Tópicos Especiais em Algoritmos – Lista 1

- 1) Sejam X1, X2, ..., Xk subconjuntos (não necessariamente disjuntos) de $V = \{1, 2, ..., n\}$ escolhidos por um algoritmo de Las Vegas de forma aleatória, uniforme e independente dentre os 2^n subconjuntos distintos de V. Se a união dos subconjuntos escolhidos contém todos os elementos de V, o algoritmo para; caso contrário, refaz a escolha dos k subconjuntos. Determine:
 - a) Em cada escolha aleatória de subconjuntos, $Pr\{i \text{ pertence a } XI\}$, para i = 1, 2, ..., n.
- b) O número esperado de vezes que se deve repetir a escolha aleatória dos subconjuntos até que $XI \cup X2 \cup ... \cup Xk = V$.
- 2) Seja um algoritmo de Monte Carlo de erro bilateral que responde SIM para entradas SIM com probabilidade 90%, e responde NÃO para entradas NÃO com probabilidade 75%. Sabendo-se que 60% das entradas são SIM, e que o algoritmo respondeu NÃO duas vezes seguidas em execuções independentes para a mesma entrada, qual a probabilidade de a resposta correta ser NÃO?
- 3) Seja G um grafo conexo com n vértices e m arestas. Escreva um algoritmo de Las Vegas para encontrar um corte de G, isto é, uma bipartição (A, B) dos vértices de V, com tamanho maior ou igual a m/2. PS.: O tamanho do corte é o número de arestas que ligam um vértice de A a um vértice de B. Não é preciso analisar seu tempo de execução.
- 4) Considere a distribuição uniforme e independente de n bolas em m latas.
 - a) Qual o número esperado de latas vazias?
- b) Qual a ordem de grandeza do número esperado de lançamentos até que não haja mais latas vazias?
- 5) Encontrar o maior conjunto independente de um grafo G (um subgrafo sem qualquer par de vértices adjacentes em G) é problema NP-difícil. Seja o seguinte algoritmo randomizado para encontrar conjuntos independentes em grafos cúbicos (também conhecidos como 3-regulares, isto é, grafos em que todos os vértices são adjacentes a 3 outros vértices):
- Passo 1: para cada vértice v do grafo G dado, remova v com probabilidade 2/3;
- Passo 2: enquanto houver aresta *e* no grafo, remova a aresta *e* e um dos vértices incidentes a ela (escolhido aleatória e uniformemente dentre os dois vértices possíveis);
 - Passo 3: retorne o conjunto C formado pelos vértices que permaneceram no grafo.
 - a) Por que *C* é um conjunto independente de *G*?
 - b) Qual a esperança do número de vértices X que permanece no grafo ao final do primeiro passo do algoritmo?
 - c) Qual a esperança do número de arestas *Y* que permanece no grafo ao final do primeiro passo do algoritmo?
 - d) Qual o número máximo de vértices que serão removidos no Passo 2?
 - e) O que o algoritmo acima nos permite concluir sobre o tamanho do conjunto independente máximo de G, para todo grafo G cúbico?