two-Dimensional Non-Guillotine Cutting Tree Search Procedure. **Operations Research**, v. 33, n. 1, 1985.

BELLUZZO, Luciano; MORABITO, Reinaldo. Otimização nos padrões de corte de chapas de fibra de madeira reconstituída: um estudo de caso. **Pesquisa Operacional**, SciELO Brasil, v. 25, p. 391–415, 2005. Disponível em:

<<https://www.scielo.br/j/pope/a/tTXXckvGTHbDfZQkmzCqdkp>>.

BURKE, E K; KENDALL, G; WHITWELL, G. A new placement heuristic for the orthogonal stock-cutting problem. **Operations Research**, INFORMS, v. 52, n. 4, p. 655–671, 2004.

CASTELLUCCI, Pedro Belin. **Consolidation problems in freight transportation systems: mathematical models and algorithms**. 2019. Tese (Doutorado) –

Universidade de São Paulo. Disponível em: <<https://pdfs.semanticscholar.org/90e7/bd898951e1350c2694478b63fbcd508e189.pdf>>.

CAVALI, Roberto. Problemas de corte e empacotamento na indústria de Móveis: um estudo de caso. Universidade Estadual Paulista (Unesp), 2004. Disponível em:

<[https://repositorio.unesp.br/bitstream/handle/11449/94286/cavali\\_r\\_me\\_sjrp.pdf](https://repositorio.unesp.br/bitstream/handle/11449/94286/cavali_r_me_sjrp.pdf)>.

- CHEHRAZAD, Sahar; ROOSE, Dirk; WAUTERS, Tony. A fast and scalable bottom-left-fill algorithm to solve nesting problems using a semi-discrete representation. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 300, n. 3, p. 809–826, 2022.
- CHEN, Mao et al. An efficient deterministic heuristic algorithm for the rectangular packing problem. **Computers & Industrial Engineering**, Elsevier, v. 137, p. 106097, 2019.
- CINTRA, G F et al. Algorithms for two-dimensional cutting stock and strip packing problems using dynamic programming and column generation q. **European Journal of Operational Research**, v. 191, p. 61–85, 2008.
- CÔTÉ, Jean-François; DELL’AMICO, Mauro; IORI, Manuel. Combinatorial Benders’ cuts for the strip packing problem. **Operations Research**, INFORMS, v. 62, n. 3, p. 643–661, 2014.
- DELORME, Maxence; IORI, Manuel; MARTELLO, Silvano. Bin packing and cutting stock problems: Mathematical models and exact algorithms. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 255, n. 1, p. 1–20, 2016.
- \_\_\_\_\_. Logic based Benders’ decomposition for orthogonal stock cutting problems. **Computers & Operations Research**, Elsevier, v. 78, p. 290–298, 2017.
- DYCKHOFF, Harald. A typology of cutting and packing problems. **European journal of operational research**, Elsevier, v. 44, n. 2, p. 145–159, 1990.
- FEKETE, Sándor P; SCHEPERS, Jörg. A new exact algorithm for general orthogonal d-dimensional knapsack problems. In: SPRINGER. ALGORITHMS—ESA’97: 5th Annual European Symposium Graz, Austria, September 15–17, 1997 Proceedings 5. [S.l.: s.n.], 1997. P. 144–156.
- FIRAT, Hüseyin; ALPASLAN, Nuh. An effective approach to the two-dimensional rectangular packing problem in the manufacturing industry. **Computers & Industrial Engineering**, Elsevier, v. 148, p. 106687, 2020.
- FUJIMURA, Toru. Quantum Algorithm for Bin-Packing Problem by Quarter Method. **Global Journal of Pure and Applied Mathematics**, v. 17, n. 1, p. 9–15, 2021.
- FURINI, Fabio; MALAGUTI, Enrico; THOMOPULOS, Dimitri. Modeling two-dimensional guillotine cutting problems via integer programming. **INFORMS Journal on Computing**, INFORMS, v. 28, n. 4, p. 736–751, 2016.
- HILLIER, Frederick S. Introduction to operations research, 1967.
- HOPPER, E B C H; TURTON, Brian C H. An empirical investigation of meta-heuristic and heuristic algorithms for a 2D packing problem. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 128, n. 1, p. 34–57, 2001.

- HOPPER, Eva; TURTON, Brian CH. A review of the application of meta-heuristic algorithms to 2D strip packing problems. **Artificial Intelligence Review**, Springer, v. 16, p. 257–300, 2001.
- HUANG, Wenqi; CHEN, Duanbing. An efficient heuristic algorithm for rectangle-packing problem. **Simulation Modelling Practice and Theory**, Elsevier, v. 15, n. 10, p. 1356–1365, 2007.
- IORI, Manuel; DE LIMA, Vinícius L. et al. Exact solution techniques for two-dimensional cutting and packing. **European Journal of Operational Research**, v. 289, n. 2, p. 399–415, 2021. ISSN 0377-2217. DOI: <https://doi.org/10.1016/j.ejor.2020.06.050>. Disponível em: <https://www.sciencedirect.com/science/article/pii/S0377221720306111>.
- IORI, Manuel; LIMA, Vinícius Loti de et al. 2DPackLib: a two-dimensional cutting and packing library. **Optimization Letters**, Springer, v. 16, n. 2, p. 471–480, 2022.
- KENMOCHI, Mitsutoshi et al. Exact algorithms for the two-dimensional strip packing problem with and without rotations. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 198, n. 1, p. 73–83, 2009.
- MARTIN, Mateus et al. Models for the two-dimensional rectangular single large placement problem with guillotine cuts and constrained pattern. **International Transactions in Operational Research**, Wiley Online Library, v. 27, n. 2, p. 767–793, 2020.
- MERCA, Mircea. An alternative to Faulhaber’s formula. **The American Mathematical Monthly**, Taylor & Francis, v. 122, n. 6, p. 599–601, 2015.
- MICHALEWICZ, Zbigniew; FOGEL, David B. **How to solve it: modern heuristics**. [S.l.]: Springer Science & Business Media, 2013.
- MORABITO NETO, Reinaldo; WIDMER, Joao Alexandre. **Abordagem em grafo-e-ou para o problema do empacotamento: aplicacao ao carregamento de paletes e containeres**. 1992. Tese (Doutorado). Disponível em: <https://repositorio.usp.br/item/000734666>.
- MRAD, Mehdi. An arc flow-based optimization approach for the two-stage guillotine strip cutting problem. **Journal of the Operational Research Society**, Taylor & Francis, v. 66, n. 11, p. 1850–1859, 2015.
- OLIVEIRA, Jose Fernando; FERREIRA, Jose Soeiro. An improved version of Wang’s algorithm for two-dimensional cutting problems. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 44, n. 2, p. 256–266, 1990.

QUEIROZ, Layane Rodrigues de Souza. **Estudo de problemas de corte de itens irregulares com incertezas**. 2022. Tese (Doutorado) – Universidade de São Paulo. Disponível em: <<https://www.teses.usp.br/teses/disponiveis/55/55134/tde-10032022-110656/en.php>>.

RAKOTONIRAINY, Rosephine G; VUUREN, Jan H van. Improved metaheuristics for the two-dimensional strip packing problem. **Applied Soft Computing**, Elsevier, v. 92, p. 106268, 2020.

SILVA, Lorrany Cristina da; QUEIROZ, Thiago Alves de; TOLEDO, Franklina Maria Bragion de. Integer formulations for the integrated vehicle routing problem with two-dimensional packing constraints. **Pesquisa Operacional**, SciELO Brasil, v. 42, 2022.

VELASCO, André Soares; UCHOA, Eduardo. Improved state space relaxation for constrained two-dimensional guillotine cutting problems. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 272, n. 1, p. 106–120, 2019.

WÄSCHER, Gerhard; HAUSSNER, Heike; SCHUMANN, Holger. An improved typology of cutting and packing problems. **European journal of operational research**, Elsevier, v. 183, n. 3, p. 1109–1130, 2007.

WEI, Lijun et al. A skyline heuristic for the 2D rectangular packing and strip packing problems. **European Journal of Operational Research**, Elsevier, v. 215, n. 2, p. 337–346, 2011.

WOLSEY, Laurence A. **Integer programming**. [S.l.]: John Wiley & Sons, 2020.

# APÊNDICE A – Resultados das instâncias

Tabela 11 – Resultados da instância BKW01.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW01	V	A	T	100	7.48158e-05	100
BKW01	V	A	F	60	8.36372e-05	90
BKW01	V	P	T	100	7.13348e-05	100
BKW01	V	P	F	60	8.48293e-05	90
BKW01	V	H	T	60	9.05037e-05	90
BKW01	V	H	F	24	8.14438e-05	80
BKW01	V	W	T	100	6.16074e-05	100
BKW01	V	W	F	60	8.61168e-05	90
BKW01	V	I	T	60	0.000102329	90
BKW01	V	I	F	60	0.000102139	90
BKW01	H	A	T	100	6.52313e-05	100
BKW01	H	A	F	12.75	7.05242e-05	60
BKW01	H	P	T	100	6.44207e-05	100
BKW01	H	P	F	12.75	7.04288e-05	60
BKW01	H	H	T	100	6.99997e-05	100
BKW01	H	H	F	12.75	7.07626e-05	60
BKW01	H	W	T	88.75	7.04288e-05	80
BKW01	H	W	F	24	8.95977e-05	80
BKW01	H	I	T	17.75	8.05855e-05	70
BKW01	H	I	F	52.75	7.1764e-05	70
BKW01	M	A	T	100	0.000155687	100
BKW01	M	A	F	60	0.000189352	90
BKW01	M	P	T	100	0.000154638	100
BKW01	M	P	F	60	0.00019536	90
BKW01	M	H	T	98.75	0.000157166	90
BKW01	M	H	F	60	0.000189638	90
BKW01	M	W	T	88.75	0.000140667	80
BKW01	M	W	F	60	0.000184679	90
BKW01	M	I	T	60	0.000184488	90
BKW01	M	I	F	52.75	0.000230074	70
BKW01	N	A	T	100	0.00164299	100
BKW01	N	A	F	60	0.0016438	90
BKW01	N	P	T	100	0.00162854	100
BKW01	N	P	F	60	0.0016748	90
BKW01	N	H	T	60	0.00129995	90
BKW01	N	H	F	60	0.00190244	90
BKW01	N	W	T	100	0.0020637	100
BKW01	N	W	F	60	0.00180497	90
BKW01	N	I	T	60	0.00167823	90
BKW01	N	I	F	52.75	0.000847721	70

Fonte: autor

Tabela 12 – Resultados da instância BKW02.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW02	V	A	T	61	0.000150204	70
BKW02	V	A	F	29.1333	0.000172043	60
BKW02	V	P	T	63.4	0.000176191	75
BKW02	V	P	F	29.1333	0.000126314	60
BKW02	V	H	T	57.2667	0.000154543	65
BKW02	V	H	F	34.2	0.00014596	65
BKW02	V	W	T	81.0667	0.000174713	90
BKW02	V	W	F	26.7333	0.000114441	55
BKW02	V	I	T	40.7333	0.000146866	65
BKW02	V	I	F	57.4667	0.000182724	60
BKW02	H	A	T	82.6667	0.000167894	65
BKW02	H	A	F	40.1333	0.000172758	70
BKW02	H	P	T	82.6667	0.000169897	65
BKW02	H	P	F	49.3333	0.000175238	75
BKW02	H	H	T	82.5333	0.00019927	80
BKW02	H	H	F	47.4667	0.000169945	70
BKW02	H	W	T	73.4	0.000184059	85
BKW02	H	W	F	60.2	0.000254059	85
BKW02	H	I	T	50.4	0.000168943	75
BKW02	H	I	F	78.5333	0.000185442	80
BKW02	M	A	T	71.9333	0.000417852	85
BKW02	M	A	F	43.8667	0.000322151	75
BKW02	M	P	T	71.9333	0.00037384	85
BKW02	M	P	F	60.2	0.000353718	85
BKW02	M	H	T	68.2	0.000350428	80
BKW02	M	H	F	49.3333	0.000337648	75
BKW02	M	W	T	79.4667	0.000356483	90
BKW02	M	W	F	55.2667	0.000311279	75
BKW02	M	I	T	54.1333	0.000328588	80
BKW02	M	I	F	76.8	0.000387478	85
BKW02	N	A	T	85.8667	0.00555429	70
BKW02	N	A	F	43.5333	0.0119086	75
BKW02	N	P	T	89.8667	0.00630503	80
BKW02	N	P	F	49.9333	0.0107538	80
BKW02	N	H	T	82	0.00732751	85
BKW02	N	H	F	59.1333	0.0150655	85
BKW02	N	W	T	96.5333	0.0157199	90
BKW02	N	W	F	65.5333	0.0182476	80
BKW02	N	I	T	64.3333	0.0130246	85
BKW02	N	I	F	76.8	0.00792232	85

Fonte: autor

Tabela 13 – Resultados da instância BKW03.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW03	V	A	T	84.1333	0.00022397	76.6667
BKW03	V	A	F	52	0.000246668	80
BKW03	V	P	T	80.1333	0.000243568	73.3333
BKW03	V	P	F	52	0.000219727	80
BKW03	V	H	T	75.4667	0.000232983	73.3333
BKW03	V	H	F	55.3333	0.000254726	83.3333
BKW03	V	W	T	88.6	0.000239754	80
BKW03	V	W	F	52	0.000226974	80
BKW03	V	I	T	65.9333	0.000240564	83.3333
BKW03	V	I	F	66.4	0.000255013	83.3333
BKW03	H	A	T	88.8	0.000307989	76.6667
BKW03	H	A	F	20.2	0.000233841	56.6667
BKW03	H	P	T	93	0.000295782	90
BKW03	H	P	F	20.2	0.00022769	56.6667
BKW03	H	H	T	83.0667	0.000340605	83.3333
BKW03	H	H	F	20.2	0.00024662	56.6667
BKW03	H	W	T	58.1333	0.000286531	80
BKW03	H	W	F	39.6667	0.000308084	76.6667
BKW03	H	I	T	67.1333	0.000327921	86.6667
BKW03	H	I	F	33.8667	0.000428295	66.6667
BKW03	M	A	T	92.4	0.00055542	83.3333
BKW03	M	A	F	35.0667	0.000502348	73.3333
BKW03	M	P	T	92.6667	0.000584841	93.3333
BKW03	M	P	F	38.1333	0.00048871	73.3333
BKW03	M	H	T	90.4	0.000539398	83.3333
BKW03	M	H	F	38.1333	0.000535774	73.3333
BKW03	M	W	T	78.3333	0.000645876	93.3333
BKW03	M	W	F	55.3333	0.000518656	83.3333
BKW03	M	I	T	72.8667	0.000607824	90
BKW03	M	I	F	62.9333	0.00059104	90
BKW03	N	A	T	93.8	0.0295979	90
BKW03	N	A	F	58.3333	0.0512242	86.6667
BKW03	N	P	T	92.6667	0.030483	93.3333
BKW03	N	P	F	55.7333	0.0457568	86.6667
BKW03	N	H	T	89.7333	0.0259913	83.3333
BKW03	N	H	F	51.4667	0.0534011	80
BKW03	N	W	T	93.8	0.0514221	86.6667
BKW03	N	W	F	71.6	0.0559319	93.3333
BKW03	N	I	T	78.9333	0.0521503	93.3333
BKW03	N	I	F	80	0.0343661	93.3333

