

MATEMÁTICA DISCRETA
 PURO/UFF - 2011.2
 PROF: EDUARDO OLMS
 PRIMEIRA PROVA ("P1")
 3/NOVEMBRO/2011

UM MODO DE DEFINIR LISTAS FORMALMENTE É ESPECIFICANDO O COMPRIMENTO DA LISTA E COMO CALCULAR CADA ELEMENTO DA LISTA. - ENA PARTE DO "COMO CALCULAR" PODEMOS USAR A NOTAÇÃO QUE USAMOS PARA DEFINIÇÃO DE FUNÇÕES - INCLUINDO DEFINIÇÕES POR CASOS. POR EXEMPLO:

$$\text{compr}(a) = 5$$

$$a_i = \begin{cases} 99 & \text{QUANDO } i=1, \\ 10; & \text{NOS OUTROS CASOS.} \end{cases}$$

ESTA DEFINIÇÃO DIZ QUE $a = (99, 20, 30, 40, 50)$.

PODEMOS USAR ESTA MESMA IDÉIA PARA DEFINIR FORMALMENTE OPERAÇÕES CUJOS RESULTADOS SÃO LISTAS. A OPERAÇÃO QUE INVERTE A ORDEM DOS ELEMENTOS DE UMA LISTA, rev , LEVA $(99, 20, 30, 40, 50)$ EM $(50, 40, 30, 20, 99)$ E UMA PRIMEIRA TENTATIVA DE DEFINÍ-LA FORMALMENTE PODERIA SER:

$$\text{compr}(rev_1(a)) = \text{compr}(a)$$

$$(rev_1(a))_i = a_{(\text{compr}(a)-i)}$$

1) TENTE CALCULAR $rev_1(a)$ PARA $a = (99, 20, 30, 40, 50)$ E MOSTRE O QUE ACONTECE DE ERRADO - OU SEJA, PORQUE NÃO TEMOS $rev_1(a) = rev(a)$. 1.0 PTS

2) TENTE CONSERTAR ESTA DEFINIÇÃO FORMAL DA rev . CHAME AS SUAS DEFINIÇÕES DE rev_2, rev_3, \dots , DEFINA FORMALMENTE CADA UMA DELAS E TESTE-AS (ATÉ CHEGAR A UMA QUE VOCÊ ACREDITA QUE FUNCIONE COMO A rev). 1.0 PTS

3) DÊ UMA DEFINIÇÃO FORMAL PARA A OPERAÇÃO DE CONCATENAÇÃO DE LISTAS, "+"; CHAME AS OPERAÇÕES QUE VOCÊ DEFINIR DE $\#_1, \#_2$, ETC E TESTE-AS. QUANDO VOCÊ CHEGAR A ALGUMA QUE VOCÊ ACHER QUE ESTÁ BOA, " $\#_n$ ". 2.0 PTS

USE-A PARA CALCULAR

$$((b \#_n c) \#_n d)_{12}$$

$$E (b \#_n (c \#_n d))_{12},$$

ONDE:

$$\text{compr}(b) = 10,$$

$$b_i = 10^i,$$

$$\text{compr}(c) = 20,$$

$$c_i = 100^i,$$

$$\text{compr}(d) = 40,$$

$$d_i = 1000^i.$$

4) AS CALCULADORAS QUE A GABRIELA ESTÁ IMPLEMENTANDO OPERAM SOBRE PILHAS, QUE SÃO LISTAS NAS QUAIS A GENTE CONSIDERA QUE O PRIMEIRO ELEMENTO ESTÁ "EMBAIXO" E O ÚLTIMO ELEMENTO ESTÁ "NO TOPO". POR EXEMPLO, ALGUNS DOS PASSOS QUE ELA FAZ PRA CALCULAR O VALOR DE $2 \cdot 3 + 4 \cdot 5$ SÃO:

(6, 4)

↓ PÕE O 5 NO TOPO DA PILHA

(6, 4, 5)

↓ MULTIPLICA OS DOIS ELEMENTOS NO TOPO DA PILHA

(6, 20)

↓ SOMA OS DOIS ELEMENTOS NO TOPO DA PILHA

(26)

