

Aula 4 - Relação de Recorrência

Luís Felipe

UFF

05 de Setembro de 2023

Luis Felipe
05/09/23

Começando do começo...

Em computação existe uma técnica muito utilizada para construirmos algoritmos.

Esta técnica é denominada **divisão e conquista** (**divide and conquer**) e consiste em: determinar a solução de problema buscando sua solução através da solução de problemas menores.

Curiosidade: Termo clássico em estratégias de guerras. Gere uma divisão de seus inimigos para aí sim, conquistá-los. Estratégia utilizado por Júlio César e termo conhecido desde a Antiguidade.

Em computação: Às vezes conseguimos soluções mais eficientes quando pensamos dessa forma.

Luis Felipe
05/09/21

Exemplo: Problema de Busca numa lista ordenada:

- **Entrada:** 2 5 8 10 15 20 25
- **Saída:** Posição do 16.

Possível algoritmo: Percorra do início até o fim da lista, indo para a posição seguinte se elemento for menor ao buscado.

Resposta: 6 passos para concluir que 16 não se encontra.

Algoritmo de Busca Binária: Veja quem está no meio da lista. Se o elemento que buscamos for menor, então descarte a segunda metade e faça a mesma análise para a primeira metade. Analogamente, se elemento que buscamos for maior que o meio, descarte a primeira metade e faça a mesma análise para a segunda metade.

Resposta: 3 passos para concluir que 16 não se encontra.

Exemplo: Problema de ordenação de uma lista:

- **Entrada:** 25 5 10 2 20 8 15
- **Saída:** transformação em 2 5 8 10 15 20 25

Algoritmo MergeSort: divida ao meio; ordene cada metade (**recursivamente**); compõe soluções das metades.

Definição

- Para uma sequência de números $(a_0, a_1, \dots, a_n, \dots)$, uma equação que relaciona o termo geral a_n a um ou mais de seus predecessores na sequência, para qualquer n , é dita uma **relação de recorrência** ou **equação de diferenças**.
- O fato de a_n ser escrito em função de predecessores faz com que o conhecimento de um ou mais termos iniciais da sequência seja necessário para seu cálculo. Tais elementos são denominados **condições iniciais** ou **condições de fronteira**.

Luis Felipe

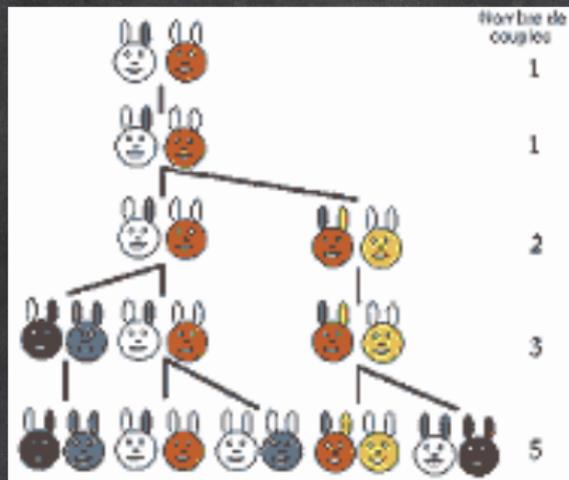
05/09/23

Sequência de Fibonacci

- Famoso problema proposto por Leonardo de Pisa em 1202
- Objetiva-se determinar o número de pares de coelhos ao final de 12 meses sob as seguintes condições:
 - ▶ Inicialmente tem-se um único par de coelhos (um macho e uma fêmea) recém nascidos.
 - ▶ Todo mês, cada par de coelhos com mais de 1 mês produz um novo par de coelhos de sexos opostos.
 - ▶ Nenhum coelho morre durante esse processo.