Fonte: autor

Tabela 14 – Resultados da instância BKW04.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW04	V	A	T	91.0781	0.000413847	85
BKW04	V	A	F	46.2812	0.000360441	92.5
BKW04	V	P	T	93.4062	0.00041132	90
BKW04	V	P	F	44.4688	0.000353956	90
BKW04	V	H	T	88.4375	0.000381422	80
BKW04	V	H	F	48.2812	0.000416327	95
BKW04	V	W	T	94.5	0.000481224	87.5
BKW04	V	W	F	42.2812	0.000336885	87.5
BKW04	V	I	T	46.2812	0.000394678	92.5
BKW04	V	I	F	81.5938	0.000416422	85
BKW04	H	A	T	87.3125	0.000555563	85
BKW04	H	A	F	18.6875	0.000481176	70
BKW04	H	P	T	85.7812	0.000363636	77.5
BKW04	H	P	F	17.5625	0.000398636	65
BKW04	H	H	T	74.6094	0.000433826	90
BKW04	H	H	F	17.5625	0.000416327	65
BKW04	H	W	T	75.6406	0.00042057	85
BKW04	H	W	F	18.6875	0.000400496	70
BKW04	H	I	T	33.8594	0.000436449	85
BKW04	H	I	F	62.7656	0.000449085	85
BKW04	M	A	T	86.5	0.000859547	90
BKW04	M	A	F	38.5938	0.00074091	90
BKW04	M	P	T	88.125	0.000876093	92.5
BKW04	M	P	F	38.5938	0.00076685	90
BKW04	M	H	T	92.7969	0.000802946	90
BKW04	M	H	F	49.3125	0.000779629	90
BKW04	M	W	T	90.3125	0.000989199	95
BKW04	M	W	F	48.2812	0.000853062	95
BKW04	M	I	T	61.6719	0.000852537	95
BKW04	M	I	F	85.5312	0.00112362	92.5
BKW04	N	A	T	96.1875	0.0452466	82.5
BKW04	N	A	F	44.6719	0.114416	87.5
BKW04	N	P	T	95.0625	0.0556697	75
BKW04	N	P	F	48.2812	0.13407	95
BKW04	N	H	T	94	0.0527213	92.5
BKW04	N	H	F	58.1562	0.103932	95
BKW04	N	W	T	93.875	0.118128	95
BKW04	N	W	F	63.7812	0.154315	97.5
BKW04	N	I	T	48.2812	0.0522459	95
BKW04	N	I	F	88.7656	0.0849498	92.5

Fonte: autor



Tabela 15 – Resultados da instância BKW05.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW05	V	A	T	64.92	0.000527477	78
BKW05	V	A	F	22.27	0.000319004	58
BKW05	V	P	T	74.01	0.000802994	82
BKW05	V	P	F	22.27	0.000321579	58
BKW05	V	H	T	55.1	0.000506878	64
BKW05	V	H	F	30.83	0.000480604	68
BKW05	V	W	T	87.05	0.000541592	82
BKW05	V	W	F	22.27	0.000311232	58
BKW05	V	I	T	27.35	0.000434113	64
BKW05	V	I	F	43.14	0.000555038	72
BKW05	H	A	T	90.47	0.000494432	70
BKW05	H	A	F	41.1	0.000545502	78
BKW05	H	P	T	90.88	0.000556231	80
BKW05	H	P	F	41.1	0.000615215	78
BKW05	H	H	T	77.42	0.000626516	84
BKW05	H	H	F	25.08	0.000349712	46
BKW05	H	W	T	83.96	0.000549936	78
BKW05	H	W	F	42.81	0.000680637	80
BKW05	H	I	T	55.29	0.00059762	74
BKW05	H	I	F	77.5	0.000579786	86
BKW05	M	A	T	92.14	0.00120373	84
BKW05	M	A	F	50.92	0.00105114	86
BKW05	M	P	T	93.2	0.00120549	90
BKW05	M	P	F	50.92	0.00105896	86
BKW05	M	H	T	80.48	0.00121603	90
BKW05	M	H	F	44.77	0.0010118	74
BKW05	M	W	T	89.7	0.00106049	84
BKW05	M	W	F	52.92	0.00132608	86
BKW05	M	I	T	62.75	0.00107346	92
BKW05	M	I	F	88.04	0.00100088	92
BKW05	N	A	T	92.05	0.177481	76
BKW05	N	A	F	62.75	0.247756	92
BKW05	N	P	T	93.13	0.19128	72
BKW05	N	P	F	67.88	0.276854	94
BKW05	N	H	T	80.48	0.201295	90
BKW05	N	H	F	62.59	0.288999	92
BKW05	N	W	T	93.56	0.193728	76
BKW05	N	W	F	59.57	0.282892	90
BKW05	N	I	T	67.88	0.236274	94
BKW05	N	I	F	88.04	0.156715	92

Fonte: autor

Tabela 16 – Resultados da instância BKW06.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW06	V	A	T	70.02	0.000650406	80
BKW06	V	A	F	33.86	0.0004498	85
BKW06	V	P	T	70.58	0.00070281	90
BKW06	V	P	F	33.86	0.000442982	85
BKW06	V	H	T	69.38	0.000612926	86.6667
BKW06	V	H	F	33.86	0.000483036	85
BKW06	V	W	T	86.9	0.00051322	56.6667
BKW06	V	W	F	32.42	0.000423574	83.3333
BKW06	V	I	T	45.26	0.00053544	88.3333
BKW06	V	I	F	56.18	0.000540924	88.3333
BKW06	H	A	T	95.74	0.000592041	81.6667
BKW06	H	A	F	13.24	0.000617027	61.6667
BKW06	H	P	T	96.06	0.000646353	88.3333
BKW06	H	P	F	13.24	0.000627041	61.6667
BKW06	H	H	T	81.6	0.000984097	93.3333
BKW06	H	H	F	22.88	0.000653267	65
BKW06	H	W	T	88.02	0.00074892	86.6667
BKW06	H	W	F	22.46	0.000773478	76.6667
BKW06	H	I	T	45.14	0.000752449	83.3333
BKW06	H	I	F	48.32	0.000733852	81.6667
BKW06	M	A	T	95.92	0.0012887	85
BKW06	M	A	F	35.78	0.00118899	86.6667
BKW06	M	P	T	95.34	0.00121427	85
BKW06	M	P	F	35.78	0.00126514	86.6667
BKW06	M	H	T	72.5	0.0014461	91.6667
BKW06	M	H	F	28.52	0.00129929	80
BKW06	M	W	T	92.76	0.00141101	91.6667
BKW06	M	W	F	42.5	0.00121622	88.3333
BKW06	M	I	T	77.4	0.00141392	95
BKW06	M	I	F	72.5	0.00142927	91.6667
BKW06	N	A	T	96.94	0.161368	78.3333
BKW06	N	A	F	56.9	0.386329	90
BKW06	N	P	T	97.38	0.181329	81.6667
BKW06	N	P	F	60	0.400375	91.6667
BKW06	N	H	T	72.5	0.168962	91.6667
BKW06	N	H	F	57.88	0.367675	91.6667
BKW06	N	W	T	98.14	0.360116	95
BKW06	N	W	F	42.5	0.410012	88.3333
BKW06	N	I	T	63	0.294715	93.3333
BKW06	N	I	F	72.5	0.244765	91.6667

Fonte: autor

Tabela 17 – Resultados da instância BKW07.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW07	V	A	T	78.8	0.000760746	84.2857
BKW07	V	A	F	41.5375	0.000629044	85.7143
BKW07	V	P	T	75.775	0.000708008	84.2857
BKW07	V	P	F	40.6375	0.000621176	84.2857
BKW07	V	H	T	67.8	0.000747824	81.4286
BKW07	V	H	F	42.0875	0.000708628	87.1429
BKW07	V	W	T	91.6625	0.000865507	95.7143
BKW07	V	W	F	38.725	0.000543356	80
BKW07	V	I	T	66.6	0.000843382	88.5714
BKW07	V	I	F	46.725	0.000789738	84.2857
BKW07	H	A	T	74.0125	0.00088582	85.7143
BKW07	H	A	F	8.725	0.000820494	62.8571
BKW07	H	P	T	83.775	0.000965977	88.5714
BKW07	H	P	F	11.525	0.000853729	67.1429
BKW07	H	H	T	86.1	0.000823164	95.7143
BKW07	H	H	F	6.75	0.00078702	58.5714
BKW07	H	W	T	46.675	0.000730562	78.5714
BKW07	H	W	F	26.7375	0.000958061	80
BKW07	H	I	T	46.825	0.000719404	78.5714
BKW07	H	I	F	59.8	0.00112739	87.1429
BKW07	M	A	T	82.725	0.00155454	90
BKW07	M	A	F	40.1375	0.00144701	88.5714
BKW07	M	P	T	90.5875	0.00149145	91.4286
BKW07	M	P	F	42.0875	0.00145383	90
BKW07	M	H	T	82.35	0.00155249	95.7143
BKW07	M	H	F	38.9	0.00141234	81.4286
BKW07	M	W	T	49.075	0.00137482	82.8571
BKW07	M	W	F	61.2125	0.00142508	94.2857
BKW07	M	I	T	79.4375	0.00166879	94.2857
BKW07	M	I	F	64.3375	0.00148234	91.4286
BKW07	N	A	T	90.2375	0.314977	95.7143
BKW07	N	A	F	50.2875	0.657058	92.8571
BKW07	N	P	T	91.5875	0.234417	92.8571
BKW07	N	P	F	60.7125	0.639531	92.8571
BKW07	N	H	T	82.35	0.256859	95.7143
BKW07	N	H	F	56.6875	0.54043	88.5714
BKW07	N	W	T	94.5	0.19643	95.7143
BKW07	N	W	F	64.3	0.728899	94.2857
BKW07	N	I	T	79.4375	0.337527	94.2857
BKW07	N	I	F	75.8125	0.334543	97.1429

Fonte: autor

Tabela 18 – Resultados da instância BKW08.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW08	V	A	T	81.7	0.000980997	82.5
BKW08	V	A	F	47.85	0.000714493	85
BKW08	V	P	T	86.9375	0.00102673	80
BKW08	V	P	F	58.3625	0.000853205	90
BKW08	V	H	T	70.2375	0.000971889	80
BKW08	V	H	F	57.675	0.000934029	92.5
BKW08	V	W	T	92.7	0.000884581	86.25
BKW08	V	W	F	51.1875	0.000711966	81.25
BKW08	V	I	T	54.4875	0.00142937	85
BKW08	V	I	F	70.1875	0.000896454	83.75
BKW08	H	A	T	72.1875	0.00113058	78.75
BKW08	H	A	F	16.3875	0.00071249	51.25
BKW08	H	P	T	72.95	0.00124288	78.75
BKW08	H	P	F	16.3875	0.0007164	51.25
BKW08	H	H	T	83.3125	0.00184498	90
BKW08	H	H	F	10.95	0.000646305	35
BKW08	H	W	T	53.8875	0.000849533	71.25
BKW08	H	W	F	24.7625	0.000967121	68.75
BKW08	H	I	T	32.35	0.00111809	73.75
BKW08	H	I	F	36.7625	0.00094471	70
BKW08	M	A	T	93.7875	0.00208473	93.75
BKW08	M	A	F	50.55	0.0015254	90
BKW08	M	P	T	96.3	0.00159864	82.5
BKW08	M	P	F	57.675	0.00178442	92.5
BKW08	M	H	T	91.7	0.0022449	88.75
BKW08	M	H	F	39.875	0.00203371	81.25
BKW08	M	W	T	80.5	0.00192633	91.25
BKW08	M	W	F	58.35	0.00169339	92.5
BKW08	M	I	T	63.075	0.00176029	91.25
BKW08	M	I	F	82.7125	0.00182967	95
BKW08	N	A	T	94.2	0.542582	68.75
BKW08	N	A	F	66.725	1.19571	95
BKW08	N	P	T	95.5375	0.598825	77.5
BKW08	N	P	F	66.725	1.1602	95
BKW08	N	H	T	91.0375	0.723944	88.75
BKW08	N	H	F	53	1.08041	85
BKW08	N	W	T	94.175	0.67467	97.5
BKW08	N	W	F	70.4375	1.31557	93.75
BKW08	N	I	T	82.45	0.911094	96.25
BKW08	N	I	F	86.95	0.616457	95

Fonte: autor

Tabela 19 – Resultados da instância BKW09.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW09	V	A	T	70.5467	0.00093708	80
BKW09	V	A	F	35.68	0.000865507	85
BKW09	V	P	T	73.5867	0.00101247	80
BKW09	V	P	F	35.68	0.00074091	85
BKW09	V	H	T	50.7067	0.000925303	82
BKW09	V	H	F	34.3467	0.00079546	83
BKW09	V	W	T	90.04	0.00102248	85
BKW09	V	W	F	31.8267	0.000660658	78
BKW09	V	I	T	42.76	0.00106444	88
BKW09	V	I	F	35.3467	0.000932074	82
BKW09	H	A	T	91.7867	0.0016902	95
BKW09	H	A	F	22.12	0.0013567	72
BKW09	H	P	T	94.0933	0.00117106	65
BKW09	H	P	F	24.6267	0.00140162	73
BKW09	H	H	T	83.4533	0.00154905	94
BKW09	H	H	F	14.6933	0.00117717	49
BKW09	H	W	T	70.48	0.00152965	89
BKW09	H	W	F	34.12	0.00151138	86
BKW09	H	I	T	57.12	0.00170364	90
BKW09	H	I	F	54.92	0.00148849	83
BKW09	M	A	T	87.3467	0.00267596	95
BKW09	M	A	F	37.52	0.00217714	87
BKW09	M	P	T	93.1067	0.00276437	98
BKW09	M	P	F	32.9867	0.00217786	85
BKW09	M	H	T	86.1733	0.00248289	94
BKW09	M	H	F	27.4533	0.00235658	77
BKW09	M	W	T	76.4533	0.00271249	92
BKW09	M	W	F	63.9867	0.00221543	94
BKW09	M	I	T	63.9867	0.00265903	94
BKW09	M	I	F	78.2	0.00262709	94
BKW09	N	A	T	94.2933	1.19273	97
BKW09	N	A	F	62.5733	2.03207	96
BKW09	N	P	T	96.92	1.28711	79
BKW09	N	P	F	58.2533	1.9654	95
BKW09	N	H	T	85.2133	1.33373	93
BKW09	N	H	F	54.28	2.03874	94
BKW09	N	W	T	96.28	1.86233	98
BKW09	N	W	F	68.4667	2.40126	96
BKW09	N	I	T	72.5733	1.53907	97
BKW09	N	I	F	82	1.45392	96

Fonte: autor

Tabela 20 – Resultados da instância BKW10.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW10	V	A	T	61.8381	0.00253057	88.5
BKW10	V	A	F	22.5714	0.00137687	84
BKW10	V	P	T	62.5714	0.00249224	90
BKW10	V	P	F	21.981	0.00142279	83
BKW10	V	H	T	50.9905	0.00262079	85
BKW10	V	H	F	24.3048	0.001685	86
BKW10	V	W	T	84.0667	0.00245037	93.5
BKW10	V	W	F	21.981	0.00125227	83
BKW10	V	I	T	37.2762	0.00203419	87.5
BKW10	V	I	F	41.6286	0.0016489	85.5
BKW10	H	A	T	95.3714	0.00409236	99
BKW10	H	A	F	16.3714	0.00431018	76
BKW10	H	P	T	95.5048	0.00353732	95.5
BKW10	H	P	F	16.3714	0.00429773	76
BKW10	H	H	T	77.0952	0.00342865	93.5
BKW10	H	H	F	9.88571	0.00308723	51.5
BKW10	H	W	T	87.8571	0.0026926	95
BKW10	H	W	F	28.981	0.00358438	89.5
BKW10	H	I	T	40.4095	0.00300126	93.5
BKW10	H	I	F	75.4952	0.0031981	95
BKW10	M	A	T	91.3429	0.00617456	97.5
BKW10	M	A	F	31.3143	0.00551944	94
BKW10	M	P	T	95.9429	0.00599403	99
BKW10	M	P	F	31.5619	0.00573902	94
BKW10	M	H	T	72.2952	0.00631909	97.5
BKW10	M	H	F	30.581	0.00530767	90.5
BKW10	M	W	T	94.0381	0.00518079	98.5
BKW10	M	W	F	54.6	0.0045886	97
BKW10	M	I	T	58.6286	0.00486569	98.5
BKW10	M	I	F	83.0667	0.00608282	96
BKW10	N	A	T	96.1238	9.71423	98
BKW10	N	A	F	45.6381	17.8907	97.5
BKW10	N	P	T	97.5619	7.9507	69.5
BKW10	N	P	F	50.3619	18.6467	98
BKW10	N	H	T	77.8952	9.24358	94.5
BKW10	N	H	F	48.5905	12.5673	97.5
BKW10	N	W	T	98.1143	12.3049	82.5
BKW10	N	W	F	55.8	21.3953	97.5
BKW10	N	I	T	58.6286	13.9195	98.5
BKW10	N	I	F	76.2476	13.4088	98.5