UMA DAS VERSÕES DA CALCULADORA OPERA SOBRE UMA PILHA DE "ÁRVORES BINÁRIAS" JÁO INVÉS DE SOBRE UMA PILHA DE NÚMEROS. UMA ÁRVORE BINÁRIA, NESTE CASO, É OU UM NÚMERO OU UMA LISTA DA FORMA (string, árvore esq, árvore dir), E PODEMOS USAR UMA NOTAÇÃO MAIS CONVENIENTE PARA ESTAS ÁRVORES:

$$(" * ", (" + ", 6, 7), 8) \equiv \begin{array}{c} \cdot \\ \swarrow \quad \searrow \\ + \quad 8 \\ \swarrow \quad \searrow \\ 6 \quad 7 \end{array}$$

A SEQUÊNCIA DE OPERAÇÕES PARA CALCULAR $2 \cdot 3 + 4 \cdot 5$ É " $2 \ 3 \cdot 4 \ 5 \ +$ ", E NA PRIMEIRA CALCULADORA ESTA SEQUÊNCIA DE OPERAÇÕES FAZ

$$() \mapsto (26),$$

E NA SEGUNDA ELA FAZ

$$() \mapsto \begin{array}{c} \cdot \\ \swarrow \quad \searrow \\ 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5 \end{array}$$

DEFINA FORMALMENTE A AÇÃO DO "+" NA SEGUNDA CALCULADORA, E TESTE A SUA DEFINIÇÃO NESTE CASO:

$$(4, 5 \cdot 6, 7) \mapsto (4, 5 \cdot 6 \cdot 7).$$

CONTINUA...

MATEMÁTICA DISCRETA
 PUC/UFF - 2011.2
 PROF: EDUARDO OCHS
 PRIMEIRA PROVA ("P1")
 3/NOVEMBRO/2011
 (CONTINUAÇÃO...)

VAMOS USAR A DEFINIÇÃO:
 $a \text{ div } b \leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}. ak = b$

CONSIDERE AS SEGUINTE PROVAS
 EM FITCH:

(a)

1	$a \in \mathbb{Z}$	(HIPÓTESE TEMPORÁRIA)
2	$5a = 5a$	(POR 1 E ÁLGEBRA)
3	$\exists k \in \mathbb{Z}. 5k = 5a$	(POR 2 E \exists -INTRO, COM $k=a$)
4	$5 \text{ div } 5a$	(POR 3 E PELA DEF DE DIV)
5	$a \in \mathbb{Z} \rightarrow 5 \text{ div } 5a$	(POR 1-4 E \rightarrow -INTRO)

(b)

1	$0 \text{ div } a$	(HIP. TEMPORÁRIA)
2	$\exists k \in \mathbb{Z}. 0k = a$	(POR 1 E PELA DEF DE DIV)
3	$k \in \mathbb{Z}$	(HIP TEMPORÁRIA)
4	$0k = a$	(HIP TEMPORÁRIA)
5	$0 = a$	(POR 4 E ÁLGEBRA)
6	$a = 0$	(POR 5 E ÁLGEBRA)
7	$a = 0$	(POR 2, 3-6 E \exists -ELIM)
8	$0 \text{ div } a \rightarrow a = 0$	(POR 1-7 E \rightarrow -INTRO)

E A SEGUINTE PROVA EM PORTUGUÊS FORMALIZÁVEL:

(c) DIGAMOS QUE a E b SÃO INTEIROS.
 QUEREMOS MOSTRAR QUE SE $5 \text{ div } a$
 OU $5 \text{ div } b$ ENTÃO $5 \text{ div } ab$.
 VAMOS DIVIDIR A PROVA EM DOIS CASOS.
 SE $5 \text{ div } a$, ENTÃO EXISTE UM
 INTEIRO k TAL QUE $5k = a$.
 DAÍ $5kb = ab$, E COMO b É INTEIRO
 ENTÃO kb É INTEIRO, E $5 \text{ div } ab$.
 NO CASO EM QUE $5 \text{ div } b$ A PROVA
 É ANALOGA - BASTA TROCAR a POR b
 E b POR a .
 PORTANTO QUANDO $a, b \in \mathbb{Z}$ VALE
 $(5 \text{ div } a \vee 5 \text{ div } b) \rightarrow 5 \text{ div } ab$.

AGORA:

(5) TRADUZA A PROVA (c) PARA FITCH.
 AS PROVAS (a) E (b) TÊM VÁRIOS
 EXEMPLOS DE APLICAÇÕES DE REGRAS
 QUE VOCÊ DEVE PRECISAR USAR,
 E VOCÊ PROVAVELMENTE VAI PRECISAR
 DESTA TAMBÉM:

1	$P \vee Q$
2	P
3	...
10	R
11	Q
12	...
20	R
21	R

 (POR 1, 2-10, 11-20 E \vee -ELIM)

A QUESTÃO 5 É BEM DIFÍCIL,
 ENTÃO VOCÊ PROVAVELMENTE VAI
 PREFERIR FAZER ESTAS PRIMEIRO:

(6) DENTRO DA PROVA (c) HÁ
 UMA PROVA DE QUE
 $(a, b \in \mathbb{Z} \wedge 5 \text{ div } a) \rightarrow 5 \text{ div } ab$.
 FORMALIZE-A EM FITCH.