Luis Felipe
05/09/23

Exemplo



Luis Felipe

05/09/23

Um pouco mais de detalhes

| Mês | Qtd | Obs |
|-----|-------------|---------------------------------------|
| 1 | 1 | início do mês |
| 2 | 1 | casal do mês 1 não procriou |
| 3 | $1 + 1 = 2$ | 1 do mês 2 + 1 novo pra cada do mês 1 |
| 4 | $2 + 1 = 3$ | 2 do mês 3 + 1 novo pra cada do mês 2 |
| 5 | $3 + 2 = 5$ | 3 do mês 4 + 1 novo pra cada do mês 3 |
| 6 | $5 + 3 = 8$ | 5 do mês 5 + 1 novo pra cada do mês 4 |

Luis Felipe

05/09/23

Definição recursiva

Seja $\{F_n\}$ definida **recursivamente** da seguinte forma:

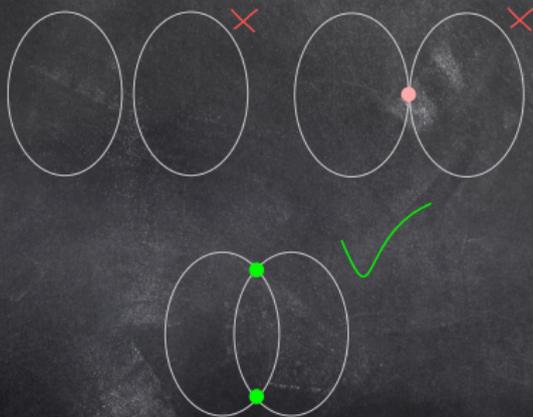
$$\begin{cases} F_0 = 1 \\ F_1 = 1 \\ F_n = F_{n-1} + F_{n-2}, n \geq 2 \end{cases}$$

Luis Felipe
05/09/23

Problema das Ovais

- n ovais desenhadas no plano
- quaisquer duas ovais se interceptam em exatamente 2 pontos
- três ovais não se interceptam em um único ponto

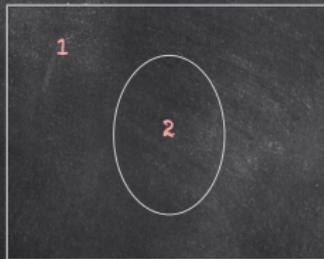
Determine o número de regiões nas quais essas n ovais dividem o plano.



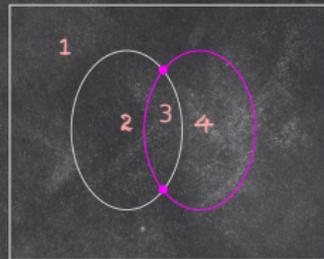
Luis Felipe
05/09/23

Problema das Ovais - Solução

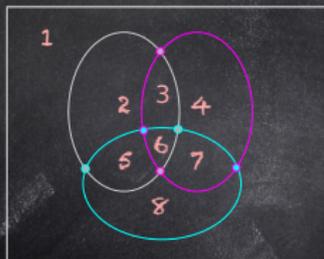
$$a_1 = 2$$



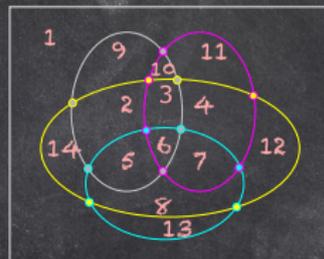
$$a_2 = 4$$



$$a_3 = 8$$



$$a_4 = 14$$



$a_n = ?$

$$a_n = a_{n-1} + 2(n-1); a_1 = 2$$

Luis Felipe
05/09/23

Exemplo

Voltando ao exemplo da Torre de Hanoi... **Aula 1**

Com a estratégia de solução determinada, podemos facilmente escrever a relação de recorrência que soluciona o problema:

$$\begin{cases} T_n = 2T_{n-1} + 1, & n \geq 2 \\ T_1 = 1 \end{cases}$$

Esse problema foi criado em 1883 pelo matemático francês Edouard Lucas. Originalmente o número de discos era 64.

É muito demorado calcular T_{64} utilizando a relação de recorrência que obtivemos.

Não existiria uma maneira direta para obtermos tal resultado??

