

# Algoritmos Probabilísticos

## Segundo semestre de 2006

### Lista 2

1. Prove a desigualdade de Markov.
2. Escreva cuidadosamente a prova de que  $\text{RP} \cap \text{coRP} \subseteq \text{ZPP}$ .
3. Mostre que  $\text{coRP} \subseteq \text{coNP}$ .
4. Mostre  $\text{ZPP} \subseteq \text{coRP}$ , ou seja, mostre como converter um algoritmo ZPP para uma linguagem  $L$  em um algoritmo coRP e argumente que o algoritmo obtido de fato é um algoritmo coRP.
5. PSPACE é a classe das linguagem para as quais há um algoritmo que as reconhece e que consome *espaço* polinomial. Mostre que  $\text{PP} \subseteq \text{PSPACE}$ .
6. Um navio chega ao porto de Santos e 40 marinheiros que estavam a bordo descem em Santos para espairecer. Mais tarde, à noite, os 40 marinheiros voltam para o navio e, embriagados, cada um escolhe uma cabine aleatoriamente para dormir.
  - (a) Calcule o número esperado de marinheiros que dormirá na sua própria cabine.
  - (b) Calcule a probabilidade de que nenhum marinheiro durma em sua própria cabine.
7. No *problema do colecionador de cupons*, existem  $n$  tipos de cupons diferentes e, ao ganhar um novo cupon, ele é sempre de um dos  $n$  tipos escolhido aleatoriamente (de acordo com a distribuição uniforme). Seja  $X$  o número de cupons ganhos até o colecionador ter pelo menos um cupom de cada tipo. Qual é o valor esperado de  $X$ ?
8. Considere o algoritmo das propostas para o problema dos casamentos estáveis. Lembre-se que  $n$  denota o número de rapazes, e também o número de moças. O objetivo deste exercício é escrever o cálculo do número esperado de propostas efetuadas por esse algoritmo quando a lista de cada rapaz é escolhida aleatoriamente dentre todas as permutações de 1 a  $n$ . Para tanto, considere a versão modificada do algoritmo das propostas em que cada rapaz monta sua lista *on-line*, como descrito em aula. Ou seja, a cada iteração em que um rapaz é escolhido por ainda estar solteiro, ele escolhe a próxima moça da sua lista aleatoriamente dentre aquelas para as quais ele ainda não tinha proposto. Explique a versão “com amnésia” deste algoritmo, e calcule o número esperado de propostas feitas por essa versão. Deduza algo sobre o número esperado de propostas efetuadas pelo algoritmo original das propostas quando a lista de cada rapaz é escolhida aleatoriamente dentre todas as permutações de 1 a  $n$ .
9. Suponha que  $X_0, X_1, X_2, X_3, \dots$  é uma seqüência de variáveis aleatórias inteiras positivas tais que  $X_0 = N$  e, para cada  $i \geq 1$  e cada  $j \in \{1, 2, \dots, X_{i-1}\}$ ,

$$\Pr[X_i = j | X_1, X_2, \dots, X_{i-1}] = 1/X_{i-1}.$$

Seja  $t$  o menor  $i$  tal que  $X_i = 1$ . Calcule o valor esperado de  $t$  exatamente.

10. Sejam  $X_1, X_2, X_3, \dots$  uma seqüência de variáveis aleatórias independentes e identicamente distribuídas com  $\Pr[X_i = 1] = \Pr[X_i = -1] = 1/2$ . Seja  $Y_0 = 0$  e  $Y_i = Y_{i-1} + X_i$  para  $i \geq 1$ .

(a) Prove que, para todo  $j$ ,  $E[Y_j] = 0$ .

(b) Mostre que  $E[Y_t]$  pode não ser zero se  $t$  for também uma variável aleatória.

11. O objetivo dessa questão é obtermos um algoritmo RP para decidir se um grafo arbitrário tem ou não um emparelhamento perfeito. A matriz de Tutte para um grafo arbitrário  $G = (V, E)$  é a matriz  $M$  onde

$$M_{ij} = \begin{cases} x_{ij} & \text{se } (i, j) \in E \text{ e } i < j \\ -x_{ji} & \text{se } (i, j) \in E \text{ e } i > j \\ 0 & \text{se } (i, j) \notin E. \end{cases}$$

(a) Escreva uma expressão para o determinante de  $M$ .

(b) Prove que se existe um emparelhamento perfeito em  $G$ , então  $\det M$  é não-nulo. (*Dica:* Dê valores explícitos para os  $x_{ij}$  que comprovem isso.)

(c) Mostre que  $\text{ sinal}(\pi) = \text{ sinal}(\pi^{-1})$ , onde  $\pi$  é uma permutação e  $\pi^{-1}$  é a permutação inversa de  $\pi$  (ou seja, aquela que, se aplicada a  $\pi$ , leva à identidade).

(d) Use o item (c) para argumentar que os monômios com coeficientes não-nulos no determinante correspondem a emparelhamentos perfeitos em  $G$  (possivelmente mais de um emparelhamento perfeito). Conclua que  $\det M \neq 0$  se e somente se existe um emparelhamento perfeito em  $G$ .