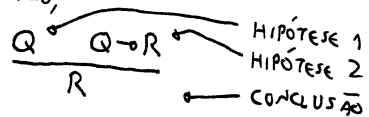
3.0
PTS

(7) TRADUZA ESTA PROVA PARA
 FITCH:

1.0
PTS

$P \wedge Q$	Q	$Q \rightarrow R$
P	R	
PAR		

MAIS PRECISAMENTE,
 FAÇA UMA PROVA EM FITCH DE
 $(P \wedge Q) \wedge (Q \rightarrow R) \rightarrow (P \wedge R)$.
 AS DICAS PARA DEDUZIR $P \wedge R$
 A PARTIR DE $P \wedge Q$ E $Q \rightarrow R$ ESTÃO
 NA ÁRVORE ACIMA, QUE ESTÁ
 NUM OUTRO FORMALISMO, CHAMADO
 "DEDUÇÃO NATURAL", NO QUAL
 ACIMA DE CADA BARRA ESTÃO
 AS HIPÓTESES, ABAIXO ESTÁ A
 CONCLUSÃO, E AS REGRAS NÃO
 ESTÃO SENDO NOMEADAS. POR
 EXEMPLO,



É O MODUS PONENS.

BOA PROVA! ;)

4.0
PTS

TIPOS IMPLÍCITOS

CONVENÇÃO: AS LETRAS a, b, c, k, x, y
 VÃO SEMPRE DENOTAR REAIS POSITIVOS
 ($a, b, \dots \in \mathbb{R}^+ = (0, +\infty)$), E f, g, h
 VÃO SER FUNÇÕES DE \mathbb{R}^+ EM \mathbb{R}^+ .

FUNÇÕES DE \mathbb{R}^+ EM \mathbb{R}^+

EXPRESSIONES ENTRE COLCHETES COMO
 $[5], [x], [2x^3+4]$ VÃO DENOTAR
 FUNÇÕES:

$[5]: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto 5$

$[x]: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto x$

$[2x^3+4]: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto 2x^3+4$

ALÉM DISTO, SE $a \in \mathbb{R}^+, f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+, g: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$,
 ENTÃO $af, fg, f+g$ E $f \circ g$ VÃO SER
 ESTAS FUNÇÕES:

$af: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto a \cdot f(x)$

$fg: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto f(x) \cdot g(x)$

$f+g: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto f(x) + g(x)$

$f \circ g: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$
 $x \mapsto f(g(x))$

AS REGRAS DE REDUÇÃO SÃO ESTAS:

$(af)(x) \rightsquigarrow a \cdot f(x)$

$(fg)(x) \rightsquigarrow f(x) \cdot g(x)$

$(f+g)(x) \rightsquigarrow f(x) + g(x)$

$(f \circ g)(x) \rightsquigarrow f(g(x))$

E VAMOS DEFINIR AS SEGUINTE RELAÇÕES
 ENTRE FUNÇÕES DE \mathbb{R}^+ EM \mathbb{R}^+ :

$f \leq g \Leftrightarrow \forall x. f(x) \leq g(x)$

$f \leq_a g \Leftrightarrow \forall x. a \cdot x \rightarrow f(x) \leq g(x)$

$f \leq_b g \Leftrightarrow \exists a. \forall x. a \cdot x \rightarrow f(x) \leq g(x)$

$f \leq_{\exists k} g \Leftrightarrow \exists a, k. \forall x. a \cdot x \rightarrow f(x) \leq k \cdot g(x)$

OBS: JÁ ESTAMOS USANDO A CONVENÇÃO DOS
 TIPOS IMPLÍCITOS PARA ABREVIAR - POR
 EXEMPLO, " $\exists a, k. \forall x$ " QUER DIZER

" $\exists a \in \mathbb{R}^+. \exists k \in \mathbb{R}^+. \forall x \in \mathbb{R}^+$ ".