Luis Felipe
05/09/23

Aplicação da Indução Matemática

Seja T_n a solução do problema das torres de Hanoi para n discos. Mostre que $T_n = 2^n - 1, \forall n \in \mathbb{N}$.

BASE: Pela relação de recorrência: $T_1 = 1$. Além disso, $2^1 - 1 = 1$.

HI: Suponha $T_i = 2^i - 1, \forall i \leq k$.

PASSO: Queremos mostrar que $T_{k+1} = 2^{k+1} - 1$.

Pela Relação de Recorrência, temos que: $T_{k+1} = 2T_k + 1$.

Assim, pela HI, temos que:

$$T_{k+1} = 2T_k + 1 = 2(2^k - 1) + 1 = 2^{1+k} - 2 + 1 = 2^{k+1} - 1.$$

Fórmula fechada

Note que para a relação a relação de recorrência

$$T_n = 2T_{n-1} + 1, T_1 = 1, \text{ temos a fórmula fechada: } T_n = 2^n - 1.$$

Dada uma fórmula de recorrência qualquer, como obter sua **fórmula fechada**?

- Substituições regressivas;
- Dedução e verificação;
- Raízes características;
- Funções geradoras.

Substituições regressivas: útil para resolver problemas do tipo $T_n = cT_{n-1} + f(n)$, onde c é constante, $n \geq 1$ e T_1 é dado.

- Torres de Hanoi pode ser resolvido dessa forma.
- Sequência de Fibonacci não;
- Aplicamos recursivamente a expressão até obter a base. Dessa forma, temos séries aritméticas e geométricas associadas a expressão T_n .

Luis Felipe
05/09/23

Retornando às Torres de Hanoi

Vamos obter a fórmula fechada da relação de recorrência do problema das Torres de Hanoi pelo método das substituições regressivas:

Sabemos que: $T_n = 2T_{n-1} + 1$, $n \geq 2$ e $T_1 = 1$.

$$\begin{aligned} T_n &= 2T_{n-1} + 1 \\ &= 2(2T_{n-2} + 1) + 1 \\ &= 2(2(2T_{n-3} + 1) + 1) + 1 \\ &\vdots \\ &= 2^k T_{n-k} + 2^{k-1} + 2^{k-2} + 2^{k-3} + \dots + 2^1 + 2^0 \end{aligned}$$

Queremos chegar a base T_1 . Queremos saber o valor de k para que $T_{n-k} = T_1$. Ou seja, $n - k = 1$, e assim: $k = n - 1$.

$$T_n = 2^{n-1} T_1 + 2^{(n-1)-1} + 2^{(n-1)-2} + \dots + 2^1 + 2^0$$

Como $T_1 = 1$, então: $T_n = 2^{n-1} + 2^{n-2} + \dots + 2^0 = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i$

$$T_n = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = \frac{1(2^n - 1)}{2 - 1} \text{ (soma de PG finita)}. T_n = 2^n - 1.$$

Luis Felipe
05/09/23

$$T_m = T_1 + 2[(m - (m-1)) + (m - (m-1-1)) + \dots + (m-1)]$$

$$= T_1 + 2[1 + 2 + \dots + (m-1)] \quad , \quad T_1 = 2$$

$$= 2 + 2 \left[\underbrace{1 + 2 + \dots + (m-1)}_{2 + 2 \frac{(m-1)m}{2} = 2 - m(m-1)} \right]$$

Exercício: Determine a fórmula fechada do problema das Ovais.

$$T_m = T_{m-1} + 2(m-1) = T_{m-2} + 2(m-2) + 2(m-1) =$$

$$= T_{m-3} + 2(m-3) + 2(m-2) + 2(m-1)$$

⋮

$$= T_{m-k} + 2(m-k) + 2(m-(k-1)) + \dots + 2(m-1)$$

$$= T_{m-k} + 2 \left[\underbrace{(m-k) + (m-(k-1)) + \dots + (m-1)} \right]$$

$$m-k = 1 \rightarrow \boxed{k = m-1}$$