# Análise experimental de modelos matemáticos propostos para o problema da Árvore geradora multiobjetivo baseada no operador *OWA*

Prof<sup>a</sup>. Dr<sup>a</sup>. Elizabeth Ferreira Gouvêa Goldbarg Islame Felipe da Costa Fernandes

Departamento de Informática e Matemática Aplicada - DIMAp Universidade Federal do Rio Grande do Norte - UFRN

Natal, 05 setembro de 2017

# Agenda

- Introdução
- O problema
- Os modelos
- 4 Experimentos computacionais
- 5 Considerações finais e trabalhos complementares

#### Introdução

- Abordaremos a Árvore Geradora Multiobjetivo com critério OWA.
- Objetivos do trabalho: implementar, experimentar e analisar os resultados dos modelos de programação linear de Galand e Spanjaard (2012) e o de Fernández et al. (2017)
- Serão relatados experimentos para 39 grafos completos, de 5 a 35 vértices, das classes correlated e anti-correlated para 3 e 4 objetivos.
- O presente trabalho justifica-se, pois, diante da proposta de conduzir novos experimentos em classes de instâncias correlated e anti-correlated conforme proposto por Knowles (2002).

#### Notação Importante

- **1** G(V, E), |V| = n, |E| = m
- ②  $P = \{1, 2, ..., p\}$  um conjunto com p objetivos
- $\mathbf{o} c_e = (c_e^1, ..., c_e^p)^T \in \Re^p$  vetor de custos associado a cada aresta  $e \in E$
- Seja  $C \in R^{p \times m}$  tal que:

$$C = \begin{pmatrix} c_{e_1}^1 & c_{e_2}^1 & \dots & c_{e_m}^1 \\ c_{e_1}^2 & c_{e_2}^2 & \dots & c_{e_m}^2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ c_{e_1}^p & c_{e_2}^p & \dots & c_{e_m}^p \end{pmatrix}$$

- **3**  $X \subseteq \{0,1\}^m$  o conjunto de árvores geradoras de G
- $\bullet$   $\tau \in X$  um vetor, de dimensão m;
- O  $Z \subseteq \Re^p$  o espaço objetivo
- **3**  $f: X \to Z$  tal que  $f(\tau) = C\tau$

#### O problema da *MoST*

#### Vocês já sabem que...

O problema da MoST visa encontrar o conjunto de árvores eficientes  $X^* \subseteq X$ , dito conjunto Pareto ótimo, com  $f(X^*) \subseteq Z$ , chamada Fronteira de Pareto.

#### O problema da OWA-ST

- Ordered Weighted Average (OWA)
- ② Seja  $\forall \tau \in X, f_{\sigma}(\tau) \in Z$  o vetor que permuta os custos componentes do vetor  $f(\tau)$  tal que  $f_{\sigma_1}(\tau) \geq ... \geq f_{\sigma_p}(\tau)$ .
- **3** Seja ainda  $\omega \in \Re^p$  um vetor de pesos não negativos tais que  $\sum_{i \in P} \omega_i = 1$ .
- **3** O problema *OWA-ST* visa encontrar  $\tau \in X$  que minimiza o operador  $OWA_{\omega}(\tau) = \omega^T f_{\sigma}(\tau)$ .
- O problema OWA-ST é NP-Difícil (GALAND; SPANJAARD, 2012; FERNÁNDEZ et al., 2017)

# Estado da arte do operador de OWA

- Vocês já conhecem boa parte do estado da arte da MoST
- ② O OWA foi introduzido por Yager (1988) e pode ser adotado como preferência em qualquer problema multicritério
- Trabalhos de Ogryczak e Śliwiński (2003), Fernández, Pozo e Puerto (2014) e Chassein e Goerigk (2015)
- Operador OWA fuzzy aplicado a classificadores: Wang, Zhang e Qian (2011) e Ramentol et al. (2015)
- Operador OWA fuzzy em engine de pesquisas em rede De e Diaz (2011)