OBS 2: A NOTAÇÃO USUAL PARA " $f \leq_{\exists k} g$ " É

" $f = O(g)$ ", MAS NO CONTEXTO DESTA PROVA

A NOTAÇÃO " $f \leq_{\exists k} g$ " VAI SER UM POUCO MAIS

CLARA - E ELA NOS PERMITE ESCREVER

" $f \leq_{\exists k} g \leq_{\exists k} h$ " AO INVÉS DE " $f = O(g)$ E $g = O(h)$ ".

AS REGRAS PARA O "V"

NESTE EXEMPLO - UMA PROVA DE QUE
 A RELAÇÃO " \leq " ENTRE FUNÇÕES DE \mathbb{R}^+ EM \mathbb{R}^+
 É TRANSITIVA - AS DUAS REGRAS PARA O "V"
 APARECEM:

1	$f \leq g \wedge g \leq h$	(HIP. TEMP.)
2	$f \leq g$	(POR 1 E SIMP ₁)
3	$g \leq h$	(POR 1 E SIMP ₂)
4	$\forall x \in \mathbb{R}^+. f(x) \leq g(x)$	(POR 2 E PELA DEF DE \leq)
5	$\forall x \in \mathbb{R}^+. g(x) \leq h(x)$	(POR 3 E PELA DEF DE \leq)
6	$a \in \mathbb{R}^+$	(HIP. TEMP.)
7	$f(a) \leq g(a)$	(POR 4, 6 E V-ELIM)
8	$g(a) \leq h(a)$	(POR 5, 6 E V-ELIM)
9	$f(a) \leq h(a)$	(POR 7, 8 E A TRANSITIVIDADE DO " \leq " EM \mathbb{R})
10	$\forall x \in \mathbb{R}^+. f(x) \leq h(x)$	(POR 6-9 E V-INTRO)
11	$f \leq h$	(POR 10 E PELA DEF DE \leq)
12	$f \leq g \wedge g \leq h \rightarrow f \leq h$	(POR 1-11 E \rightarrow -INTRO)

NOTE QUE O "V-INTRO", NA LINHA 10, É BEM
 PARECIDO COM UM " \rightarrow -INTRO", MAS AO INVÉS DE
 CONCLUIRMOS " $a \in \mathbb{R}^+ \rightarrow f(a) \leq g(a)$ "
 CONCLUIRMOS " $\forall x \in \mathbb{R}^+. f(x) \leq g(x)$ ". ISTO SÓ É
 PERMITIDO QUANDO NÃO HÁ HIPÓTESES EXTRAS
 SOBRE O a .

① CONSIDERE AS FUNÇÕES $[1], [x], [1+\frac{x}{2}], [2+x]$ DE \mathbb{R}^+ EM \mathbb{R}^+ . TRACE OS GRÁFICOS DE TODAS ELAS E DIGA SE CADA UMA DAS AFIRMAÇÕES ABAIXO É VERDADE. JUSTIFIQUE AS SUAS RESPOSTAS (EM PORTUGUÊS).

1,5 PONTOS

a) $[1] \leq [x]$

b) $[x] \leq [1+\frac{x}{2}]$

c) $[1+\frac{x}{2}] \leq [2+x]$

d) $[1] \leq [x]$

e) $[x] \leq [1+\frac{x}{2}]$

e') $[1+\frac{x}{2}] \leq [x]$

f) $[x] \leq [1+\frac{x}{2}]$

f') $[1+\frac{x}{2}] \leq [x]$

g) $[x] \leq [2+x]$

h) $[x] \leq [1+\frac{x}{2}]$

h') $[1+\frac{x}{2}] \leq [x]$

i) $[x] \leq [1+\frac{x}{2}]$

i') $[1+\frac{x}{2}] \leq [x]$

OBS: OS ÚLTIMOS ITENS SÃO BEM MAIS IMPORTANTES QUE OS PRIMEIROS - MAS VOCE VAI TER QUE ENTENDER BEM OS PRIMEIROS PRA CONSEGUIR FAZER OS ÚLTIMOS.

② PROVE FORMALMENTE QUE $f \leq_a g \wedge g \leq_a h \rightarrow f \leq_a h$.

1,5 PONTOS

A GENERALIZAÇÃO ("TEOREMA 2") É: SE $a \in \mathbb{R}^+, f \leq_a g \wedge g \leq_a h \rightarrow f \leq_a h$.

③ PROVE FORMALMENTE QUE SE $a \in \mathbb{R}^+$ ENTÃO $f \leq_a g \rightarrow f \leq_{a+3} g$.