Fonte: autor

Tabela 21 – Resultados da instância BKW11.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW11	V	A	T	65.7238	0.00390029	86.3333
BKW11	V	A	F	37.9238	0.00241423	85.6667
BKW11	V	P	T	73.9429	0.00388575	87
BKW11	V	P	F	37.9238	0.00260563	85.6667
BKW11	V	H	T	56.7238	0.0037015	86.6667
BKW11	V	H	F	35.7524	0.00295582	86
BKW11	V	W	T	88.9714	0.00340586	64.6667
BKW11	V	W	F	37.9238	0.00208626	85.6667
BKW11	V	I	T	46.3905	0.00294666	88.3333
BKW11	V	I	F	39.2	0.00318027	84.3333
BKW11	H	A	T	93.7905	0.00664406	85.6667
BKW11	H	A	F	21.781	0.00533447	68.3333
BKW11	H	P	T	94.8857	0.00480752	85.3333
BKW11	H	P	F	21.781	0.0055768	68.3333
BKW11	H	H	T	82.181	0.00638766	95
BKW11	H	H	F	10.781	0.00445347	35.3333
BKW11	H	W	T	80.4286	0.00530772	84.3333
BKW11	H	W	F	27.2667	0.00685868	78.6667
BKW11	H	I	T	52.4571	0.00626779	89.3333
BKW11	H	I	F	54.4952	0.00598688	89
BKW11	M	A	T	96.7143	0.00937181	94.3333
BKW11	M	A	F	41.2667	0.00901389	90.3333
BKW11	M	P	T	97.7714	0.00880809	83.3333
BKW11	M	P	F	41.8286	0.00933299	90
BKW11	M	H	T	82.2571	0.0117291	95.3333
BKW11	M	H	F	27.8762	0.00975714	75.3333
BKW11	M	W	T	89.9905	0.00969214	95.3333
BKW11	M	W	F	61.1238	0.0065022	94.6667
BKW11	M	I	T	80.5143	0.0103827	97.6667
BKW11	M	I	F	80.2762	0.00908313	97.3333
BKW11	N	A	T	97.2095	47.6853	92
BKW11	N	A	F	69.4381	67.3668	97
BKW11	N	P	T	98.1524	47.2976	86.6667
BKW11	N	P	F	69.9905	65.9799	96.3333
BKW11	N	H	T	83.381	37.1351	96.3333
BKW11	N	H	F	58.0381	52.7709	93.3333
BKW11	N	W	T	98.0952	60.246	90
BKW11	N	W	F	72.7238	70.3336	96.3333
BKW11	N	I	T	78.7143	55.696	97.3333
BKW11	N	I	F	85.2095	41.4134	98

Fonte: autor

Tabela 22 – Resultados da instância BKW12.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW12	V	A	T	80.6733	0.00854292	92
BKW12	V	A	F	51.1267	0.00457072	92.4
BKW12	V	P	T	81.0333	0.00881557	92.2
BKW12	V	P	F	56.2433	0.00451002	93.2
BKW12	V	H	T	74.5833	0.00960941	90
BKW12	V	H	F	50.2133	0.00568471	93
BKW12	V	W	T	87.8	0.00586576	62.6
BKW12	V	W	F	55.9967	0.00383987	91.4
BKW12	V	I	T	59.3267	0.00800271	91.6
BKW12	V	I	F	49.83	0.00669918	91.6
BKW12	H	A	T	89.3767	0.0205091	89
BKW12	H	A	F	8.55	0.00928559	36.6
BKW12	H	P	T	91.2	0.0149393	78
BKW12	H	P	F	8.55	0.00937166	36.6
BKW12	H	H	T	86.9067	0.0201834	92.4
BKW12	H	H	F	8.55	0.00937614	36.6
BKW12	H	W	T	74.5833	0.0163762	92.6
BKW12	H	W	F	26.6167	0.0142647	81.8
BKW12	H	I	T	45.3133	0.0258911	89.8
BKW12	H	I	F	34.7533	0.0157242	82.6
BKW12	M	A	T	95.11	0.0205799	78
BKW12	M	A	F	28.7067	0.0293505	86
BKW12	M	P	T	94.7	0.0183156	68.4
BKW12	M	P	F	28.21	0.0216132	85.4
BKW12	M	H	T	88.0967	0.036373	97.2
BKW12	M	H	F	24.49	0.0216557	78.8
BKW12	M	W	T	89.6933	0.0270993	99.2
BKW12	M	W	F	67.24	0.0124371	97.6
BKW12	M	I	T	84.9233	0.0285264	98.6
BKW12	M	I	F	75.5567	0.0288291	97.8
BKW12	N	A	T	95.91	223.229	76.6
BKW12	N	A	F	66.8933	366.344	97.8
BKW12	N	P	T	95.84	223.486	74.4
BKW12	N	P	F	68.8833	356.08	98
BKW12	N	H	T	90.05	230.05	97
BKW12	N	H	F	65.8767	302.29	97.2
BKW12	N	W	T	96.28	295.204	92.2
BKW12	N	W	F	73.9967	368.863	98
BKW12	N	I	T	88.5733	299.701	98.6
BKW12	N	I	F	78.0967	318.79	98.6

Fonte: autor



Tabela 23 – Resultados da instância BKW13.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
BKW13	V	A	T	94.9339	0.116755	84.0102
BKW13	V	A	F	72.6849	0.0956778	96.4467
BKW13	V	P	T	91.0596	0.0820553	74.2386
BKW13	V	P	F	73.5465	0.0809931	96.1294
BKW13	V	H	T	86.7168	0.0906435	86.9607
BKW13	V	H	F	78.2632	0.0731152	96.986
BKW13	V	W	T	97.9108	0.0926637	90.736
BKW13	V	W	F	73.9661	0.0609208	88.8325
BKW13	V	I	T	61.0007	0.120608	83.9467
BKW13	V	I	F	60.3755	0.0897346	82.2018
BKW13	H	A	T	51.3125	0.230229	57.868
BKW13	H	A	F	4.21354	0.372174	32.2335
BKW13	H	P	T	63.4264	0.183033	63.2614
BKW13	H	P	F	4.26562	0.355907	29.9492
BKW13	H	H	T	85.3234	0.236992	86.0406
BKW13	H	H	F	1.2526	0.322697	18.7817
BKW13	H	W	T	32.3698	0.310274	54.3147
BKW13	H	W	F	11.562	0.418725	55.7424
BKW13	H	I	T	38.9907	0.250041	77.1574
BKW13	H	I	F	38.8179	0.240461	76.7449
BKW13	M	A	T	92.3503	0.54441	94.1307
BKW13	M	A	F	32.1917	0.717847	81.8528
BKW13	M	P	T	91.9723	0.534671	93.8135
BKW13	M	P	F	33.3984	0.743062	82.0431
BKW13	M	H	T	97.1108	0.526851	95.8122
BKW13	M	H	F	9.58626	0.435822	44.4162
BKW13	M	W	T	55.9587	0.610397	85.0254
BKW13	M	W	F	82.3021	0.14048	95.3363
BKW13	M	I	T	94.4312	0.589158	98.7627
BKW13	M	I	F	94.6325	0.596748	98.7944

Fonte: autor

Tabela 24 – Resultados da instância GCUT01.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT01	V	A	T	77.3888	3.74317e-05	30
GCUT01	V	A	F	62.0688	4.87804e-05	40
GCUT01	V	P	T	67.3808	2.65121e-05	20
GCUT01	V	P	F	63.48	4.91142e-05	40
GCUT01	V	H	T	67.3808	2.68936e-05	20
GCUT01	V	H	F	46.784	3.56674e-05	30
GCUT01	V	W	T	77.3888	3.31879e-05	30
GCUT01	V	W	F	43.4768	3.65734e-05	30
GCUT01	V	I	T	63.104	4.73022e-05	40
GCUT01	V	I	F	77.3888	3.35693e-05	30
GCUT01	H	A	T	67.7568	3.30925e-05	20
GCUT01	H	A	F	43.8528	3.87669e-05	30
GCUT01	H	P	T	67.3808	2.70367e-05	20
GCUT01	H	P	F	43.8528	3.94344e-05	30
GCUT01	H	H	T	67.3808	2.80857e-05	20
GCUT01	H	H	F	31.1552	2.9707e-05	20
GCUT01	H	W	T	67.7568	2.57015e-05	20
GCUT01	H	W	F	43.8528	4.03404e-05	30
GCUT01	H	I	T	47.4752	4.11987e-05	30
GCUT01	H	I	F	67.7568	2.40803e-05	20
GCUT01	M	A	T	77.3888	7.01427e-05	30
GCUT01	M	A	F	62.0688	9.4986e-05	40
GCUT01	M	P	T	67.3808	5.00679e-05	20
GCUT01	M	P	F	63.48	9.43661e-05	40
GCUT01	M	H	T	67.3808	5.17845e-05	20
GCUT01	M	H	F	46.784	7.03812e-05	30
GCUT01	M	W	T	77.3888	6.78539e-05	30
GCUT01	M	W	F	62.0688	9.52721e-05	40
GCUT01	M	I	T	63.104	9.47952e-05	40
GCUT01	M	I	F	77.3888	6.73294e-05	30
GCUT01	N	A	T	77.3888	0.00012126	30
GCUT01	N	A	F	62.0688	0.000469971	40
GCUT01	N	P	T	67.3808	5.62191e-05	20
GCUT01	N	P	F	63.48	0.000582457	40
GCUT01	N	H	T	67.3808	5.49316e-05	20
GCUT01	N	H	F	49.7472	0.000371695	30
GCUT01	N	W	T	77.3888	0.000118542	30
GCUT01	N	W	F	62.0688	0.000229025	40
GCUT01	N	I	T	63.104	0.000211	40
GCUT01	N	I	F	77.3888	0.000114298	30

Fonte: autor

Tabela 25 – Resultados da instância GCUT02.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT02	V	A	T	75.976	4.01974e-05	15
GCUT02	V	A	F	29.5232	4.23908e-05	15
GCUT02	V	P	T	75.976	4.04358e-05	15
GCUT02	V	P	F	50.1248	5.53131e-05	20
GCUT02	V	H	T	60.1696	3.2568e-05	10
GCUT02	V	H	F	46.0144	5.35965e-05	20
GCUT02	V	W	T	67.6032	4.35352e-05	15
GCUT02	V	W	F	39.1968	4.25816e-05	15
GCUT02	V	I	T	69.6704	5.12123e-05	20
GCUT02	V	I	F	56.8624	5.57899e-05	20
GCUT02	H	A	T	65.656	3.29018e-05	10
GCUT02	H	A	F	56.2416	7.13348e-05	25
GCUT02	H	P	T	65.656	3.33309e-05	10
GCUT02	H	P	F	63.64	7.45773e-05	25
GCUT02	H	H	T	60.1696	3.35217e-05	10
GCUT02	H	H	F	44.344	4.58717e-05	15
GCUT02	H	W	T	68.1568	5.53131e-05	20
GCUT02	H	W	F	56.2416	7.24792e-05	25
GCUT02	H	I	T	76.7008	7.0715e-05	25
GCUT02	H	I	F	56.8624	5.76973e-05	20
GCUT02	M	A	T	77.6864	7.88212e-05	15
GCUT02	M	A	F	41.5536	0.000104761	20
GCUT02	M	P	T	77.6864	7.55787e-05	15
GCUT02	M	P	F	41.5536	0.00010128	20
GCUT02	M	H	T	60.1696	5.75542e-05	10
GCUT02	M	H	F	54.664	0.000102949	20
GCUT02	M	W	T	68.1568	9.99451e-05	20
GCUT02	M	W	F	39.1968	7.82013e-05	15
GCUT02	M	I	T	69.984	0.000102472	20
GCUT02	M	I	F	73.8544	0.000122595	25
GCUT02	N	A	T	77.6864	0.000129843	15
GCUT02	N	A	F	56.2416	0.00127311	25
GCUT02	N	P	T	77.6864	0.000129747	15
GCUT02	N	P	F	76.2352	0.00133896	30
GCUT02	N	H	T	72.2	0.000128031	15
GCUT02	N	H	F	54.664	0.000774622	20
GCUT02	N	W	T	68.1568	0.00035162	20
GCUT02	N	W	F	50.1248	0.000846434	20
GCUT02	N	I	T	69.984	0.000656366	20
GCUT02	N	I	F	56.8624	0.000451708	20

Fonte: autor

Tabela 26 – Resultados da instância GCUT03.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT03	V	A	T	87.4512	5.82218e-05	13.3333
GCUT03	V	A	F	54.9824	7.96318e-05	16.6667
GCUT03	V	P	T	86.0608	5.22614e-05	10
GCUT03	V	P	F	68.3104	9.47475e-05	20
GCUT03	V	H	T	76.6	6.62327e-05	13.3333
GCUT03	V	H	F	72.8752	7.84397e-05	16.6667
GCUT03	V	W	T	87.0368	6.12736e-05	13.3333
GCUT03	V	W	F	40.2928	5.04017e-05	10
GCUT03	V	I	T	68.736	7.90596e-05	16.6667
GCUT03	V	I	F	66.1776	6.35147e-05	13.3333
GCUT03	H	A	T	87.016	5.87463e-05	13.3333
GCUT03	H	A	F	61.6464	7.71046e-05	16.6667
GCUT03	H	P	T	93.5504	6.18935e-05	13.3333
GCUT03	H	P	F	61.6464	8.08716e-05	16.6667
GCUT03	H	H	T	68.152	5.58853e-05	10
GCUT03	H	H	F	36.6032	5.77927e-05	10
GCUT03	H	W	T	75.7456	6.27518e-05	13.3333
GCUT03	H	W	F	49.6064	6.96659e-05	13.3333
GCUT03	H	I	T	56.0832	6.74725e-05	13.3333
GCUT03	H	I	F	57.9184	8.64983e-05	13.3333
GCUT03	M	A	T	87.3984	0.000107527	13.3333
GCUT03	M	A	F	41.5568	0.00011282	13.3333
GCUT03	M	P	T	93.5504	0.000107527	13.3333
GCUT03	M	P	F	41.5568	0.00011158	13.3333
GCUT03	M	H	T	76.6	0.000109911	13.3333
GCUT03	M	H	F	56.2256	0.000108862	13.3333
GCUT03	M	W	T	75.7456	0.000101042	13.3333
GCUT03	M	W	F	58.9504	0.000113916	13.3333
GCUT03	M	I	T	56.0832	0.00011158	13.3333
GCUT03	M	I	F	66.1776	0.000105906	13.3333
GCUT03	N	A	T	87.3984	0.000427628	13.3333
GCUT03	N	A	F	67.7792	0.00358415	20
GCUT03	N	P	T	86.0608	0.000366545	10
GCUT03	N	P	F	68.104	0.00317931	20
GCUT03	N	H	T	76.6	0.000225973	13.3333
GCUT03	N	H	F	56.2256	0.00131464	13.3333
GCUT03	N	W	T	87.0368	0.000354624	13.3333
GCUT03	N	W	F	58.9504	0.0006392	13.3333
GCUT03	N	I	T	77.184	0.00103116	20
GCUT03	N	I	F	57.9184	0.00121841	13.3333