# Modelo de Galand e Spanjaard (2012)

$$z_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se a } i\text{-}\acute{e}sima \text{ função objetivo ocupa posição } j \\ 0 & \text{caso contrário} \end{cases}$$

o contrário
$$Min \sum_{j \in \mathcal{D}} \omega_j \left( \sum_{j \in \mathcal{D}} r_{ij} 
ight)$$

Sujeito a:

$$\sum_{i \in P} z_{ij} = 1 \quad \forall j \in P$$

$$\sum_{i \in P} z_{ij} = 1 \quad \forall i \in P$$
(2)

$$\sum_{i\in P} z_{ij} = 1 \quad \forall i\in P$$

$$\sum_{i \in P} r_{ij} \ge \sum_{i \in P} r_{ij+1} \quad j \in P : j < p$$

$$r_{ij} \leq Mz_{ij} \quad i,j \in P$$

$$\sum_{i \in P} r_{ij} = C_i \tau \quad i \in P$$

 $\tau \in X$ 

$$r_{ij} \ge 0$$
  $i, j \in P$   
 $z \in \{0, 1\}^{p \times p}$ 

(1)

(4)

(5)

(6)

(7)

(8)

# Modelo de Fernández et al. (2017)

$$z_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se a } i\text{-}\acute{e}sima \text{ função objetivo ocupa posição } j \\ 0 & \text{caso contrário} \end{cases}$$

$$Min \sum_{j \in P} \omega_j \theta_j \tag{10}$$

Sujeito a:

$$\sum_{i \in P} z_{ij} = 1 \quad \forall j \in P \tag{11}$$

$$\sum_{j\in P} z_{ij} = 1 \quad \forall i\in P$$

$$C_i \tau \leq \theta_j + M \left( 1 - \sum_{k \geq j} z_{ik} \right) \quad i, j \in P$$

$$\begin{pmatrix}
 & \overline{k \ge j} & j \\
\theta_i > \theta_{i+1} & j \in P : j$$

$$\tau \in X \\
\theta_i > 0 \quad j \in P$$

$$z \in \{0,1\}^{p \times p}$$

(12)

(13)

(14)

(15)

(16)

(17)

# Modelo de MST de Magnanti e Wong (1984)

$$y_{ij} = egin{cases} 1 & ext{se a aresta} \ (i,j) \in E \ ext{\'e} \ ext{utilizada para transporte do fluxo} \\ 0 & ext{caso contrário} \end{cases}$$

 $x_{ij}$ : é a quantidade de fluxo transportado do nó i ao nó j pela aresta  $(i,j) \in E$ .

$$Min \sum_{\{(i,j)\in E\}} c_{ij} y_{ij} 
\sum_{\{j:(1,j)\in E\}} x_{1j} = n-1$$
(18)

$$\sum_{\{i:(i,j)\in E\}} x_{ij} - \sum_{\{k:(j,k)\in E\}} x_{jk} = 1 \quad \forall j = 2, 3, ..., n$$
 (19)

$$x_{ij} \ge 0 \quad \forall (i,j) \in E \tag{20}$$

$$(n-1)y_{ij} \ge x_{ij} \quad \forall (i,j) \in E \tag{21}$$

$$y_{ij} \le x_{ij} \quad \forall (i,j) \in E \tag{22}$$

$$y_{ij} \in \{0,1\} \quad \forall (i,j) \in E \tag{23}$$

#### Instâncias

- 39 instâncias
- 5 a 35 vértices
- 3 e 4 objetivos
- 3 grupos de instâncias: n.1, n.2, n.3
- Olasses: correlated e anti-correlated (KNOWLES, 2002)
  - correlated Coeficientes dos respectivos grupos: 0.2, 0.5 e 0.85
  - **2** anti-correlated Coeficientes dos respectivos grupos: -0.2, -0.5 e -0.85
- O Critério do operador OWA
  - **①** Determinar  $k \in P$  e gerar os pesos tais que  $\omega_1 = ... = \omega_k = 1/k$  e  $\omega_{k+1} = ... = \omega_p = 0$ .