2,5 PONTOS

A GENERALIZAÇÃO ("TEOREMA 3") É: SE $a, b \in \mathbb{R}^+$ E $a \leq b, f \leq_a g \rightarrow f \leq_b g$.

CONTINUA

MATEMÁTICA DISCRETA
 PURO/UFF - 2011.2
 PROF: EDUARDO OCHS
 SEGUNDA PROVA ("P2")
 7/DEZEMBRO/2011

[CONTINUAÇÃO]

④ PROVE, EM "PORTUGUÊS FORMALIZÁVEL", 1,0 PONTOS
 QUE SE $a, b, c \in \mathbb{R}^+$, $a \leq c$ E $b \leq c$,
 ENTÃO $f \leq_a g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_c h$.

⑤ PROVE, EM PORTUGUÊS FORMALIZÁVEL, 1,0 PONTOS
 QUE $f \leq_a g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_{a \wedge b} h$.

⑥ PROVE, EM PORTUGUÊS FORMALIZÁVEL, 1,0 PONTOS
 QUE SE $a', b' \in \mathbb{R}^+$ ENTÃO
 $f \leq_a g \wedge g \leq_{b'} h \rightarrow f \leq_{a'b'} h$.

⑦ PROVE, EM PORTUGUÊS FORMALIZÁVEL, 1,0 PONTOS
 QUE $f \leq_a g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_{a \vee b} h$.

⑧ AS FIGURAS QUE USAMOS EM SALA PRA ENTENDER O MERGESORT FORMAM UMA SEQÜÊNCIA: 3,0 PONTOS

$F_0 = \square,$

$F_1 = \begin{array}{|c|c|} \hline \square & \square \\ \hline \end{array},$

$F_2 = \begin{array}{|c|c|c|} \hline \square & \square & \square \\ \hline \end{array}, \dots$

ELAS PODEM SER DESENHADAS COM SEGMENTOS HORIZONTAIS E VERTICAIS SEM NUNCA ATRAVESSARMOS SEGMENTOS QUE JÁ FORAM DESENHADOS. ISTO FICA MAIS CLARO SE DESENHAMOS CADA UMA DESTAS FIGURAS USANDO UM "□" E VÁRIOS "┆" S:

$F_0 = \square$

$F_1 = \begin{array}{|c|c|} \hline \square & \square \\ \hline \end{array}$

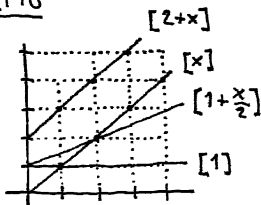
$F_2 = \begin{array}{|c|c|c|} \hline \square & \square & \square \\ \hline \end{array}$

SEJA N_0, N_1, N_2, \dots A SEQÜÊNCIA QUE DIZ QUANTOS SEGMENTOS SÃO NECESSÁRIOS PARA DESENHAR F_0, F_1, F_2, \dots COM "□" S E "┆" S; $N_0 = 4, N_1 = 6, N_2 = 10$.

- EXPLIQUE COMO CALCULAR CADA N_{k+1} A PARTIR DE N_0, \dots, N_k .
- CALCULE N_8 .
- DÊ UMA DEFINIÇÃO FORMAL, INDUTIVA, PARA A SEQÜÊNCIA N_0, N_1, N_2, \dots .

GABARITO

1



Daí:

- a) $[1] \leq [x]$ é FALSO, PORQUE $[1](\frac{1}{2}) > [x](\frac{1}{2})$;
- b) $[x] \leq [1 + \frac{x}{2}]$ é FALSO, PORQUE $[x](1) \leq [1 + \frac{x}{2}](1)$;
- c) $[1 + \frac{x}{2}] \leq [2+x]$ é VERDADEIRO;
- d) $[1] \leq [x]$ é VERDADEIRO, PORQUE A PARTE " $\exists x \rightarrow$ " DA DEFINIÇÃO FAZ COM QUE SÓ PRECISEMOS CONSIDERAR OS VALORES DE x DO 3 EM DIANTE;
- e) $[x] \leq [1 + \frac{x}{2}]$ é FALSO (CONTRA-EXEMPLO: $x=4$),
- e') $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é FALSO (CONTRA-EXEMPLO: $x=1.5$),
- f) $[x] \leq [1 + \frac{x}{2}]$ é FALSO (CONTRA-EXEMPLO: $x=4$),
- f') $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é VERDADEIRO,
- g) $[x] \leq [2+x]$ é VERDADEIRO,
- h) $[x] \leq [1 + \frac{x}{2}]$ é FALSO,
- h') $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é VERDADEIRO PORQUE $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é VERDADEIRO,
- i) $[x] \leq [1 + \frac{x}{2}]$ é VERDADEIRO PORQUE $[x] \leq 2[1 + \frac{x}{2}]$ é VERDADEIRO,
- i') $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é VERDADEIRO PORQUE $[1 + \frac{x}{2}] \leq [x]$ é VERDADEIRO.