Fonte: autor

Tabela 27 – Resultados da instância GCUT04.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT04	V	A	T	92.816	6.84738e-05	8
GCUT04	V	A	F	58.848	0.00010767	12
GCUT04	V	P	T	92.816	7.41959e-05	8
GCUT04	V	P	F	58.848	0.000107574	12
GCUT04	V	H	T	90.8624	7.66754e-05	10
GCUT04	V	H	F	61.568	0.000107479	12
GCUT04	V	W	T	86.7136	6.89507e-05	8
GCUT04	V	W	F	44.5504	6.60896e-05	8
GCUT04	V	I	T	72.9616	7.76768e-05	8
GCUT04	V	I	F	63.7264	8.564e-05	10
GCUT04	H	A	T	83.6768	6.53744e-05	6
GCUT04	H	A	F	71.9872	0.000146818	14
GCUT04	H	P	T	83.6768	6.11782e-05	6
GCUT04	H	P	F	54.7504	0.000130653	12
GCUT04	H	H	T	82.728	7.10487e-05	8
GCUT04	H	H	F	34.8656	7.44343e-05	6
GCUT04	H	W	T	96.1424	8.43525e-05	10
GCUT04	H	W	F	64.032	0.000129986	12
GCUT04	H	I	T	79.336	8.54015e-05	8
GCUT04	H	I	F	67.7552	8.90255e-05	8
GCUT04	M	A	T	94.3856	0.00011673	8
GCUT04	M	A	F	64.5616	0.000192499	14
GCUT04	M	P	T	94.3856	0.000116968	8
GCUT04	M	P	F	64.5616	0.000191879	14
GCUT04	M	H	T	93.4368	0.000138712	10
GCUT04	M	H	F	53.4192	0.000158453	10
GCUT04	M	W	T	96.1424	0.0001441	10
GCUT04	M	W	F	71.2128	0.000163174	12
GCUT04	M	I	T	72.9616	0.00012188	8
GCUT04	M	I	F	67.7552	0.000131512	8
GCUT04	N	A	T	94.3856	0.000424194	8
GCUT04	N	A	F	75.2704	0.0063355	16
GCUT04	N	P	T	94.3856	0.000369072	8
GCUT04	N	P	F	75.2704	0.00636544	16
GCUT04	N	H	T	93.4368	0.000379848	10
GCUT04	N	H	F	62.848	0.00367494	12
GCUT04	N	W	T	96.1424	0.000389242	10
GCUT04	N	W	F	71.2128	0.00524592	12
GCUT04	N	I	T	79.336	0.000852728	8
GCUT04	N	I	F	67.7552	0.000873375	8

Fonte: autor

Tabela 28 – Resultados da instância GCUT05.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT05	V	A	T	65.744	3.80516e-05	30
GCUT05	V	A	F	36.6852	3.66211e-05	30
GCUT05	V	P	T	65.744	3.65734e-05	30
GCUT05	V	P	F	36.6852	3.80039e-05	30
GCUT05	V	H	T	65.744	3.80039e-05	30
GCUT05	V	H	F	56.6948	4.72546e-05	40
GCUT05	V	W	T	63.9648	3.94821e-05	30
GCUT05	V	W	F	36.6852	3.93867e-05	30
GCUT05	V	I	T	46.244	3.88145e-05	30
GCUT05	V	I	F	52.5148	4.87328e-05	40
GCUT05	H	A	T	56.5568	2.79903e-05	20
GCUT05	H	A	F	56.6948	5.04494e-05	40
GCUT05	H	P	T	56.5568	2.72751e-05	20
GCUT05	H	P	F	56.9356	4.96387e-05	40
GCUT05	H	H	T	56.5568	4.03404e-05	20
GCUT05	H	H	F	57.0664	3.7241e-05	30
GCUT05	H	W	T	63.9648	3.69072e-05	30
GCUT05	H	W	F	52.9212	5.15938e-05	40
GCUT05	H	I	T	57.342	5.03063e-05	40
GCUT05	H	I	F	52.5148	5.2166e-05	40
GCUT05	M	A	T	72.7928	7.59125e-05	30
GCUT05	M	A	F	56.6948	9.5892e-05	40
GCUT05	M	P	T	72.7928	7.1907e-05	30
GCUT05	M	P	F	52.9212	9.57966e-05	40
GCUT05	M	H	T	72.7928	7.11441e-05	30
GCUT05	M	H	F	66.2536	9.4986e-05	40
GCUT05	M	W	T	63.9648	7.1907e-05	30
GCUT05	M	W	F	52.9212	9.17435e-05	40
GCUT05	M	I	T	57.342	9.08375e-05	40
GCUT05	M	I	F	68.9148	0.000117874	50
GCUT05	N	A	T	72.7928	0.000122213	30
GCUT05	N	A	F	56.6948	0.000473309	40
GCUT05	N	P	T	72.7928	0.000122213	30
GCUT05	N	P	F	52.5148	0.000568724	40
GCUT05	N	H	T	72.7928	0.000115204	30
GCUT05	N	H	F	66.2536	0.000424099	40
GCUT05	N	W	T	63.9648	0.000118256	30
GCUT05	N	W	F	52.9212	0.000395823	40
GCUT05	N	I	T	73.3356	0.000308418	50
GCUT05	N	I	F	52.5148	0.000315094	40

Fonte: autor

Tabela 29 – Resultados da instância GCUT06.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT06	V	A	T	82.0112	5.12123e-05	20
GCUT06	V	A	F	57.9372	5.18322e-05	20
GCUT06	V	P	T	81.918	5.14507e-05	20
GCUT06	V	P	F	53.0764	5.37395e-05	20
GCUT06	V	H	T	59.9172	3.28064e-05	10
GCUT06	V	H	F	55.6788	5.4884e-05	20
GCUT06	V	W	T	67.9596	4.42028e-05	15
GCUT06	V	W	F	60.3732	4.90665e-05	20
GCUT06	V	I	T	64.4944	4.53949e-05	15
GCUT06	V	I	F	75.8792	5.37395e-05	20
GCUT06	H	A	T	89.7596	5.49316e-05	20
GCUT06	H	A	F	51.546	6.02722e-05	20
GCUT06	H	P	T	79.2576	4.55379e-05	15
GCUT06	H	P	F	51.546	5.97954e-05	20
GCUT06	H	H	T	59.9172	3.39031e-05	10
GCUT06	H	H	F	54.9244	4.68254e-05	15
GCUT06	H	W	T	67.9596	4.42028e-05	15
GCUT06	H	W	F	57.9372	6.26087e-05	20
GCUT06	H	I	T	58.5072	4.67777e-05	15
GCUT06	H	I	F	81.918	5.80788e-05	20
GCUT06	M	A	T	89.7596	0.000101089	20
GCUT06	M	A	F	51.546	0.000102568	20
GCUT06	M	P	T	89.2368	9.77993e-05	20
GCUT06	M	P	F	74.426	0.00013299	25
GCUT06	M	H	T	76.0284	7.71523e-05	15
GCUT06	M	H	F	64.9036	0.000102472	20
GCUT06	M	W	T	67.9596	7.41959e-05	15
GCUT06	M	W	F	60.3732	0.000105143	20
GCUT06	M	I	T	58.5072	7.92027e-05	15
GCUT06	M	I	F	81.918	0.000102425	20
GCUT06	N	A	T	89.7596	0.000299025	20
GCUT06	N	A	F	51.546	0.00131993	20
GCUT06	N	P	T	89.2368	0.000299215	20
GCUT06	N	P	F	51.546	0.00141735	20
GCUT06	N	H	T	76.0284	0.000130367	15
GCUT06	N	H	F	64.9036	0.000666761	20
GCUT06	N	W	T	67.9596	0.000131512	15
GCUT06	N	W	F	60.3732	0.00092411	20
GCUT06	N	I	T	64.4944	0.000367785	15
GCUT06	N	I	F	81.918	0.000321198	20

Fonte: autor

Tabela 30 – Resultados da instância GCUT07.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT07	V	A	T	72.406	4.51565e-05	10
GCUT07	V	A	F	63.742	6.9809e-05	16.6667
GCUT07	V	P	T	72.406	4.3869e-05	10
GCUT07	V	P	F	63.742	7.12395e-05	16.6667
GCUT07	V	H	T	72.406	4.53472e-05	10
GCUT07	V	H	F	63.742	6.76155e-05	16.6667
GCUT07	V	W	T	72.406	4.42982e-05	10
GCUT07	V	W	F	53.3224	5.67913e-05	13.3333
GCUT07	V	I	T	53.3224	6.41346e-05	13.3333
GCUT07	V	I	F	67.194	5.92232e-05	13.3333
GCUT07	H	A	T	72.406	4.67777e-05	10
GCUT07	H	A	F	29.6964	6.2418e-05	10
GCUT07	H	P	T	72.406	4.77314e-05	10
GCUT07	H	P	F	29.6964	5.9557e-05	10
GCUT07	H	H	T	72.406	4.63009e-05	10
GCUT07	H	H	F	19.4796	4.52518e-05	6.66667
GCUT07	H	W	T	72.406	4.71115e-05	10
GCUT07	H	W	F	29.6964	6.15597e-05	10
GCUT07	H	I	T	50.1948	7.20978e-05	13.3333
GCUT07	H	I	F	68.8716	6.47545e-05	13.3333
GCUT07	M	A	T	72.406	8.05378e-05	10
GCUT07	M	A	F	61.1696	0.000122929	16.6667
GCUT07	M	P	T	72.406	8.43048e-05	10
GCUT07	M	P	F	61.1696	0.000125885	16.6667
GCUT07	M	H	T	72.406	8.26836e-05	10
GCUT07	M	H	F	48.4644	0.000106668	13.3333
GCUT07	M	W	T	72.406	8.03471e-05	10
GCUT07	M	W	F	53.3224	0.000103331	13.3333
GCUT07	M	I	T	65.2168	0.000132799	16.6667
GCUT07	M	I	F	76.0008	0.000106478	13.3333
GCUT07	N	A	T	72.406	0.000149965	10
GCUT07	N	A	F	61.1696	0.00223007	16.6667
GCUT07	N	P	T	72.406	0.000150251	10
GCUT07	N	P	F	61.1696	0.00215402	16.6667
GCUT07	N	H	T	72.406	0.000167274	10
GCUT07	N	H	F	38.2476	0.00104232	10
GCUT07	N	W	T	72.406	0.000146437	10
GCUT07	N	W	F	53.3224	0.00239635	13.3333
GCUT07	N	I	T	71.0972	0.000812292	16.6667
GCUT07	N	I	F	76.0008	0.000391626	13.3333

Fonte: autor



Tabela 31 – Resultados da instância GCUT08.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT08	V	A	T	79.6752	5.63145e-05	6
GCUT08	V	A	F	63.7732	0.000107336	12
GCUT08	V	P	T	79.6752	5.80311e-05	6
GCUT08	V	P	F	52.9528	9.30786e-05	10
GCUT08	V	H	T	79.6752	6.20842e-05	6
GCUT08	V	H	F	62.9792	0.000108194	12
GCUT08	V	W	T	81.3776	7.27654e-05	8
GCUT08	V	W	F	35.9152	6.1512e-05	6
GCUT08	V	I	T	72.664	7.7343e-05	8
GCUT08	V	I	F	74.4596	9.20773e-05	10
GCUT08	H	A	T	72.1296	6.44684e-05	4
GCUT08	H	A	F	61.8724	0.00012908	12
GCUT08	H	P	T	72.1296	4.93526e-05	4
GCUT08	H	P	F	61.8724	0.000138092	12
GCUT08	H	H	T	72.1296	6.45161e-05	4
GCUT08	H	H	F	39.6812	7.40528e-05	6
GCUT08	H	W	T	63.4032	5.84126e-05	6
GCUT08	H	W	F	66.0228	0.000132227	12
GCUT08	H	I	T	72.664	8.59261e-05	8
GCUT08	H	I	F	66.914	9.01699e-05	8
GCUT08	M	A	T	79.6752	9.20296e-05	6
GCUT08	M	A	F	48.0484	0.000157833	10
GCUT08	M	P	T	79.6752	9.16958e-05	6
GCUT08	M	P	F	48.0484	0.000147963	10
GCUT08	M	H	T	79.6752	9.43184e-05	6
GCUT08	M	H	F	39.6812	0.000107527	6
GCUT08	M	W	T	63.4032	9.35555e-05	6
GCUT08	M	W	F	55.2024	0.000148726	10
GCUT08	M	I	T	84.072	0.000149632	10
GCUT08	M	I	F	66.914	0.000127172	8
GCUT08	N	A	T	79.6752	0.000170326	6
GCUT08	N	A	F	61.8724	0.00434747	12
GCUT08	N	P	T	79.6752	0.000167513	6
GCUT08	N	P	F	61.8724	0.00390096	12
GCUT08	N	H	T	79.6752	0.000202131	6
GCUT08	N	H	F	47.5604	0.00232964	8
GCUT08	N	W	T	81.3776	0.000264549	8
GCUT08	N	W	F	72.9048	0.00430069	12
GCUT08	N	I	T	84.072	0.000531626	10
GCUT08	N	I	F	66.914	0.00116959	8

Fonte: autor

Tabela 32 – Resultados da instância GCUT09.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT09	V	A	T	72.2042	3.62873e-05	30
GCUT09	V	A	F	54.3733	5.04017e-05	40
GCUT09	V	P	T	72.2042	3.78132e-05	30
GCUT09	V	P	F	54.3733	4.9305e-05	40
GCUT09	V	H	T	60.5416	3.57628e-05	30
GCUT09	V	H	F	72.1475	6.29425e-05	50
GCUT09	V	W	T	80.6112	5.12123e-05	40
GCUT09	V	W	F	47.476	3.72887e-05	30
GCUT09	V	I	T	60.5416	3.70979e-05	30
GCUT09	V	I	F	77.7122	5.64098e-05	40
GCUT09	H	A	T	77.7122	5.07832e-05	40
GCUT09	H	A	F	24.9023	2.985e-05	20
GCUT09	H	P	T	77.7122	4.81606e-05	40
GCUT09	H	P	F	24.9023	2.90871e-05	20
GCUT09	H	H	T	48.8453	2.94209e-05	20
GCUT09	H	H	F	24.9023	2.85625e-05	20
GCUT09	H	W	T	76.1225	4.94003e-05	40
GCUT09	H	W	F	38.1883	4.0102e-05	30
GCUT09	H	I	T	57.3318	3.97205e-05	30
GCUT09	H	I	F	69.6847	5.00679e-05	40
GCUT09	M	A	T	82.2804	9.60827e-05	40
GCUT09	M	A	F	54.3733	9.61781e-05	40
GCUT09	M	P	T	82.2804	9.67026e-05	40
GCUT09	M	P	F	54.3733	9.82285e-05	40
GCUT09	M	H	T	60.5416	7.32422e-05	30
GCUT09	M	H	F	55.9625	0.00010066	40
GCUT09	M	W	T	82.2004	0.000101757	40
GCUT09	M	W	F	63.661	9.71794e-05	40
GCUT09	M	I	T	60.5416	7.46727e-05	30
GCUT09	M	I	F	77.7122	9.57012e-05	40
GCUT09	N	A	T	72.2042	0.000286341	30
GCUT09	N	A	F	54.3733	0.000551891	40
GCUT09	N	P	T	72.2042	0.000276899	30
GCUT09	N	P	F	54.3733	0.000532961	40
GCUT09	N	H	T	60.5416	0.000123549	30
GCUT09	N	H	F	55.9625	0.000545073	40
GCUT09	N	W	T	82.2004	0.000321007	40
GCUT09	N	W	F	63.661	0.000440788	40
GCUT09	N	I	T	60.5416	0.000116014	30
GCUT09	N	I	F	72.5837	0.000425291	40