# Metodologia dos experimentos

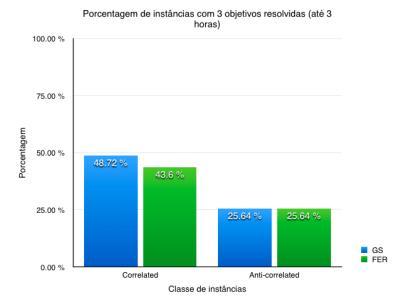
- 10800 segundos;
- Observação:
  - Tempo;
  - 2 gap entre a solução relaxada inicial e a melhor solução encontrada

$$100(z^* - z_R)/z_R (24)$$

Quantidade de nós do Branch-and-bound



#### Resultados para 3 objetivos : Limite de 3 horas



# Resultados para 3 objetivos : Curva de crescimento do tempo





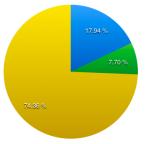
#### Resultados para 3 objetivos : Tempo computacional



GS foi melhor

FER foi melhor
 Ambos atingiram 3 horas

Porcentagem de instâncias anti-correlated com 3 objetivos em que cada algoritmo foi melhor que o outro (tempo computacional)



- GS foi melhor
- FER foi melhor
   Ambos atingiram 3 horas

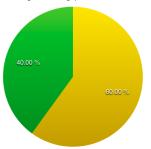
Ambos os modelos atingiram o tempo limite em exatamente as mesmas instâncias

Aqui houve ainda 5.1% de instâncias correlated onde FER atingiu 3 horas, mas GS não atingiu. Todas as instâncias em que GS atingiu 3 horas, FER também atingiu.

#### Resultados para 3 objetivos : Gap da solução inicial

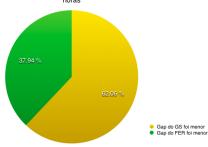
Gap do GS foi menor
 Gap do FER foi menor

Porcentagem de instâncias correlated com 3 objetivos em que cada modelo conseguiu menor gap ao fim de 3 horas



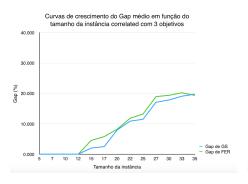
Este cálculo foi feito em cima dos 51.3 % das instâncias correlated em que ambos atingiram 3 horas

Porcentagem de instâncias anticorrelated com 3 objetivos em que cada modelo conseguiu menor gap ao fim de 3 horas



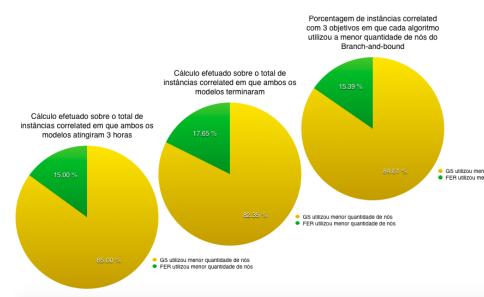
Este cálculo foi feito em cima dos 74.36 % das instâncias anti-correlated em que ambos atingiram 3 horas

# Resultados para 3 objetivos : Gap da solução inicial

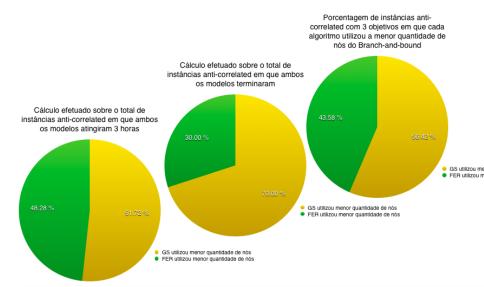




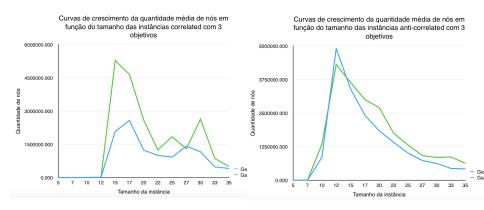
# Resultados para 3 objetivos : Quantidade de nós do B&B



