## MC658: Análise de Algoritmos III

Turma A – Prof. Cid C. de Souza
PED: Natanael Ramos
Instituto de Computação – UNICAMP – 1º semestre de 2019
2º Trabalho de Prático - Notas

# 1 Critérios de Correção

A distribuição de pontos do trabalho será feita do seguinte modo:

- 1. Implementação em Julia: (5 pts);
  - 1.1. Corretude (4 pts).
  - 1.2. Qualidade do código (1 pts).
- 2. Implementação no gnumeric (3 pts);
  - 2.1. Corretude (2 pts).
  - 2.2. Qualidade do código (1 pts).
- 3. Relatório: até 2 pontos, dependendo da qualidade do documento;

# 2 Avaliação

Em cada subseção, as notas de um grupo são apresentadas. A coluna **Item** se refere aos itens dos critérios de correção descritos na Seção 1 e a coluna **Nota** se refere à nota obtida no respectivo item.

#### 2.1 Grupo 01

Item	Nota	Item	Nota
1.1.	2.6	3	2.0
1.2.	0.95		
2.1.	1.2		
2.2.	1.0		
Total	$7.75 \approx$	7.8	

### Observações:

- Problema [gt54]:Definiu-se a variável  $u_i$  como  $u_i = \sum_{j \in V} x_{ij}$  (soma das arestas que saem de i). Porém, para i = t, não existe nenhuma aresta saindo, logo  $u_t = 0$  e alguma restrição de conflito pode ser violada. Isso ocorreu na instância 1, uma vez que o arco (proibido) (12, 20) foi utilizado.
- Problema [gt10]: Emparelhamento máximo ≠ Emparelhamento maximal mínimo. Tome, por exemplo, um caminho com 4 vértices. O emparelhamento máximo tem tamanho 2, enquanto o maximal mínimo tem tamanho 1.
- Problema [sr2]: Formulação incompleta. Mais de um item pode começar no mesmo slot (desde que seja em tempos diferentes). Interpretação errônea da variável  $x_{ij}$  na última restrição.
- Códigos em Julia esperam o número do arquivo de instância como entrada e não o caminho do arquivo.

## 2.2 Grupo 03

Item	Nota	Item	Nota
1.1.	4.0	3	2.0
1.2.	0.95		
2.1.	2.0		
2.2.	1.0		
Total	$9.95 \approx$	10.0	

#### Observações:

- Problema [mn27], dica: A última restrição  $n \cdot y_k \ge \sum_{i \in V} X_{ik}$  é na verdade uma combinação linear (soma em i) das restrições  $y_k \ge X_{ik}$ . Então, o uso desta última resulta uma formulação mais forte, o que **pode** levar a um melhor desempenho na prática.
- Faltou gerar o arquivo .out nas implementações em Julia.

### 2.3 Grupo 04

Item	Nota	Item	Nota
1.1.	3.0	3	2.0
1.2.	1.0		
2.1.	1.1		
2.2.	0.8		
Total	7.9		

### Observações:

- Problema [ss5]: a formulação da função objetivo não é linear.
- Problema [nd16]: a terceira restrição deveria ser  $E_i \geq V_j V_i$ , i.e,  $E_i = |V_i V_j|$  em conjunto com a segunda restrição. Com a formulação atual, para cada aresta (i,j), de maneira a manter viabilidade, somente a variável do vértice j pode ser definida como 1.
- Problema [ss21], modelo errado no gnumeric.
- Problema [ss5], modelo errado no gnumeric.

### 2.4 Grupo 05

Item	Nota	Item	Nota
1.1.	3.8	3	2.0
1.2.	1.0		
2.1.	1.7		
2.2.	0.8		
Total	9.3		

#### Observações:

- Problema [ss5], o custo a ser pago na função objetivo é por **unidade** de tempo de atraso.
- Problema [ss5], modelo inviável no gnumeric.

# 2.5 Grupo 07

Item	Nota	Item	Nota
1.1.	3.8	3	2.0
1.2.	1.0		
2.1.	1.3		
2.2.	0.6		
Total	8.7		

# Observações:

- $\bullet$  Problema [ss21], na formulação do relatório, faltou definir que o estoque no instante 0 e n deve ser 0.
- Problema [ss21], implementação errada da restrição de atendimento e estocagem.
- Problema [ss5], erro na instância do gnumeric.
- Problema [mn22], faltando planilha do gnumeric.

# 2.6 Grupo 10

Item         Nota         Item         Nota           1.1.         4.0         3         2.0           1.2.         1.0           2.1.         2.0           2.2.         1.0           Total         10.0				
1.2. 1.0 2.1. 2.0 2.2. 1.0	Item	Nota	Item	Nota
2.1. 2.0 2.2. 1.0	1.1.	4.0	3	2.0
2.2. 1.0	1.2.	1.0		
	2.1.	2.0		
<b>Total</b> 10.0	2.2.	1.0		
	Total	10.0		