

## Soluções técnicas de busca heurística

### Questão 1 (Heurísticas por construção e modificação, 4pt)

- a) A tabela que segue mostra a cardinalidade do corte em função do vértice escolhido em cada passo.

Iteração	Corte (conjunto $V_1$ )	Valor atual	1	2	3	4	5	6
1	$\emptyset$	0	3	3	3	3	2	2
2	{1}	3	-	4	4	6	3	5
3	{1, 4}	6	-	5	5	-	6	6

Logo depois de dois passos a construção termina com corte ( $\{1, 4\}$ ,  $\{2, 3, 5, 6\}$ ).

- b) Podemos construir um lista de candidatos ordenados pelo valor do corte, como no item anterior, e escolher um vértice aleatória entre os  $\lfloor \alpha\% \rfloor$  melhores, por exemplo. Aplicando isso obtemos (os elementos que satisfazem o critério são sublinhados).

Iteração	Corte (conjunto $V_1$ )	Valor atual	1	2	3	4	5	6
1	$\emptyset$	0	<u>3</u>	<u>3</u>	<u>3</u>	3	2	2
2	{3}	3	4	<u>6</u>	-	4	3	<u>5</u>
3	{3, 6}	5	<u>6</u>	<u>6</u>	-	4	5	-
4	{1, 3, 6}	5	-	<u>5</u>	-	5	4	-

- c) Entre as possíveis trocas  $(1, 2), (1, 4), (1, 5), (2, 3), (3, 4), (3, 5), (2, 6), (4, 6), (5, 6)$  nenhuma possui um valor maior que 6, logo a busca fica na solução atual ( $\{1, 3, 6\}, \{2, 4, 5\}$ ).
- d) A vizinhança é simétrica, porque duas aplicações de uma troca  $(u, v)$  volta para a solução atual, não fracamente otimamente conectada, porque os conjuntos  $V_1$  e  $V_2$  sempre tem a mesma cardinalidade. Por isso também não é exata.

### Questão 2 (Busca tabu e tempra simulada, 3pt)

- a) Temos vizinhos válidos não-tabu  $(1, 0, 1, 1, 0), (0, 1, 1, 1, 0)$ . Os vizinhos  $(0, 0, 0, 1, 0)$  e  $(0, 0, 1, 0, 0)$  não são válidos e o vizinho  $(0, 0, 1, 1, 1)$  é tabu. Os dois vizinhos válidos não-tabu tem valor 14 e 12, logo a busca tabu escolhe o primeiro, e coloca  $(x_1, 0)$  na lista tabu, para evitar que  $x_1$  assume o valor anterior nas próximas iterações.
- b) A probabilidade (com  $k = 1$ ) é  $e^{-\Delta/T}$ , então nesse caso  $e^{-4/3} \approx 0.26$ . Para aceitar com probabilidade  $1/e^2$  a temperatura precisaria ser 2.

### Questão 3 (Testes estatísticos, 3pt)

- a) A heurística 1 precisa 6 vezes um tempo maior que a heurística 2. Logo, o valor  $p$  do teste do sinal é 0.377 e não podemos concluir que a heurística 1 é pior que heurística 2.
- b) Não podemos supor que os tempos de execução são distribuídos normalmente, e temos poucas amostras, então o teste deve ser não-paramétrico. Além disso o teste é pareado. Logo um teste adequado seria o teste de Friedman. Como são somente três heurísticas três testes individuais não-paramétricos pareados com nível de significância  $\alpha/3$  (correção de Infernou) também é uma escolha aceitável.

### Questão 4 (MAX-SAT, 4pt)

Temos

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$\varphi$	$d^*$	Tipo
0	0	0	0	1	0	1	1	1	1	1	6	1	Min
0	0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	6	1	Min
0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	7	0	Max
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	7	0	Max
0	1	0	0	1	0	1	1	1	1	1	6	2	Pla
0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	0	6	2	Pla
0	1	1	0	1	1	1	1	0	1	1	6	1	Min
0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	6	1	Min
1	0	0	0	1	1	0	1	1	1	1	6	2	Pla
1	0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	6	2	Pla
1	0	1	0	1	1	0	1	1	1	1	6	1	Min
1	0	1	1	1	1	1	1	1	0	1	6	1	Min
1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1	6	3	Pla
1	1	0	1	1	1	1	0	1	1	1	6	3	Pla
1	1	1	0	1	1	1	1	0	1	1	6	2	Pla
1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	6	2	Pla
Soma													98 24

Dos quatro vizinhos de cada solução pelo menos dois possuem valor 6. Logo, as duas soluções com valor 7 são máximos locais não-estrítos, porque eles são vizinhos. Todas outras soluções são plateaus ou mínimos locais (não-estrítos). Os mínimos locais são justamente as soluções com distância Hamming  $d^* = 1$  para uma das soluções de valor 7. Logo temos dois máximos locais, seis mínimos locais e oito plateaus e a prioridade a priori de uma solução ser um mínimo local é 1/8.

Para determinar o sinal da correlação é suficiente calcular  $\langle \varphi \rangle = 98/16 = 6.125$ ,  $\langle d^* \rangle = 24/16 = 1.5$  e  $\langle \varphi d^* \rangle$ . A última expressão nesse caso é igual  $6\langle d \rangle = 9$ . Logo a correlação  $\rho(\varphi, d^*)$  é negativa, porque  $\langle \varphi d^* \rangle < \langle \varphi \rangle \langle d^* \rangle$ .