2

- 1 $f \leq_a g \wedge g \leq_b h$ (HIP. TEMP.)
- 2 $f \leq_a g$ (POR 1 E SIMP₁)
- 3 $g \leq_b h$ (POR 1 E SIMP₂)
- 4 $\forall x \in \mathbb{R}^+, 4 \leq x \rightarrow f(x) \leq g(x)$ (POR 2 E PELA DEF DE \leq_a)
- 5 $\forall x \in \mathbb{R}^+, 4 \leq x \rightarrow g(x) \leq h(x)$ (POR 3 E PELA DEF DE \leq_b)
- 6 $a \in \mathbb{R}^+$ (HIP. TEMP.)
- 7 $4 \leq a \rightarrow f(a) \leq g(a)$ (POR 4, 6 E V-ELIM)
- 8 $4 \leq a \rightarrow g(a) \leq h(a)$ (POR 5, 6 E V-ELIM)
- 9 $4 \leq a$ (HIP. TEMP.)
- 10 $f(a) \leq g(a)$ (POR 9, 7 E MP)
- 11 $g(a) \leq h(a)$ (POR 9, 8 E MP)
- 12 $f(a) \leq h(a)$ (POR 10, 11 E A TRANSITIVIDADE DO " \leq " EM \mathbb{R})
- 13 $4 \leq a \rightarrow f(a) \leq h(a)$ (POR 9-12 E \rightarrow -INTRO)
- 14 $\forall x \in \mathbb{R}^+, 4 \leq x \rightarrow f(x) \leq h(x)$ (POR 6-13 E V-INTRO)
- 15 $f \leq_b h$ (POR 14 E PELA DEF DE \leq_b)
- 16 $f \leq_a g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_b h$ (POR 1-15 E \rightarrow -INTRO)

3

- 1 $f \leq_a g$ (HIP. TEMP.)
- 2 $\forall x \in \mathbb{R}^+, a \leq x \rightarrow f(x) \leq g(x)$ (POR 1 E PELA DEF DE \leq_a)
- 3 $b \in \mathbb{R}^+$ (HIP. TEMP.)
- 4 $a \leq b \rightarrow f(b) \leq g(b)$ (POR 3, 2 E V-ELIM)
- 5 $a \leq a+3$ (POR ÁLGEBRA)
- 6 $a+3 \leq b$ (HIP. TEMP.)
- 7 $a \leq b$ (POR 5, 6 E A TRANSITIVIDADE DO " \leq " EM \mathbb{R})
- 8 $f(b) \leq g(b)$ (POR 7, 4 E MP)
- 9 $a+3 \leq b \rightarrow f(b) \leq g(b)$ (POR 6-8 E \rightarrow -INTRO)
- 10 $\forall x \in \mathbb{R}^+, a+3 \leq x \rightarrow f(x) \leq g(x)$ (POR 3-9 E V-INTRO)
- 11 $f \leq_{a+3} g$ (POR 10 E PELA DEF DE \leq_a)
- 12 $f \leq_a g \rightarrow f \leq_{a+3} g$ (POR 1-11 E \rightarrow -INTRO)

4

SUPONHA QUE $f \leq_a g$. Como $a \leq c$, TEMOS $f \leq_c g$ (PELO TEOREMA 3); SUPONHA TAMBÉM QUE $g \leq_b h$. Como $b \leq c$, SABEMOS QUE $g \leq_c h$. E O TEOREMA 2 NOS DIZ QUE $f \leq_c g \wedge g \leq_c h \rightarrow f \leq_c h$; ENTÃO $f \leq_c h$ É VERDADE. OU SEJA, $f \leq_a g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_c h$.

5

SE $f \leq_a g \wedge g \leq_b h$ ENTÃO EXISTEM $a, b \in \mathbb{R}^+$ TAIS QUE $f \leq_a g \wedge g \leq_b h$. SEJA c UM REAL POSITIVO QUALQUER QUE SEJA MAIOR QUE a E b (POR EXEMPLO, $c = \max(a, b)$); ENTÃO PELO QUE DEMONSTRAMOS NA QUESTÃO ANTERIOR, $f \leq_c h$.