Fonte: autor

Tabela 33 – Resultados da instância GCUT10.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT10	V	A	T	85.6445	4.10557e-05	15
GCUT10	V	A	F	63.9774	5.76496e-05	20
GCUT10	V	P	T	85.6445	4.33445e-05	15
GCUT10	V	P	F	63.9774	5.50747e-05	20
GCUT10	V	H	T	59.7263	3.19958e-05	10
GCUT10	V	H	F	65.2485	5.85556e-05	20
GCUT10	V	W	T	87.7079	4.40121e-05	15
GCUT10	V	W	F	38.7183	3.13759e-05	10
GCUT10	V	I	T	70.819	3.24726e-05	10
GCUT10	V	I	F	73.1757	5.36919e-05	20
GCUT10	H	A	T	85.6445	4.09603e-05	15
GCUT10	H	A	F	44.2233	4.63486e-05	15
GCUT10	H	P	T	85.6445	4.36783e-05	15
GCUT10	H	P	F	44.5464	4.96387e-05	15
GCUT10	H	H	T	59.7263	3.36647e-05	10
GCUT10	H	H	F	51.2196	4.42982e-05	15
GCUT10	H	W	T	68.4206	3.32832e-05	10
GCUT10	H	W	F	51.2763	4.84467e-05	15
GCUT10	H	I	T	70.819	3.39508e-05	10
GCUT10	H	I	F	66.4464	5.70774e-05	20
GCUT10	M	A	T	85.6445	7.77721e-05	15
GCUT10	M	A	F	44.2233	8.90732e-05	15
GCUT10	M	P	T	85.6445	7.658e-05	15
GCUT10	M	P	F	44.5464	7.89642e-05	15
GCUT10	M	H	T	59.7263	5.85079e-05	10
GCUT10	M	H	F	51.2196	7.84874e-05	15
GCUT10	M	W	T	68.4206	5.88417e-05	10
GCUT10	M	W	F	53.622	8.04424e-05	15
GCUT10	M	I	T	70.819	5.76496e-05	10
GCUT10	M	I	F	84.2369	0.00010438	20
GCUT10	N	A	T	85.6445	0.00013237	15
GCUT10	N	A	F	61.308	0.000872612	20
GCUT10	N	P	T	85.6445	0.000136995	15
GCUT10	N	P	F	84.6795	0.000695515	25
GCUT10	N	H	T	59.7263	6.40869e-05	10
GCUT10	N	H	F	51.2196	0.00052104	15
GCUT10	N	W	T	87.7079	0.000143719	15
GCUT10	N	W	F	53.622	0.000184202	15
GCUT10	N	I	T	70.819	6.34193e-05	10
GCUT10	N	I	F	73.1757	0.000456047	20

Fonte: autor

Tabela 34 – Resultados da instância GCUT11.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT11	V	A	T	76.0952	5.36442e-05	10
GCUT11	V	A	F	51.201	0.000117588	16.6667
GCUT11	V	P	T	76.0952	4.8542e-05	10
GCUT11	V	P	F	51.201	7.86304e-05	16.6667
GCUT11	V	H	T	59.2969	3.98636e-05	6.66667
GCUT11	V	H	F	59.5818	7.9298e-05	16.6667
GCUT11	V	W	T	82.6283	5.25475e-05	10
GCUT11	V	W	F	38.3174	5.34534e-05	10
GCUT11	V	I	T	66.3607	7.46727e-05	16.6667
GCUT11	V	I	F	59.7295	5.24044e-05	10
GCUT11	H	A	T	66.0312	4.71592e-05	6.66667
GCUT11	H	A	F	66.5978	0.000100756	20
GCUT11	H	P	T	66.0312	4.43459e-05	6.66667
GCUT11	H	P	F	66.5978	0.00010047	20
GCUT11	H	H	T	59.2969	4.24862e-05	6.66667
GCUT11	H	H	F	46.0496	5.70297e-05	10
GCUT11	H	W	T	81.7617	6.07491e-05	13.3333
GCUT11	H	W	F	65.997	0.00010128	20
GCUT11	H	I	T	54.3848	5.64575e-05	10
GCUT11	H	I	F	62.8011	5.35011e-05	10
GCUT11	M	A	T	78.1734	8.74043e-05	10
GCUT11	M	A	F	51.201	0.000129747	16.6667
GCUT11	M	P	T	78.1734	8.40187e-05	10
GCUT11	M	P	F	51.201	0.000139189	16.6667
GCUT11	M	H	T	59.2969	6.39915e-05	6.66667
GCUT11	M	H	F	56.1136	0.000112915	13.3333
GCUT11	M	W	T	81.7617	0.000108767	13.3333
GCUT11	M	W	F	58.7358	0.000133801	16.6667
GCUT11	M	I	T	79.2448	0.000134325	16.6667
GCUT11	M	I	F	71.8717	0.000107908	13.3333
GCUT11	N	A	T	78.1734	0.0001513	10
GCUT11	N	A	F	65.997	0.0018229	20
GCUT11	N	P	T	78.1734	0.00014205	10
GCUT11	N	P	F	66.5978	0.00189857	20
GCUT11	N	H	T	59.2969	0.00010004	6.66667
GCUT11	N	H	F	68.2558	0.00161762	16.6667
GCUT11	N	W	T	82.6283	0.000265694	10
GCUT11	N	W	F	58.7358	0.00125918	16.6667
GCUT11	N	I	T	64.4488	0.000669289	13.3333
GCUT11	N	I	F	71.8717	0.000209665	13.3333

Fonte: autor

Tabela 35 – Resultados da instância GCUT12.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT12	V	A	T	86.2188	5.84602e-05	6
GCUT12	V	A	F	75.9497	0.000109577	12
GCUT12	V	P	T	86.2188	5.80311e-05	6
GCUT12	V	P	F	77.3433	0.000107861	12
GCUT12	V	H	T	86.2188	5.87463e-05	6
GCUT12	V	H	F	62.7312	9.53674e-05	10
GCUT12	V	W	T	87.9958	6.59466e-05	6
GCUT12	V	W	F	42.5142	6.17981e-05	6
GCUT12	V	I	T	84.8231	9.54151e-05	10
GCUT12	V	I	F	69.2716	6.44207e-05	6
GCUT12	H	A	T	86.2188	5.98431e-05	6
GCUT12	H	A	F	45.9083	9.41277e-05	8
GCUT12	H	P	T	86.2188	6.03676e-05	6
GCUT12	H	P	F	46.0824	9.90868e-05	8
GCUT12	H	H	T	86.2188	6.10828e-05	6
GCUT12	H	H	F	46.6858	7.38144e-05	6
GCUT12	H	W	T	80.0304	6.07014e-05	6
GCUT12	H	W	F	67.3601	0.00010519	10
GCUT12	H	I	T	75.9252	8.74996e-05	8
GCUT12	H	I	F	81.7816	9.00745e-05	8
GCUT12	M	A	T	86.2188	9.41753e-05	6
GCUT12	M	A	F	88.4597	0.000227261	14
GCUT12	M	P	T	86.2188	9.5892e-05	6
GCUT12	M	P	F	88.4597	0.000198746	14
GCUT12	M	H	T	86.2188	9.44614e-05	6
GCUT12	M	H	F	62.4328	0.000129747	8
GCUT12	M	W	T	80.0304	9.66072e-05	6
GCUT12	M	W	F	56.874	0.000134134	8
GCUT12	M	I	T	75.9252	0.000136709	8
GCUT12	M	I	F	81.6102	0.000129271	8
GCUT12	N	A	T	86.2188	0.000171995	6
GCUT12	N	A	F	72.7781	0.00243087	12
GCUT12	N	P	T	86.2188	0.000167131	6
GCUT12	N	P	F	58.4183	0.00269961	10
GCUT12	N	H	T	86.2188	0.000162601	6
GCUT12	N	H	F	62.4328	0.00143991	8
GCUT12	N	W	T	80.0304	0.000239086	6
GCUT12	N	W	F	70.6035	0.00101504	10
GCUT12	N	I	T	75.9252	0.000395203	8
GCUT12	N	I	F	81.6102	0.000507116	8

Fonte: autor

Tabela 36 – Resultados da instância GCUT13.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
GCUT13	V	A	T	91.2187	0.000153828	34.375
GCUT13	V	A	F	22.6051	0.000190544	37.5
GCUT13	V	P	T	91.2187	0.000158548	34.375
GCUT13	V	P	F	34.3835	0.000219536	46.875
GCUT13	V	H	T	91.4087	0.000181437	40.625
GCUT13	V	H	F	30.7244	0.000216961	43.75
GCUT13	V	W	T	81.8049	0.000237751	53.125
GCUT13	V	W	F	10.1909	0.000105858	21.875
GCUT13	V	I	T	81.9018	0.000184488	40.625
GCUT13	V	I	F	10.1909	0.00010376	21.875
GCUT13	H	A	T	84.1311	0.000230312	46.875
GCUT13	H	A	F	34	0.000250435	46.875
GCUT13	H	P	T	84.7578	0.000255823	50
GCUT13	H	P	F	34.0502	0.000253391	46.875
GCUT13	H	H	T	83.4785	0.000253153	50
GCUT13	H	H	F	16.3304	0.000169277	31.25
GCUT13	H	W	T	47.0389	0.000270033	56.25
GCUT13	H	W	F	37.3764	0.000271225	50
GCUT13	H	I	T	47.0389	0.00026679	56.25
GCUT13	H	I	F	37.3764	0.000272942	50
GCUT13	M	A	T	91.2187	0.000276184	34.375
GCUT13	M	A	F	40.5105	0.000465775	53.125
GCUT13	M	P	T	91.2187	0.00026989	34.375
GCUT13	M	P	F	40.5105	0.000464296	53.125
GCUT13	M	H	T	91.4087	0.000315237	40.625
GCUT13	M	H	F	32.934	0.000377607	43.75
GCUT13	M	W	T	73.4412	0.000514221	62.5
GCUT13	M	W	F	40.0229	0.000399065	46.875
GCUT13	M	I	T	75.5894	0.000491953	59.375
GCUT13	M	I	F	40.0229	0.000404119	46.875
GCUT13	N	A	T	91.2187	0.0125647	34.375
GCUT13	N	A	F	58.9385	0.05015	65.625
GCUT13	N	P	T	91.2187	0.0125752	34.375
GCUT13	N	P	F	54.0947	0.0459689	62.5
GCUT13	N	H	T	91.2187	0.0126344	34.375
GCUT13	N	H	F	58.9385	0.0497567	65.625
GCUT13	N	W	T	72.3215	0.0262862	65.625
GCUT13	N	W	F	47.4392	0.0240194	46.875
GCUT13	N	I	T	77.8546	0.0251795	62.5
GCUT13	N	I	F	47.4392	0.0241768	46.875

Fonte: autor

Tabela 37 – Resultados da instância NGCUT01.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT01	V	A	T	78	5.21183e-05	40
NGCUT01	V	A	F	70	4.16279e-05	40
NGCUT01	V	P	T	62	3.19004e-05	30
NGCUT01	V	P	F	60	3.32832e-05	30
NGCUT01	V	H	T	78	4.97341e-05	40
NGCUT01	V	H	F	70	4.3726e-05	40
NGCUT01	V	W	T	72	3.67165e-05	40
NGCUT01	V	W	F	78	4.673e-05	40
NGCUT01	V	I	T	76	4.68731e-05	40
NGCUT01	V	I	F	78	4.81129e-05	40
NGCUT01	H	A	T	62	3.26157e-05	30
NGCUT01	H	A	F	92	4.51088e-05	50
NGCUT01	H	P	T	62	2.93732e-05	30
NGCUT01	H	P	F	76	3.91483e-05	40
NGCUT01	H	H	T	78	4.1008e-05	40
NGCUT01	H	H	F	92	4.32491e-05	50
NGCUT01	H	W	T	92	4.3726e-05	50
NGCUT01	H	W	F	78	4.52042e-05	40
NGCUT01	H	I	T	76	4.75407e-05	40
NGCUT01	H	I	F	58	3.47614e-05	30
NGCUT01	M	A	T	78	9.84669e-05	40
NGCUT01	M	A	F	92	9.62257e-05	50
NGCUT01	M	P	T	62	6.814e-05	30
NGCUT01	M	P	F	60	6.28948e-05	30
NGCUT01	M	H	T	78	9.48429e-05	40
NGCUT01	M	H	F	92	9.26971e-05	50
NGCUT01	M	W	T	92	8.92162e-05	50
NGCUT01	M	W	F	78	9.40323e-05	40
NGCUT01	M	I	T	76	9.84192e-05	40
NGCUT01	M	I	F	78	9.42707e-05	40
NGCUT01	N	A	T	62	0.000230789	30
NGCUT01	N	A	F	70	0.000353765	40
NGCUT01	N	P	T	62	0.000114679	30
NGCUT01	N	P	F	76	0.000197554	40
NGCUT01	N	H	T	78	0.000192642	40
NGCUT01	N	H	F	92	0.000408888	50
NGCUT01	N	W	T	92	0.000286436	50
NGCUT01	N	W	F	78	0.000196457	40
NGCUT01	N	I	T	76	0.000201559	40
NGCUT01	N	I	F	58	0.000216818	30

Fonte: autor

Tabela 38 – Resultados da instância NGCUT02.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT02	V	A	T	97	6.49452e-05	29.4118
NGCUT02	V	A	F	76	6.93798e-05	41.1765
NGCUT02	V	P	T	97	4.26769e-05	29.4118
NGCUT02	V	P	F	76	7.16209e-05	41.1765
NGCUT02	V	H	T	78	4.81606e-05	29.4118
NGCUT02	V	H	F	56	6.38962e-05	35.2941
NGCUT02	V	W	T	97	4.52042e-05	29.4118
NGCUT02	V	W	F	78	4.64916e-05	29.4118
NGCUT02	V	I	T	70	5.08785e-05	23.5294
NGCUT02	V	I	F	64	5.16415e-05	35.2941
NGCUT02	H	A	T	91	5.71728e-05	29.4118
NGCUT02	H	A	F	52	7.76768e-05	35.2941
NGCUT02	H	P	T	91	5.73158e-05	29.4118
NGCUT02	H	P	F	52	7.76768e-05	35.2941
NGCUT02	H	H	T	90	5.98431e-05	41.1765
NGCUT02	H	H	F	52	7.82967e-05	35.2941
NGCUT02	H	W	T	91	8.06808e-05	29.4118
NGCUT02	H	W	F	88	6.13213e-05	41.1765
NGCUT02	H	I	T	64	8.24928e-05	35.2941
NGCUT02	H	I	F	82	8.45432e-05	52.9412
NGCUT02	M	A	T	91	0.000106525	29.4118
NGCUT02	M	A	F	52	0.000138283	35.2941
NGCUT02	M	P	T	91	0.000110149	29.4118
NGCUT02	M	P	F	52	0.000142813	35.2941
NGCUT02	M	H	T	78	9.83715e-05	29.4118
NGCUT02	M	H	F	52	0.000137663	35.2941
NGCUT02	M	W	T	91	0.000102854	29.4118
NGCUT02	M	W	F	78	0.000102091	29.4118
NGCUT02	M	I	T	64	0.000137091	35.2941
NGCUT02	M	I	F	82	0.000169992	52.9412
NGCUT02	N	A	T	97	0.000383615	29.4118
NGCUT02	N	A	F	76	0.00114837	41.1765
NGCUT02	N	P	T	97	0.000376749	29.4118
NGCUT02	N	P	F	76	0.00107827	41.1765
NGCUT02	N	H	T	90	0.000703573	41.1765
NGCUT02	N	H	F	86	0.00134726	47.0588
NGCUT02	N	W	T	91	0.000589943	29.4118
NGCUT02	N	W	F	88	0.000553226	41.1765
NGCUT02	N	I	T	88	0.00075531	41.1765
NGCUT02	N	I	F	82	0.000933886	52.9412

