logaritmos

Definição informal:

o logaritmo de a na base b é o expoente ao qual devemos elevar o número b para obter a.

$$a = b^y$$

$$y = \log_b a$$

Propriedades (dentre outras...):

$$\log_b(c*d) = \log_b(c) + \log_b(d)$$

$$\log_b(c^d) = d * \log_b(c)$$

$$\log_b(\frac{c}{d}) = \log_b(c) - \log_b(d)$$

$$\log_{b1}(a) = K * \log_{b2}(a)$$

Propriedade importante!!

São importantes para nós pois são muito usados no cálculo de complexidade.

Demonstre todas as propriedades

Permutações arranjos e combinações

Permutação

- Número de formas como n elementos podem ser colocados em n posições sem reposição e independente de ordem.
- Arranjo (ordem é importante)
 - Com repetição: número de formas como n elementos podem ser colocados em r posições com repetições
 - Sem repetição: número de formas como n elementos podem ser colocados em r posições sem repetições

Combinação

 Numero de formas como n elementos podem ser colocados em p posições.

Combinatória é importante...

...para nós pois algoritmos de ordenação calculam uma permutação específica e algoritmos por tentativa e erro calculam todas as soluções possíveis. Saber quantas permutações existem ou quantas soluções existem é útil para calcular o tempo de execução.

Fórmulas

$$P(n)=n!$$

$$AR(n,r)=n^{r}$$

$$C(n,r)=\left(\frac{n}{r}\right)=\frac{n!}{(n-r!)*r!}$$

$$A(n,r)=\frac{n!}{(n-r)!}$$

Demonstre todas as fórmulas

Sequências, Séries e Recorrências

- Sequência é uma lista ordenada de termos.
- Comprimento da sequência é a quantidade de termos da sequência.
- Série é a soma de termos de uma sequência.
- Recorrência é uma equação que define uma sequência em função dos termos anteriores.
- Algoritmos operam sequencialmente e podem ser divididos em partes. Cada parte leva um tempo para ser executada, o que gera uma sequência. Como estamos interessados no tempo total, temos que calcular o valor do último termo de uma série. Em geral a série resultante da análise de um algoritmo é mais facilmente obtida na forma de uma recorrência.

Exemplos

- F(n)=n*F(n-1) com n>=0, F(0)=1;
- F(n)=F(n-1)+F(n-2) com n>0, F(0)=1 e F(1)=1;
- M(t)=(1+j)*M(t-1) com n>0, M(0)=C;
- T(n)=T(n-1) + c
- T(n)=T(n-1) + a*n + c
- T(n)=T(n/2)/2 + c
- T(n)=T(n/2)/2 + a*n + c