6

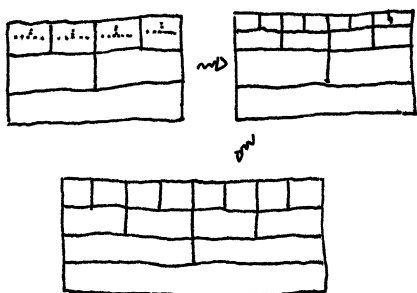
Como $a' > 0$, $g \leq_b h \leftrightarrow a'g \leq a'b'h$; E PELO TEOREMA DA QUESTÃO ANTERIOR, $f \leq_a a'g \wedge a'g \leq a'b'h \rightarrow f \leq_a a'b'h$, PORTANTO $f \leq_a a'g \wedge g \leq_b h \rightarrow f \leq_a a'b'h$.

CONTINUA

GABARITO (CONT.)

7) $f \leq g \wedge g \leq h$ É VERDADE SE E SÓ SE EXISTIREM REAIS POSITIVOS a' E b' TAIS QUE $f \leq a'g \wedge g \leq b'h$; E USANDO O TEOREMA DA QUESTÃO ANTERIOR PODEMOS CONCLUIR ISTO QUE $f \leq a'b'h$. Como $a'b'$ É UM REAL POSITIVO, $f \leq a'b'h$ IMPLICA EM $f \leq h$; PORTANTO $f \leq g \wedge g \leq h \rightarrow f \leq h$.

8) PODEMOS OBTER CADA F_{k+1} A PARTIR DA FIGURA ANTERIOR, F_k , ACRESCENTANDO À FIGURA F_k UM "L" EM CADA UM DOS QUADRADOS DA LINHA DE CIMA DO F_k E MUDANDO AS PROPORÇÕES UM POUQUINHO. POR EXEMPLO:



a) CADA FIGURA F_k TEM 2^k QUADRADOS NA SUA LINHA DE CIMA, E AS MUDANÇAS DE PROPORÇÃO NÃO ALTERAM O NÚMERO DE "□" S E "L" S. ENTÃO:

$$F_0 = 1 \square + 0 \perp$$

$$F_1 = F_0 + 2^0 \perp = 1 \square + 1 \perp$$

$$F_2 = F_1 + 2^1 \perp = 1 \square + 3 \perp$$

⋮

$$F_{k+1} = F_k + 2^k \perp.$$

Como "□" TEM QUATRO SEGMENTOS E "L" TEM DOIS, TEMOS:

$$N_0 = 4,$$

$$N_{k+1} = N_k + 2^k \cdot 2 = N_k + 2^{k+1}.$$

86) $N_0 = 4,$
 $N_1 = N_0 + 2^1 = 6,$
 $N_2 = N_1 + 2^2 = 10,$
 $N_3 = N_2 + 2^3 = 18,$
 $N_4 = N_3 + 2^4 = 34,$
 $N_5 = N_4 + 2^5 = 66,$
 $N_6 = N_5 + 2^6 = 130,$
 $N_7 = N_6 + 2^7 = 258,$
 $N_8 = N_7 + 2^8 = 514.$

c) $N_k = \begin{cases} 4 & \text{QUANDO } k=0, \\ N_{k-1} + 2^k & \text{QUANDO } k > 0. \end{cases}$

MATEMÁTICA DISCRETA
 PURO/UFF - 2011.2
 PROF: EDUARDO OHS
 PROVA DE REPOSIÇÃO ("VR")
 14/DEZEMBRO/2011

NA P2 APARECERAM AS SEGUINTEs
 DEFINIÇÕES (COM TIPOS IMPLÍCITOS -
 $a, k \in \mathbb{R}^+$, $f, g, h: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$):

$$f \leq g \leftrightarrow f(x) \leq g(x)$$

$$f \underset{a}{\leq} g \leftrightarrow \forall x. a \leq x \rightarrow f(x) \leq g(x)$$

$$f \underset{3}{\leq} g \leftrightarrow \exists a. \forall x. a \leq x \rightarrow f(x) \leq g(x)$$

$$f \underset{33}{\leq} g \leftrightarrow \exists a, k. \forall x. a \leq x \rightarrow f(x) \leq k g(x)$$

E " $f \underset{33}{\leq} g$ " É UMA OUTRA NOTAÇÃO PARA
 " $f = O(g)$ ".