Fonte: autor



Tabela 39 – Resultados da instância NGCUT03.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT03	V	A	T	90	5.84602e-05	28.5714
NGCUT03	V	A	F	66	8.54015e-05	38.0952
NGCUT03	V	P	T	84	5.04494e-05	23.8095
NGCUT03	V	P	F	57	7.47681e-05	33.3333
NGCUT03	V	H	T	85	5.80311e-05	28.5714
NGCUT03	V	H	F	66	8.50201e-05	38.0952
NGCUT03	V	W	T	88	5.87463e-05	28.5714
NGCUT03	V	W	F	64	5.24044e-05	23.8095
NGCUT03	V	I	T	93	7.20024e-05	38.0952
NGCUT03	V	I	F	70	7.57217e-05	38.0952
NGCUT03	H	A	T	81	5.05924e-05	19.0476
NGCUT03	H	A	F	72	9.57489e-05	42.8571
NGCUT03	H	P	T	90	6.59466e-05	33.3333
NGCUT03	H	P	F	72	9.64165e-05	42.8571
NGCUT03	H	H	T	93	6.63757e-05	38.0952
NGCUT03	H	H	F	80	9.48906e-05	42.8571
NGCUT03	H	W	T	90	6.85215e-05	33.3333
NGCUT03	H	W	F	78	8.61168e-05	38.0952
NGCUT03	H	I	T	90	0.000159931	52.381
NGCUT03	H	I	F	70	9.40323e-05	38.0952
NGCUT03	M	A	T	80	9.90868e-05	23.8095
NGCUT03	M	A	F	60	0.000185966	38.0952
NGCUT03	M	P	T	90	0.000130463	33.3333
NGCUT03	M	P	F	72	0.000187302	42.8571
NGCUT03	M	H	T	85	0.000122499	28.5714
NGCUT03	M	H	F	80	0.000188351	42.8571
NGCUT03	M	W	T	90	0.000130367	33.3333
NGCUT03	M	W	F	78	0.000167227	38.0952
NGCUT03	M	I	T	90	0.00020771	52.381
NGCUT03	M	I	F	70	0.000174761	38.0952
NGCUT03	N	A	T	90	0.000606346	28.5714
NGCUT03	N	A	F	86	0.00535707	42.8571
NGCUT03	N	P	T	84	0.000549841	23.8095
NGCUT03	N	P	F	72	0.00190721	42.8571
NGCUT03	N	H	T	93	0.000912476	38.0952
NGCUT03	N	H	F	88	0.00291681	47.619
NGCUT03	N	W	T	90	0.000712872	33.3333
NGCUT03	N	W	F	72	0.00305543	33.3333
NGCUT03	N	I	T	93	0.00315442	38.0952
NGCUT03	N	I	F	80	0.00251474	42.8571

Fonte: autor

Tabela 40 – Resultados da instância NGCUT04.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT04	V	A	T	70	3.19004e-05	57.1429
NGCUT04	V	A	F	20	2.45571e-05	28.5714
NGCUT04	V	P	T	78	4.24862e-05	71.4286
NGCUT04	V	P	F	30	2.25067e-05	28.5714
NGCUT04	V	H	T	30	2.20776e-05	28.5714
NGCUT04	V	H	F	20	2.56538e-05	28.5714
NGCUT04	V	W	T	78	4.42982e-05	71.4286
NGCUT04	V	W	F	30	2.31743e-05	28.5714
NGCUT04	V	I	T	62	3.86238e-05	57.1429
NGCUT04	V	I	F	70	3.33786e-05	57.1429
NGCUT04	H	A	T	92	4.6587e-05	85.7143
NGCUT04	H	A	F	52	4.64916e-05	57.1429
NGCUT04	H	P	T	78	4.56333e-05	71.4286
NGCUT04	H	P	F	52	4.53472e-05	57.1429
NGCUT04	H	H	T	70	3.68118e-05	57.1429
NGCUT04	H	H	F	78	4.70638e-05	71.4286
NGCUT04	H	W	T	78	4.73022e-05	71.4286
NGCUT04	H	W	F	52	4.54426e-05	57.1429
NGCUT04	H	I	T	88	5.50747e-05	85.7143
NGCUT04	H	I	F	92	4.67777e-05	85.7143
NGCUT04	M	A	T	92	0.00010519	85.7143
NGCUT04	M	A	F	52	8.85487e-05	57.1429
NGCUT04	M	P	T	78	9.67979e-05	71.4286
NGCUT04	M	P	F	52	8.82149e-05	57.1429
NGCUT04	M	H	T	70	7.48634e-05	57.1429
NGCUT04	M	H	F	78	0.000101376	71.4286
NGCUT04	M	W	T	78	0.000138092	71.4286
NGCUT04	M	W	F	52	0.000110435	57.1429
NGCUT04	M	I	T	88	0.000107145	85.7143
NGCUT04	M	I	F	70	7.61986e-05	57.1429
NGCUT04	N	A	T	92	0.000423479	85.7143
NGCUT04	N	A	F	52	0.000194979	57.1429
NGCUT04	N	P	T	78	0.000292778	71.4286
NGCUT04	N	P	F	52	0.000194883	57.1429
NGCUT04	N	H	T	70	0.000187826	57.1429
NGCUT04	N	H	F	78	0.000293541	71.4286
NGCUT04	N	W	T	78	0.000294685	71.4286
NGCUT04	N	W	F	52	0.000198174	57.1429
NGCUT04	N	I	T	88	0.000424051	85.7143
NGCUT04	N	I	F	92	0.000409985	85.7143

Fonte: autor

Tabela 41 – Resultados da instância NGCUT05.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT05	V	A	T	92.6667	4.72546e-05	35.7143
NGCUT05	V	A	F	53.3333	4.89712e-05	35.7143
NGCUT05	V	P	T	92.6667	4.58241e-05	35.7143
NGCUT05	V	P	F	31.3333	2.61784e-05	14.2857
NGCUT05	V	H	T	71.3333	4.1008e-05	28.5714
NGCUT05	V	H	F	75.3333	5.71728e-05	42.8571
NGCUT05	V	W	T	92.6667	5.32627e-05	42.8571
NGCUT05	V	W	F	31.3333	2.35081e-05	14.2857
NGCUT05	V	I	T	75.3333	5.42641e-05	42.8571
NGCUT05	V	I	F	71.3333	4.673e-05	28.5714
NGCUT05	H	A	T	79.3333	4.99725e-05	28.5714
NGCUT05	H	A	F	70	7.41959e-05	42.8571
NGCUT05	H	P	T	79.3333	4.80175e-05	28.5714
NGCUT05	H	P	F	60	6.47068e-05	35.7143
NGCUT05	H	H	T	78.6667	5.14507e-05	35.7143
NGCUT05	H	H	F	70	7.41959e-05	42.8571
NGCUT05	H	W	T	79.3333	6.11305e-05	35.7143
NGCUT05	H	W	F	78.6667	5.04494e-05	35.7143
NGCUT05	H	I	T	83.3333	6.70433e-05	42.8571
NGCUT05	H	I	F	65.3333	5.20229e-05	28.5714
NGCUT05	M	A	T	79.3333	9.62257e-05	28.5714
NGCUT05	M	A	F	70	0.000136614	42.8571
NGCUT05	M	P	T	79.3333	9.43661e-05	28.5714
NGCUT05	M	P	F	60	0.000119925	35.7143
NGCUT05	M	H	T	71.3333	8.71181e-05	28.5714
NGCUT05	M	H	F	70	0.000136471	42.8571
NGCUT05	M	W	T	79.3333	0.000109386	35.7143
NGCUT05	M	W	F	78.6667	0.000105143	35.7143
NGCUT05	M	I	T	83.3333	0.000129557	42.8571
NGCUT05	M	I	F	58	7.30038e-05	21.4286
NGCUT05	N	A	T	92.6667	0.000309277	35.7143
NGCUT05	N	A	F	73.3333	0.000691748	42.8571
NGCUT05	N	P	T	92.6667	0.000312424	35.7143
NGCUT05	N	P	F	60	0.000341892	35.7143
NGCUT05	N	H	T	78.6667	0.00029521	35.7143
NGCUT05	N	H	F	70	0.000586367	42.8571
NGCUT05	N	W	T	92.6667	0.000437689	42.8571
NGCUT05	N	W	F	78.6667	0.000334167	35.7143
NGCUT05	N	I	T	83.3333	0.000420189	42.8571
NGCUT05	N	I	F	65.3333	0.000287056	28.5714

Fonte: autor

Tabela 42 – Resultados da instância NGCUT06.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT06	V	A	T	80	7.06196e-05	40
NGCUT06	V	A	F	70.6667	8.53062e-05	46.6667
NGCUT06	V	P	T	90.6667	6.66618e-05	46.6667
NGCUT06	V	P	F	70.6667	8.77857e-05	46.6667
NGCUT06	V	H	T	68	8.3065e-05	40
NGCUT06	V	H	F	78.6667	7.37667e-05	46.6667
NGCUT06	V	W	T	76	7.69138e-05	46.6667
NGCUT06	V	W	F	70.6667	0.0001091	46.6667
NGCUT06	V	I	T	72	6.88076e-05	40
NGCUT06	V	I	F	70.6667	7.66277e-05	46.6667
NGCUT06	H	A	T	74.6667	6.70433e-05	40
NGCUT06	H	A	F	62.6667	7.51495e-05	40
NGCUT06	H	P	T	64	7.09534e-05	33.3333
NGCUT06	H	P	F	69.3333	6.61373e-05	40
NGCUT06	H	H	T	70.6667	8.06332e-05	46.6667
NGCUT06	H	H	F	57.3333	6.69956e-05	33.3333
NGCUT06	H	W	T	57.3333	7.30991e-05	33.3333
NGCUT06	H	W	F	65.3333	6.5279e-05	40
NGCUT06	H	I	T	72	7.1764e-05	40
NGCUT06	H	I	F	74.6667	7.48634e-05	40
NGCUT06	M	A	T	60	0.000117302	33.3333
NGCUT06	M	A	F	70.6667	0.000165844	46.6667
NGCUT06	M	P	T	64	0.000118113	33.3333
NGCUT06	M	P	F	70.6667	0.000168228	46.6667
NGCUT06	M	H	T	70.6667	0.000170612	46.6667
NGCUT06	M	H	F	57.3333	0.000119257	33.3333
NGCUT06	M	W	T	57.3333	0.000121689	33.3333
NGCUT06	M	W	F	70.6667	0.00016284	46.6667
NGCUT06	M	I	T	72	0.000126123	40
NGCUT06	M	I	F	80	0.00015645	46.6667
NGCUT06	N	A	T	85.3333	0.000766373	46.6667
NGCUT06	N	A	F	70.6667	0.00267515	46.6667
NGCUT06	N	P	T	77.3333	0.000723839	40
NGCUT06	N	P	F	88	0.00228376	53.3333
NGCUT06	N	H	T	70.6667	0.00153131	46.6667
NGCUT06	N	H	F	73.3333	0.00110459	46.6667
NGCUT06	N	W	T	70.6667	0.0013248	40
NGCUT06	N	W	F	84	0.00127835	53.3333
NGCUT06	N	I	T	84	0.000895262	46.6667
NGCUT06	N	I	F	70.6667	0.00160666	46.6667

Fonte: autor

Tabela 43 – Resultados da instância NGCUT07.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT07	V	A	T	33.75	7.6437e-05	87.5
NGCUT07	V	A	F	20.25	5.63145e-05	75
NGCUT07	V	P	T	100	8.23021e-05	100
NGCUT07	V	P	F	20.25	5.79834e-05	75
NGCUT07	V	H	T	20.25	6.49452e-05	75
NGCUT07	V	H	F	20.25	6.66618e-05	75
NGCUT07	V	W	T	100	7.8249e-05	100
NGCUT07	V	W	F	8.25	5.27382e-05	62.5
NGCUT07	V	I	T	20.25	8.70228e-05	75
NGCUT07	V	I	F	20.25	6.66618e-05	75
NGCUT07	H	A	T	100	7.48634e-05	100
NGCUT07	H	A	F	33.75	6.94752e-05	87.5
NGCUT07	H	P	T	100	7.30038e-05	100
NGCUT07	H	P	F	33.75	6.81877e-05	87.5
NGCUT07	H	H	T	100	7.57217e-05	100
NGCUT07	H	H	F	100	7.83443e-05	100
NGCUT07	H	W	T	100	7.34329e-05	100
NGCUT07	H	W	F	33.75	7.24316e-05	87.5
NGCUT07	H	I	T	100	7.77721e-05	100
NGCUT07	H	I	F	100	7.61032e-05	100
NGCUT07	M	A	T	100	0.000176001	100
NGCUT07	M	A	F	33.75	0.000213671	87.5
NGCUT07	M	P	T	100	0.000166702	100
NGCUT07	M	P	F	33.75	0.000136805	87.5
NGCUT07	M	H	T	33.75	0.00014863	87.5
NGCUT07	M	H	F	100	0.000166416	100
NGCUT07	M	W	T	100	0.000165224	100
NGCUT07	M	W	F	33.75	0.000151968	87.5
NGCUT07	M	I	T	100	0.000172472	100
NGCUT07	M	I	F	33.75	0.0001472	87.5
NGCUT07	N	A	T	100	0.00074873	100
NGCUT07	N	A	F	33.75	0.00057478	87.5
NGCUT07	N	P	T	100	0.000746536	100
NGCUT07	N	P	F	33.75	0.000566196	87.5
NGCUT07	N	H	T	100	0.000736761	100
NGCUT07	N	H	F	100	0.000749397	100
NGCUT07	N	W	T	100	0.000742579	100
NGCUT07	N	W	F	33.75	0.000569916	87.5
NGCUT07	N	I	T	100	0.000740957	100
NGCUT07	N	I	F	100	0.00074439	100