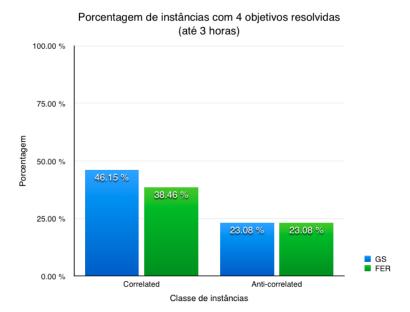
#### Resultados para 3 objetivos : Quantidade de nós do B&B



# Resultados para 3 objetivos : Quantidade de nós do B&B

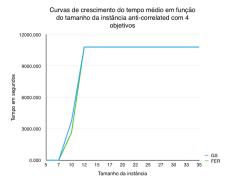


#### Resultados para 4 objetivos : Limite de 3 horas



# Resultados para 4 objetivos : Curva de crescimento do tempo



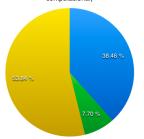


#### Resultados para 4 objetivos : Tempo computacional

GS foi melhor
 FFR foi melhor

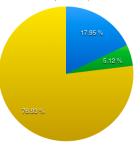
Ambos atingiram 3 horas

Porcentagem de instâncias correlated com 4 objetivos em que cada algoritmo foi melhor que o outro (tempo computacional)



Aqui houve ainda 7.7% de instâncias correlated onde FER atingiu 3 horas, mas GS não atingiu. Todas as instâncias em que GS atingiu 3 horas, FER também atingiu.

Porcentagem de instâncias anticorrelated com 4 objetivos em que cada algoritmo foi melhor que o outro (tempo computacional)

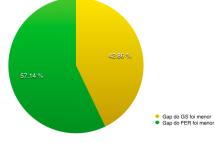


GS foi melhor
 FER foi melhor
 Ambos atingiram 3 horas

Ambos os modelos atingiram o tempo limite em exatamente as mesmas instâncias

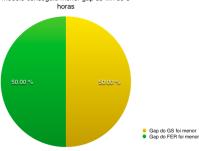
#### Resultados para 4 objetivos : Gap da solução inicial

Porcentagem de instâncias correlated com 4 objetivos em que cada modelo conseguiu menor gap ao fim de 3 horas



Este cálculo foi feito em cima dos 53,85 % das instâncias correlated em que ambos atingiram 3 horas

Porcentagem de instâncias anticorrelated com 4 objetivos em que cada modelo conseguiu menor gap ao fim de 3 horas



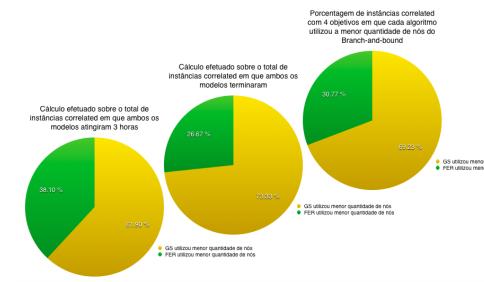
Este cálculo foi feito em cima dos 76,92 % das instâncias anti-correlated em que ambos atingiram 3 horas

# Resultados para 4 objetivos : Gap da solução inicial

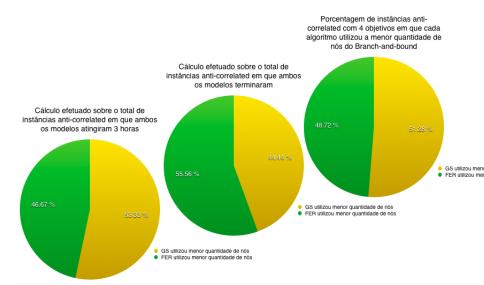




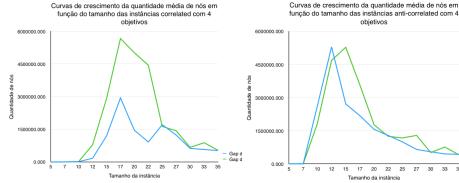
#### Resultados para 4 objetivos : Quantidade de nós do B&B

