



Plano de Ensino



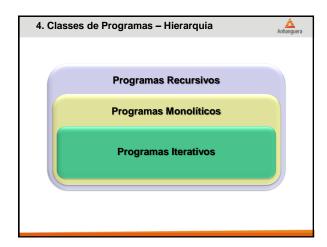
- Apresentação e Revisão
- Introdução à Teoria da Computação.
- Conceitos Básicos de Teoria da Computação.
- Programas.
- Máquinas e Computações.
- Classes de Programas.
- Função Computada e Equivalência.
- Modelos Computacionais.
- Máquinas Universais.
- Tese de Church.
- Máquina de Turing.



Livro-Texto



- Bibliografia Básica:
 - » LEWIS, Harry R.; PAPADIMITRIOU, Christos H. Elementos da Teoria da Computação. 2ª ed. Porto Alegre: Bookman, 2000.
 - » SIPSER, Michael. Introdução à Teoria da Computação. 2ª ed. São Paulo: Cengage Learning, 2011.



4. Classes de Programas – Conversão



 Teorema 1: seja P_I um programa iterativo; então existe um programa monolítico P_M tal que

$$P_M \equiv P_I$$

 Tal obtenção é feita diretamente pelo mapeamento das construções elementares do programa iterativo em sequências de construções equivalentes do programa monolítico.

4. Classes de Programas	- Conversão	Anhanguera
• ✓ ↓	• F ↓ F ↓	
■ F;G ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓	■ enquanto T faça F	
senão faça G	■ até T faça F	

Anhanguera 4. Classes de Programas - Exemplo 1 ■ Considere P_I o programa iterativo a seguir: até a_zero (subtrai_a; adiciona_b) $\,\blacksquare\,$ O mapeamento para um programa monolítico P_M é feito de forma direta: Início 1: se a_zero vá_para 4 senão vá_para 2 2: faça subtrai_a vá_para 3 3: faça adiciona_b vá_para 1 a_zero $f \downarrow$ subtrai_a adiciona_b Fim

4. Classes de Programas – Exemplo 2	<u>Anhanguera</u>
P _{ITER} = (A; B; enquanto T (C); D)	

4. Classes de Programas – Conversão	Anhanguera
■ Teorema 2: seja P _M um programa monolítico; então existe um programa recursivo P _R tal que)
$P_R \equiv P_M$	
 Suponha que L={r₁, r₂,, r_n} é o conjunto de rótulos P_M, r₁ sendo o rótulo inicial e r_n seja o único rótulo fi Então: 	
$P_R \in R_1$ onde R_1 def E_1 , R_2 def E_2 , R_n def \checkmark	
■ E $\forall k, 1 \le k \le n$, E _k é definido como:	
 r_k: faça F vá_para r_i 	
$E_k = F; R_i$	
 r_k: se T então vá_para r_i senão vá_para r_j 	
$E_k = (se T então R_i senão R_j)$	

4. Classes de Programas - Exemplo 3

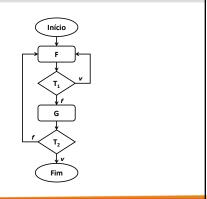


- Considere P_M o programa monolítico abaixo:
 - 1: se a_zero vá_para 4 senão vá_para 2
 - 2: faça subtrai_a vá_para 3
 - 3: faça adiciona_b vá_para 1
- O mapeamento para um programa recursivo P_R, obtido por mapeamento direto é:

 - R é R₁ onde R₁ def (se a_zero R₄ senão R₂)
 - R₂ def (subtrai_a; R₃)
 - R₃ def (adiciona_b; R₁)
 - R₄ def ✓
 - » De forma simplificada, substituindo os termos:
 - R é R₁ onde
 - R₁ def (se a_zero ✓ senão subtrai_a; adiciona_b; R₁)

4. Classes de Programas - Exemplo 4





4. Classes de Programas - Conversão



■ Teorema 3: seja P_I um programa iterativo; então existe um programa recursivo P_R tal que

$$P_R \equiv P_I$$

 Os passos para obtenção desta tradução seguem os teoremas 1 e 2 já apresentados.