Fonte: autor

Tabela 44 – Resultados da instância NGCUT08.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT08	V	A	T	79.5	4.19617e-05	30.7692
NGCUT08	V	A	F	39.5	6.59466e-05	46.1538
NGCUT08	V	P	T	85.25	5.57899e-05	46.1538
NGCUT08	V	P	F	33	4.70161e-05	30.7692
NGCUT08	V	H	T	55	5.02586e-05	38.4615
NGCUT08	V	H	F	39.5	6.53744e-05	46.1538
NGCUT08	V	W	T	85.25	5.53131e-05	46.1538
NGCUT08	V	W	F	61	5.70774e-05	46.1538
NGCUT08	V	I	T	73	6.78539e-05	53.8462
NGCUT08	V	I	F	38.25	4.9448e-05	30.7692
NGCUT08	H	A	T	88.75	6.54697e-05	46.1538
NGCUT08	H	A	F	62.75	8.84056e-05	61.5385
NGCUT08	H	P	T	85.25	7.04288e-05	46.1538
NGCUT08	H	P	F	62.75	8.62598e-05	61.5385
NGCUT08	H	H	T	73	6.73294e-05	53.8462
NGCUT08	H	H	F	58.25	7.1907e-05	46.1538
NGCUT08	H	W	T	85.25	6.83308e-05	46.1538
NGCUT08	H	W	F	51.5	8.22544e-05	53.8462
NGCUT08	H	I	T	69.5	7.4482e-05	46.1538
NGCUT08	H	I	F	62.75	9.0456e-05	61.5385
NGCUT08	M	A	T	85.5	0.000113297	38.4615
NGCUT08	M	A	F	51.5	0.000157166	53.8462
NGCUT08	M	P	T	85.25	0.000132084	46.1538
NGCUT08	M	P	F	53.5	0.000156355	53.8462
NGCUT08	M	H	T	73	0.000156927	53.8462
NGCUT08	M	H	F	58.25	0.000135422	46.1538
NGCUT08	M	W	T	85.25	0.000146723	46.1538
NGCUT08	M	W	F	67.5	0.000177622	61.5385
NGCUT08	M	I	T	69.5	0.000134754	46.1538
NGCUT08	M	I	F	64.75	0.000175095	61.5385
NGCUT08	N	A	T	88.75	0.000445175	46.1538
NGCUT08	N	A	F	62.75	0.00132923	61.5385
NGCUT08	N	P	T	85.25	0.000444031	46.1538
NGCUT08	N	P	F	64.75	0.00150189	61.5385
NGCUT08	N	H	T	73	0.000669289	53.8462
NGCUT08	N	H	F	58.25	0.00193605	46.1538
NGCUT08	N	W	T	85.25	0.000430965	46.1538
NGCUT08	N	W	F	67.5	0.00122709	61.5385
NGCUT08	N	I	T	69.5	0.000908756	46.1538
NGCUT08	N	I	F	64.75	0.00125551	61.5385

Fonte: autor

Tabela 45 – Resultados da instância NGCUT09.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT09	V	A	T	55.5	7.19547e-05	33.3333
NGCUT09	V	A	F	56.25	0.000114584	50
NGCUT09	V	P	T	84.25	7.55787e-05	44.4444
NGCUT09	V	P	F	49.25	8.4734e-05	44.4444
NGCUT09	V	H	T	55.5	7.84397e-05	33.3333
NGCUT09	V	H	F	57	9.59873e-05	50
NGCUT09	V	W	T	83.75	8.3828e-05	50
NGCUT09	V	W	F	46.75	7.07626e-05	33.3333
NGCUT09	V	I	T	55.5	7.46727e-05	33.3333
NGCUT09	V	I	F	62.5	9.50813e-05	50
NGCUT09	H	A	T	76.75	7.77245e-05	38.8889
NGCUT09	H	A	F	57	0.00011282	50
NGCUT09	H	P	T	79	5.56946e-05	27.7778
NGCUT09	H	P	F	57	0.000114059	50
NGCUT09	H	H	T	72	6.99043e-05	38.8889
NGCUT09	H	H	F	74	7.16686e-05	33.3333
NGCUT09	H	W	T	78.5	6.40869e-05	33.3333
NGCUT09	H	W	F	55.5	0.000100613	44.4444
NGCUT09	H	I	T	60.75	8.83102e-05	38.8889
NGCUT09	H	I	F	66.25	7.0858e-05	33.3333
NGCUT09	M	A	T	55.5	0.000146484	33.3333
NGCUT09	M	A	F	72.75	0.000214577	55.5556
NGCUT09	M	P	T	84.25	0.000226307	44.4444
NGCUT09	M	P	F	72.75	0.000216436	55.5556
NGCUT09	M	H	T	55.5	0.000143385	33.3333
NGCUT09	M	H	F	74	0.00013566	33.3333
NGCUT09	M	W	T	78.5	0.000160646	33.3333
NGCUT09	M	W	F	46.75	0.00013752	33.3333
NGCUT09	M	I	T	55.5	0.000139713	33.3333
NGCUT09	M	I	F	76.5	0.000207663	50
NGCUT09	N	A	T	76.75	0.00100493	38.8889
NGCUT09	N	A	F	72.75	0.00315299	55.5556
NGCUT09	N	P	T	84.25	0.000754452	44.4444
NGCUT09	N	P	F	72.75	0.0039856	55.5556
NGCUT09	N	H	T	72	0.00123024	38.8889
NGCUT09	N	H	F	80.5	0.00324054	55.5556
NGCUT09	N	W	T	83.75	0.000930691	50
NGCUT09	N	W	F	69.75	0.00388875	44.4444
NGCUT09	N	I	T	76.75	0.00246787	38.8889
NGCUT09	N	I	F	71.5	0.00210328	50

Fonte: autor

Tabela 46 – Resultados da instância NGCUT10.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT10	V	A	T	91	7.08103e-05	46.1538
NGCUT10	V	A	F	29.4444	3.46184e-05	30.7692
NGCUT10	V	P	T	91	5.14507e-05	46.1538
NGCUT10	V	P	F	29.4444	3.29971e-05	30.7692
NGCUT10	V	H	T	91	4.15325e-05	46.1538
NGCUT10	V	H	F	39.4444	3.51906e-05	30.7692
NGCUT10	V	W	T	74	4.17233e-05	38.4615
NGCUT10	V	W	F	29.4444	3.37601e-05	30.7692
NGCUT10	V	I	T	90.1111	6.86646e-05	53.8462
NGCUT10	V	I	F	29.4444	3.39031e-05	30.7692
NGCUT10	H	A	T	87.6667	5.0211e-05	30.7692
NGCUT10	H	A	F	90.1111	6.19411e-05	53.8462
NGCUT10	H	P	T	87.6667	5.04971e-05	30.7692
NGCUT10	H	P	F	90.1111	6.34193e-05	53.8462
NGCUT10	H	H	T	91	4.03881e-05	46.1538
NGCUT10	H	H	F	79.8889	5.3978e-05	46.1538
NGCUT10	H	W	T	74	4.67777e-05	38.4615
NGCUT10	H	W	F	90.1111	6.5136e-05	53.8462
NGCUT10	H	I	T	80.6667	6.39439e-05	46.1538
NGCUT10	H	I	F	83.4444	4.9305e-05	46.1538
NGCUT10	M	A	T	87.6667	9.34601e-05	30.7692
NGCUT10	M	A	F	90.1111	0.000129843	53.8462
NGCUT10	M	P	T	87.6667	9.12189e-05	30.7692
NGCUT10	M	P	F	90.1111	0.000138569	53.8462
NGCUT10	M	H	T	91	9.6941e-05	46.1538
NGCUT10	M	H	F	79.8889	0.000114059	46.1538
NGCUT10	M	W	T	74	9.68456e-05	38.4615
NGCUT10	M	W	F	90.1111	0.000138569	53.8462
NGCUT10	M	I	T	80.6667	0.000123978	46.1538
NGCUT10	M	I	F	83.4444	0.000103998	46.1538
NGCUT10	N	A	T	87.6667	0.000439978	30.7692
NGCUT10	N	A	F	90.1111	0.000567341	53.8462
NGCUT10	N	P	T	87.6667	0.000444937	30.7692
NGCUT10	N	P	F	90.1111	0.000564098	53.8462
NGCUT10	N	H	T	91	0.000398493	46.1538
NGCUT10	N	H	F	79.8889	0.000414515	46.1538
NGCUT10	N	W	T	74	0.000288916	38.4615
NGCUT10	N	W	F	90.1111	0.000548363	53.8462
NGCUT10	N	I	T	80.6667	0.000660706	46.1538
NGCUT10	N	I	F	83.4444	0.000408363	46.1538

Fonte: autor



Tabela 47 – Resultados da instância NGCUT11.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT11	V	A	T	75.4444	7.47681e-05	40
NGCUT11	V	A	F	45.8889	8.94547e-05	53.3333
NGCUT11	V	P	T	79.7778	8.6832e-05	46.6667
NGCUT11	V	P	F	46	7.17163e-05	40
NGCUT11	V	H	T	75.4444	7.72953e-05	40
NGCUT11	V	H	F	45.8889	8.49724e-05	53.3333
NGCUT11	V	W	T	78.4444	7.03812e-05	53.3333
NGCUT11	V	W	F	31.8889	6.38962e-05	33.3333
NGCUT11	V	I	T	50.5556	6.77109e-05	40
NGCUT11	V	I	F	78.5556	8.75473e-05	53.3333
NGCUT11	H	A	T	69.1111	5.68867e-05	33.3333
NGCUT11	H	A	F	44.6667	8.42571e-05	46.6667
NGCUT11	H	P	T	78.4444	9.00745e-05	53.3333
NGCUT11	H	P	F	44.6667	8.36372e-05	46.6667
NGCUT11	H	H	T	86.3333	7.10964e-05	46.6667
NGCUT11	H	H	F	60.7778	9.63688e-05	53.3333
NGCUT11	H	W	T	78.4444	8.88348e-05	53.3333
NGCUT11	H	W	F	67.6667	9.68456e-05	66.6667
NGCUT11	H	I	T	63.3333	9.59873e-05	53.3333
NGCUT11	H	I	F	84.7778	8.26836e-05	60
NGCUT11	M	A	T	61.3333	0.000118303	33.3333
NGCUT11	M	A	F	44.6667	0.000148392	46.6667
NGCUT11	M	P	T	64.4444	0.000116825	33.3333
NGCUT11	M	P	F	44.6667	0.000165796	46.6667
NGCUT11	M	H	T	83.2222	0.000133038	40
NGCUT11	M	H	F	60.7778	0.000178909	53.3333
NGCUT11	M	W	T	78.4444	0.000176525	53.3333
NGCUT11	M	W	F	67.6667	0.000212526	66.6667
NGCUT11	M	I	T	58.6667	0.0001616	46.6667
NGCUT11	M	I	F	78.5556	0.000177002	53.3333
NGCUT11	N	A	T	69.1111	0.000474453	33.3333
NGCUT11	N	A	F	63.3333	0.00140924	53.3333
NGCUT11	N	P	T	92.5556	0.00124326	60
NGCUT11	N	P	F	63.3333	0.00142422	53.3333
NGCUT11	N	H	T	87.6667	0.00318589	46.6667
NGCUT11	N	H	F	60.7778	0.00260434	53.3333
NGCUT11	N	W	T	78.4444	0.00165014	53.3333
NGCUT11	N	W	F	67.6667	0.00269532	66.6667
NGCUT11	N	I	T	63.3333	0.00161729	53.3333
NGCUT11	N	I	F	84.7778	0.0023355	60

Fonte: autor

Tabela 48 – Resultados da instância NGCUT12.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
NGCUT12	V	A	T	74.8889	8.01086e-05	31.8182
NGCUT12	V	A	F	48.6667	0.000100374	40.9091
NGCUT12	V	P	T	95	9.67503e-05	40.9091
NGCUT12	V	P	F	52	8.28743e-05	31.8182
NGCUT12	V	H	T	84.3333	8.41141e-05	40.9091
NGCUT12	V	H	F	48.6667	9.60827e-05	40.9091
NGCUT12	V	W	T	82.5556	9.75609e-05	45.4545
NGCUT12	V	W	F	65.6667	7.26223e-05	36.3636
NGCUT12	V	I	T	71.1111	9.0456e-05	36.3636
NGCUT12	V	I	F	97.2222	9.84669e-05	40.9091
NGCUT12	H	A	T	68.4444	8.7738e-05	36.3636
NGCUT12	H	A	F	53.3333	0.000135231	45.4545
NGCUT12	H	P	T	97.6667	9.408e-05	45.4545
NGCUT12	H	P	F	53.3333	0.000137234	45.4545
NGCUT12	H	H	T	84.3333	7.47204e-05	40.9091
NGCUT12	H	H	F	53.3333	0.000135565	45.4545
NGCUT12	H	W	T	54.4444	0.000120687	40.9091
NGCUT12	H	W	F	83.4444	9.75132e-05	40.9091
NGCUT12	H	I	T	65.7778	0.000121212	45.4545
NGCUT12	H	I	F	53.3333	0.000130987	45.4545
NGCUT12	M	A	T	57.7778	0.000163317	31.8182
NGCUT12	M	A	F	53.3333	0.000246143	45.4545
NGCUT12	M	P	T	95	0.000192642	40.9091
NGCUT12	M	P	F	53.3333	0.000226068	45.4545
NGCUT12	M	H	T	84.3333	0.000176334	40.9091
NGCUT12	M	H	F	53.3333	0.000241232	45.4545
NGCUT12	M	W	T	54.4444	0.000209951	40.9091
NGCUT12	M	W	F	83.4444	0.000195646	40.9091
NGCUT12	M	I	T	57.7778	0.00017643	31.8182
NGCUT12	M	I	F	53.3333	0.000235033	45.4545
NGCUT12	N	A	T	85.5556	0.000835943	36.3636
NGCUT12	N	A	F	53.3333	0.00555758	45.4545
NGCUT12	N	P	T	95	0.00142913	40.9091
NGCUT12	N	P	F	53.3333	0.00465908	45.4545
NGCUT12	N	H	T	84.3333	0.000932407	40.9091
NGCUT12	N	H	F	53.3333	0.008707	45.4545
NGCUT12	N	W	T	65.4444	0.00359254	45.4545
NGCUT12	N	W	F	65.6667	0.00548348	36.3636
NGCUT12	N	I	T	71.1111	0.00125933	36.3636
NGCUT12	N	I	F	53.3333	0.00314965	45.4545

Fonte: autor

Tabela 49 – Resultados da instância OF1.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OF1	V	A	T	71	8.69751e-05	26.087
OF1	V	A	F	56.6071	8.91685e-05	34.7826
OF1	V	P	T	84.8571	9.25064e-05	30.4348
OF1	V	P	F	56.6071	9.00745e-05	34.7826
OF1	V	H	T	95	0.000108004	34.7826
OF1	V	H	F	74.75	8.81195e-05	39.1304
OF1	V	W	T	75.5714	0.00010376	34.7826
OF1	V	W	F	85.8571	0.000110388	34.7826
OF1	V	I	T	74.5714	0.000113153	39.1304
OF1	V	I	F	78.75	0.000104761	34.7826
OF1	H	A	T	80.8929	7.71046e-05	30.4348
OF1	H	A	F	56.2143	9.57012e-05	30.4348
OF1	H	P	T	77.7857	6.67572e-05	21.7391
OF1	H	P	F	70.7143	0.000101662	34.7826
OF1	H	H	T	90.4286	8.51154e-05	34.7826
OF1	H	H	F	58.1429	8.58784e-05	26.087
OF1	H	W	T	60.25	8.81672e-05	26.087
OF1	H	W	F	85.8571	9.25541e-05	34.7826
OF1	H	I	T	69.1071	9.54628e-05	34.7826
OF1	H	I	F	60.25	8.06332e-05	26.087
OF1	M	A	T	75.7143	0.000147247	26.087
OF1	M	A	F	56.6071	0.000204086	34.7826
OF1	M	P	T	83.1786	0.000163364	30.4348
OF1	M	P	F	56.6071	0.000185156	34.7826
OF1	M	H	T	95	0.000195026	34.7826
OF1	M	H	F	64.4286	0.00017972	30.4348
OF1	M	W	T	74.75	0.000170326	30.4348
OF1	M	W	F	85.8571	0.000205135	34.7826
OF1	M	I	T	51.4286	0.000172853	30.4348
OF1	M	I	F	69.1786	0.000281477	34.7826
OF1	N	A	T	80.8929	0.00123076	30.4348
OF1	N	A	F	56.6071	0.00387659	34.7826
OF1	N	P	T	84.8571	0.00121098	30.4348
OF1	N	P	F	56.6071	0.00546713	34.7826
OF1	N	H	T	95	0.00144744	34.7826
OF1	N	H	F	64.4286	0.00351505	30.4348
OF1	N	W	T	81.0357	0.00174747	34.7826
OF1	N	W	F	89	0.00117393	39.1304
OF1	N	I	T	74.5714	0.00252275	39.1304
OF1	N	I	F	78.75	0.00174804	34.7826