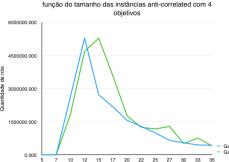


#### Resultados para 4 objetivos : Quantidade de nós do B&B



# Resultados para 4 objetivos : Quantidade de nós do B&B





Tamanho da instância

#### Considerações finais e trabalhos complementares

- O modelo de Galand e Spanjaard (2012) apresentou, no geral, desempenho superior ao de Fernández et al. (2017)
- Tal diferença de desempenho, contudo, diminui para 4 objetivos, sugerindo que, possivelmente, o modelo proposto por Fernández et al. (2017) possa se tornar mais competitivo com mais objetivos
- Pesquisa complementar:
  - experimentos com 5, 8 e 10 objetivos;
  - testar instâncias com até 50 vértices;
  - adotar outros critérios para gerar os pesos ω<sub>i</sub>, i ∈ P, além do k-centrum;
  - implementar algum dos modelos alternativos de Fernández et al. (2017), o qual reduz o número de restrições, a fim que se possa comparar com os modelos experimentados por este trabalho.

# Referências Bibliográficas I

CHASSEIN, A.; GOERIGK, M. Alternative formulations for the ordered weighted averaging objective. *Information Processing Letters*, Elsevier, v. 115, n. 6, p. 604–608, 2015.

DE, A.; DIAZ, E. D. A fuzzy ordered weighted average (owa) approach to result merging for metasearch using the analytical network process. In: IEEE. *Emerging Applications of Information Technology (EAIT), 2011 Second International Conference on.* [S.I.], 2011. p. 17–20.

FERNÁNDEZ, E.; POZO, M. A.; PUERTO, J. Ordered weighted average combinatorial optimization: Formulations and their properties. *Discrete Applied Mathematics*, Elsevier, v. 169, p. 97–118, 2014.

FERNÁNDEZ, E. et al. Ordered weighted average optimization in multiobjective spanning tree problem. *European Journal of Operational Research*, Elsevier, v. 260, n. 3, p. 886–903, 2017.

# Referências Bibliográficas II

GALAND, L.; SPANJAARD, O. Exact algorithms for owaoptimization in multiobjective spanning tree problems. *Computers & Operations Research*, Elsevier, v. 39, n. 7, p. 1540–1554, 2012.

KNOWLES, J. Local-search and hybrid evolutionary algorithms for Pareto optimization. Tese (Doutorado) — Department of Computer Science, University of Reading, Reading, UK, 2002.

MAGNANTI, T. L.; WONG, R. T. Network design and transportation planning: Models and algorithms. *Transportation Science*, v. 18, p. 1–55, 1984.

GRYCZAK, W.; ŚLIWIŃSKI, T. On solving linear programs with the ordered weighted averaging objective. *European Journal of Operational Research*, Elsevier, v. 148, n. 1, p. 80–91, 2003.

RAMENTOL, E. et al. Ifrowann: imbalanced fuzzy-rough ordered weighted average nearest neighbor classification. *IEEE Transactions on Fuzzy Systems*, IEEE, v. 23, n. 5, p. 1622–1637, 2015.

# Referências Bibliográficas III

WANG, H.; ZHANG, Y.; QIAN, G. Multiple binary classifiers fusion using induced intuitionistic fuzzy ordered weighted average operator. In: IEEE. *Information and Automation (ICIA), 2011 IEEE International Conference on.* [S.I.], 2011. p. 230–235.

YAGER, R. R. On ordered weighted averaging aggregation operators in multicriteria decisionmaking. *IEEE Transactions on systems, Man, and Cybernetics*, IEEE, v. 18, n. 1, p. 183–190, 1988.