Fonte: autor

Tabela 50 – Resultados da instância OF2.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OF2	V	A	T	81.2857	6.49929e-05	25
OF2	V	A	F	62.8214	9.15051e-05	33.3333
OF2	V	P	T	75.8214	7.31945e-05	25
OF2	V	P	F	76.0714	0.000100279	37.5
OF2	V	H	T	63.3929	7.16209e-05	20.8333
OF2	V	H	F	78.5714	0.000110722	37.5
OF2	V	W	T	81.8214	7.79629e-05	25
OF2	V	W	F	54.75	8.39233e-05	25
OF2	V	I	T	84.0714	8.16345e-05	29.1667
OF2	V	I	F	82.4643	9.01699e-05	29.1667
OF2	H	A	T	89.1429	7.92027e-05	33.3333
OF2	H	A	F	50.2857	9.69887e-05	29.1667
OF2	H	P	T	77.1071	9.06467e-05	29.1667
OF2	H	P	F	50.2857	9.68933e-05	29.1667
OF2	H	H	T	81.3571	7.82013e-05	29.1667
OF2	H	H	F	35.4286	8.13961e-05	20.8333
OF2	H	W	T	77.1071	9.35555e-05	29.1667
OF2	H	W	F	79.6071	0.000101852	37.5
OF2	H	I	T	58.2857	6.46114e-05	20.8333
OF2	H	I	F	82.7143	8.18253e-05	29.1667
OF2	M	A	T	83.0714	0.000162077	29.1667
OF2	M	A	F	50.2857	0.000174618	29.1667
OF2	M	P	T	69.3214	0.000147104	25
OF2	M	P	F	50.2857	0.000174189	29.1667
OF2	M	H	T	63.3929	0.000132465	20.8333
OF2	M	H	F	49.7143	0.000156784	25
OF2	M	W	T	77.1071	0.000174332	29.1667
OF2	M	W	F	54.75	0.000154829	25
OF2	M	I	T	71.1786	0.000151157	25
OF2	M	I	F	82.4643	0.000161219	29.1667
OF2	N	A	T	81.2857	0.00149522	25
OF2	N	A	F	75.3571	0.00522213	37.5
OF2	N	P	T	81.8214	0.00189652	25
OF2	N	P	F	63.1786	0.0049437	33.3333
OF2	N	H	T	73.9643	0.00198612	29.1667
OF2	N	H	F	64.5714	0.00526438	33.3333
OF2	N	W	T	77.1071	0.00296488	29.1667
OF2	N	W	F	71.3214	0.00245285	33.3333
OF2	N	I	T	92.3571	0.00144391	33.3333
OF2	N	I	F	82.4643	0.00188279	29.1667

Fonte: autor

Tabela 51 – Resultados da instância OKP1.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OKP1	V	A	T	77.56	0.000144005	16
OKP1	V	A	F	65.74	0.000409698	48
OKP1	V	P	T	91.16	0.000158834	34
OKP1	V	P	F	59.86	0.000396442	46
OKP1	V	H	T	79.7	0.000364923	38
OKP1	V	H	F	91.38	0.000209093	42
OKP1	V	W	T	91.62	0.000151587	32
OKP1	V	W	F	65.74	0.000423241	48
OKP1	V	I	T	86.04	0.000181913	28
OKP1	V	I	F	82.12	0.000408983	46
OKP1	H	A	T	93.1	0.000139904	22
OKP1	H	A	F	58.66	0.000250721	42
OKP1	H	P	T	83.78	0.000107336	26
OKP1	H	P	F	57.92	0.000238132	38
OKP1	H	H	T	83.7	0.000261593	46
OKP1	H	H	F	69.32	0.000118637	26
OKP1	H	W	T	83.78	0.000118256	26
OKP1	H	W	F	61.06	0.000283718	48
OKP1	H	I	T	81.52	0.00017333	26
OKP1	H	I	F	68.56	0.000196552	34
OKP1	M	A	T	77.56	0.000231123	16
OKP1	M	A	F	67.06	0.000705147	50
OKP1	M	P	T	88.4	0.000253916	28
OKP1	M	P	F	67.16	0.000505877	34
OKP1	M	H	T	79.7	0.000563192	38
OKP1	M	H	F	78.56	0.000295877	30
OKP1	M	W	T	88.4	0.000371981	28
OKP1	M	W	F	65.74	0.000680542	48
OKP1	M	I	T	77.52	0.000251436	18
OKP1	M	I	F	62.66	0.000575829	40
OKP1	N	A	T	97.22	0.00178461	18
OKP1	N	A	F	67.06	0.021143	50
OKP1	N	P	T	91.16	0.00405669	34
OKP1	N	P	F	65.92	0.0223252	50
OKP1	N	H	T	88.54	0.00844831	42
OKP1	N	H	F	91.38	0.00668344	42
OKP1	N	W	T	91.62	0.00297956	32
OKP1	N	W	F	65.74	0.0228897	48
OKP1	N	I	T	90.04	0.00944791	36
OKP1	N	I	F	92.12	0.0185555	50

Fonte: autor

Tabela 52 – Resultados da instância OKP2.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OKP2	V	A	T	84.62	0.000164795	20
OKP2	V	A	F	57.02	0.000196171	40
OKP2	V	P	T	86.82	0.000120544	33.3333
OKP2	V	P	F	67.76	0.000207376	43.3333
OKP2	V	H	T	86.82	0.000135422	30
OKP2	V	H	F	77.02	0.000178432	40
OKP2	V	W	T	87.69	0.000121403	33.3333
OKP2	V	W	F	68.24	0.000195789	40
OKP2	V	I	T	83.61	0.000150585	33.3333
OKP2	V	I	F	70.42	0.000163507	36.6667
OKP2	H	A	T	84.58	0.000107956	26.6667
OKP2	H	A	F	51.7	0.000173235	33.3333
OKP2	H	P	T	84.59	0.000100565	30
OKP2	H	P	F	41.18	0.000108767	23.3333
OKP2	H	H	T	86.82	0.000138235	30
OKP2	H	H	F	55.62	9.59396e-05	23.3333
OKP2	H	W	T	84.95	0.000108004	30
OKP2	H	W	F	51.7	0.000155258	33.3333
OKP2	H	I	T	68.09	0.000129509	26.6667
OKP2	H	I	F	63.04	0.000105572	23.3333
OKP2	M	A	T	83.61	0.000180912	23.3333
OKP2	M	A	F	61.28	0.000326443	40
OKP2	M	P	T	90.05	0.000192976	30
OKP2	M	P	F	60.48	0.00026722	33.3333
OKP2	M	H	T	86.82	0.000233316	30
OKP2	M	H	F	54.62	0.000211	26.6667
OKP2	M	W	T	84.95	0.000200367	30
OKP2	M	W	F	68.24	0.000324345	40
OKP2	M	I	T	83.61	0.000252247	33.3333
OKP2	M	I	F	74.71	0.00028038	36.6667
OKP2	N	A	T	84.62	0.00124054	20
OKP2	N	A	F	57.13	0.00413117	33.3333
OKP2	N	P	T	90.05	0.00143237	30
OKP2	N	P	F	61.32	0.0054472	33.3333
OKP2	N	H	T	94.8	0.00120964	33.3333
OKP2	N	H	F	66.18	0.00417547	30
OKP2	N	W	T	84.95	0.00169311	30
OKP2	N	W	F	69.89	0.00589476	46.6667
OKP2	N	I	T	78.31	0.0028646	26.6667
OKP2	N	I	F	78.94	0.00289049	43.3333

Fonte: autor

Tabela 53 – Resultados da instância OKP3.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OKP3	V	A	T	93.64	8.40187e-05	20
OKP3	V	A	F	73.21	0.00018239	40
OKP3	V	P	T	92.62	0.000125074	26.6667
OKP3	V	P	F	59.01	0.00015645	33.3333
OKP3	V	H	T	87.84	0.000144911	30
OKP3	V	H	F	80.64	0.000160789	40
OKP3	V	W	T	78.78	0.000105	26.6667
OKP3	V	W	F	58.59	0.000157166	33.3333
OKP3	V	I	T	87.04	0.000163174	36.6667
OKP3	V	I	F	68.13	0.000125265	26.6667
OKP3	H	A	T	87.71	0.000104046	23.3333
OKP3	H	A	F	40.82	9.43184e-05	23.3333
OKP3	H	P	T	82.12	8.88824e-05	20
OKP3	H	P	F	40.32	0.000108242	23.3333
OKP3	H	H	T	89.4	0.000177002	33.3333
OKP3	H	H	F	40.82	9.30309e-05	23.3333
OKP3	H	W	T	84.12	9.06944e-05	23.3333
OKP3	H	W	F	41.86	0.000135183	26.6667
OKP3	H	I	T	55.74	0.000103426	20
OKP3	H	I	F	47	0.000111532	23.3333
OKP3	M	A	T	91.85	0.000166702	20
OKP3	M	A	F	49.96	0.00020771	26.6667
OKP3	M	P	T	92.62	0.000212288	26.6667
OKP3	M	P	F	51.9	0.000187588	23.3333
OKP3	M	H	T	89.4	0.000273132	33.3333
OKP3	M	H	F	56.46	0.000249624	30
OKP3	M	W	T	85.68	0.000181341	26.6667
OKP3	M	W	F	70.75	0.000296021	36.6667
OKP3	M	I	T	68.48	0.00018425	23.3333
OKP3	M	I	F	75.88	0.000209808	26.6667
OKP3	N	A	T	93.64	0.00094986	20
OKP3	N	A	F	40.32	0.00439701	23.3333
OKP3	N	P	T	92.62	0.000914907	26.6667
OKP3	N	P	F	51.9	0.00365572	23.3333
OKP3	N	H	T	89.4	0.00152011	33.3333
OKP3	N	H	F	71.51	0.00701923	30
OKP3	N	W	T	85.68	0.00186644	26.6667
OKP3	N	W	F	73.97	0.00324073	40
OKP3	N	I	T	87.04	0.00278034	36.6667
OKP3	N	I	F	67	0.00256896	30

Fonte: autor

Tabela 54 – Resultados da instância OKP4.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OKP4	V	A	T	93.89	0.000109434	13.1148
OKP4	V	A	F	73.77	0.000409603	37.7049
OKP4	V	P	T	90.99	0.00020833	19.6721
OKP4	V	P	F	71.06	0.000383568	34.4262
OKP4	V	H	T	94.72	0.000278854	24.5902
OKP4	V	H	F	77.99	0.000213194	26.2295
OKP4	V	W	T	86.95	0.000206375	27.8689
OKP4	V	W	F	76.85	0.000437069	37.7049
OKP4	V	I	T	91.86	0.000250769	22.9508
OKP4	V	I	F	77.85	0.000292015	26.2295
OKP4	H	A	T	66.14	9.94682e-05	9.83607
OKP4	H	A	F	67.5	0.000247526	26.2295
OKP4	H	P	T	89.54	0.000117683	13.1148
OKP4	H	P	F	69.52	0.000233459	24.5902
OKP4	H	H	T	93.46	0.000181484	19.6721
OKP4	H	H	F	68.35	0.0002285	22.9508
OKP4	H	W	T	82.15	0.000230789	24.5902
OKP4	H	W	F	49.89	0.000225115	26.2295
OKP4	H	I	T	71.56	0.000186729	21.3115
OKP4	H	I	F	82.37	0.000161505	21.3115
OKP4	M	A	T	66.14	0.00015831	9.83607
OKP4	M	A	F	73.77	0.000670385	37.7049
OKP4	M	P	T	90.99	0.000341845	19.6721
OKP4	M	P	F	68.15	0.000517893	29.5082
OKP4	M	H	T	94.72	0.00044775	24.5902
OKP4	M	H	F	70.55	0.00036664	24.5902
OKP4	M	W	T	82.15	0.000354719	24.5902
OKP4	M	W	F	76.85	0.000737238	37.7049
OKP4	M	I	T	88.61	0.000365782	19.6721
OKP4	M	I	F	78.41	0.000320768	19.6721
OKP4	N	A	T	93.89	0.00167918	13.1148
OKP4	N	A	F	73.77	0.0260915	37.7049
OKP4	N	P	T	90.99	0.00208235	19.6721
OKP4	N	P	F	70.57	0.0238347	29.5082
OKP4	N	H	T	94.72	0.00276513	24.5902
OKP4	N	H	F	82.15	0.0191098	24.5902
OKP4	N	W	T	88.31	0.00450363	26.2295
OKP4	N	W	F	78.85	0.0120415	39.3443
OKP4	N	I	T	91.86	0.00380301	22.9508
OKP4	N	I	F	77.85	0.00503736	26.2295

Fonte: autor



Tabela 55 – Resultados da instância OKP5.

Instance	Split	Order	Descending	Quality %	Time (s)	Items %
OKP5	V	A	T	84.86	0.000170279	10.3093
OKP5	V	A	F	58.74	0.000478125	22.6804
OKP5	V	P	T	96.27	0.000140762	12.3711
OKP5	V	P	F	64.23	0.000298357	18.5567
OKP5	V	H	T	92.46	0.000273609	12.3711
OKP5	V	H	F	83.79	0.000238085	19.5876
OKP5	V	W	T	98.17	0.000152016	17.5258
OKP5	V	W	F	74.86	0.000524998	24.7423
OKP5	V	I	T	82.92	0.000376892	19.5876
OKP5	V	I	F	76.46	0.000355959	18.5567
OKP5	H	A	T	87.79	0.000333214	13.4021
OKP5	H	A	F	62.2	0.000425053	21.6495
OKP5	H	P	T	96.27	0.000154543	12.3711
OKP5	H	P	F	75.96	0.000391293	21.6495
OKP5	H	H	T	92.46	0.000174999	12.3711
OKP5	H	H	F	58.19	0.000386477	15.4639
OKP5	H	W	T	98.17	0.000229216	17.5258
OKP5	H	W	F	70.21	0.00038805	22.6804
OKP5	H	I	T	71.31	0.000295877	16.4948
OKP5	H	I	F	80.3	0.00025239	17.5258
OKP5	M	A	T	86.82	0.000329733	11.3402
OKP5	M	A	F	58.74	0.000707722	22.6804
OKP5	M	P	T	96.27	0.000255251	12.3711
OKP5	M	P	F	69.06	0.000460052	17.5258
OKP5	M	H	T	92.46	0.000409222	12.3711
OKP5	M	H	F	79.11	0.000539827	18.5567
OKP5	M	W	T	98.17	0.000410271	17.5258
OKP5	M	W	F	74.86	0.0008008	24.7423
OKP5	M	I	T	77.06	0.00061326	20.6186
OKP5	M	I	F	66.86	0.000523663	16.4948
OKP5	N	A	T	84.86	0.00472121	10.3093
OKP5	N	A	F	83.74	0.101231	27.8351
OKP5	N	P	T	96.27	0.00186729	12.3711
OKP5	N	P	F	72.24	0.0847682	19.5876
OKP5	N	H	T	92.46	0.00197048	12.3711
OKP5	N	H	F	74.15	0.0703918	17.5258
OKP5	N	W	T	98.17	0.00453982	17.5258
OKP5	N	W	F	74.86	0.0895785	24.7423
OKP5	N	I	T	82.92	0.0148974	19.5876
OKP5	N	I	F	89.9	0.0277001	19.5876

Fonte: autor