TEOREMAS: $\forall f, g, h: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+, \forall k \in \mathbb{R}^+$

- A) $f \leq g \rightarrow f \underset{3}{\leq} g$,
- B) $f \underset{3}{\leq} g \rightarrow f \underset{33}{\leq} g$,
- C) $f \leq g \wedge g \leq h \rightarrow f \leq h$,
- D) $f \underset{3}{\leq} g \wedge g \underset{3}{\leq} h \rightarrow f \underset{3}{\leq} h$,
- E) $f \underset{33}{\leq} g \wedge g \underset{33}{\leq} h \rightarrow f \underset{33}{\leq} h$,
- F) $[1] \underset{3}{\leq} f \rightarrow g \underset{3}{\leq} f g$
- G) $f \underset{33}{\leq} h \wedge g \underset{33}{\leq} h \rightarrow (f+g) \underset{33}{\leq} h$.
- H) $[1] \underset{3}{\leq} [x]$
- I) $[1] \underset{33}{\leq} [k]$
- J) $[k] \underset{33}{\leq} [1]$

USANDO ESTES TEOREMAS PROVE, EM
 FITCH, QUE:

- ① $[x] \underset{33}{\leq} [x^2]$ ← 1,0 PONTOS
- ② $[x^2] \underset{33}{\leq} [x^3]$ ← 2,0 PONTOS
- ③ $[20x^2] \underset{33}{\leq} [99x^3]$ ← 2,0 PONTOS
- ④ $[20x^2 + 99x^3] \underset{33}{\leq} [x^4]$ ← 2,0 PONTOS

⑤ SEJA $(a_1, a_2, a_3, a_4, a_5, a_6, a_7, a_8, a_9, \dots)$ A
 SEQUÊNCIA: $(1, 2, 2, 4, 4, 4, 4, 8, 8, \dots)$. ← 3,0 PONTOS
 DÊ UMA DEFINIÇÃO FORMAL, INDUTIVA
 (ELA VAI INCLUIR UMA DEFINIÇÃO POR CASOS
 E NÃO VAI TER RETICÊNCIAS PARA (a_1, a_2, a_3, \dots)).

⑥ SEJA:
 $B_n = \begin{cases} 1 & \text{QUANDO } n=0, \\ B_{n-1} + 2^{n-1} & \text{QUANDO } n>0. \end{cases}$ ← 3,0 PONTOS
 PROVE (POR INDUÇÃO) QUE $\forall n \in \mathbb{N}. B_n = 2^n$.

MATEMÁTICA DISCRETA

PURO/UFF - 2011.2

PROF: EDUARDO OCHS

PROVA DE REPOSIÇÃO ("VR")

14/DEZEMBRO/2011

LEMA K:

- 1 $x \in \mathbb{R}^+$ (HIP. TEMP.)
- 2 $f(x) \leq f(x)$ (ÁLGEBRA)
- 3 $\forall x \in \mathbb{R}^+. f(x) \leq f(x)$ (POR 1-2 E \forall -INTRO)
- 4 $f \leq f$ (POR 3 E PELA DEF DE \leq)

LEMA L:

- 1 $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ (HIP. TEMP.)
- 2 $f \leq f$ (PELO LEMA K)
- 3 $\forall f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+. f \leq f$ (POR 1-2 E \forall -INTRO)

- ① 1 $[1] \leq [x]$ (PELO TEOREMA H)
- 2 $[x] \leq [x][x]$ (POR 1 E PELO TEO. F, com $f=[x]$ e $g=[x]$)
- 3 $[x] \leq [x^2]$ (POR 2 E ÁLGEBRA - $[x][x]=[x^2]$)
- 4 $[x] \leq [x^2]$ (POR 3 E TEO. B, com $f=[x]$ e $g=[x^2]$)

- ② 1 $[1] \leq [x]$
- 2 $[x^2] \leq [x][x^2]$
- 3 $[x^2] \leq [x^3]$
- 4 $[x^2] \leq [x^3]$

LEMA M:

- 1 $a, b \in \mathbb{R}^+ \wedge f \leq g$
- 2 $a, b \in \mathbb{R}^+$
- 3 $f \leq g$
- 4 $\exists k \in \mathbb{R}^+. f \leq kg$
- 5 $\exists k \in \mathbb{R}^+. af \leq ak g$
- 6 $\exists k \in \mathbb{R}^+. af \leq \frac{ak}{b} \cdot bg$
- 7 $\exists k' \in \mathbb{R}^+. af \leq k' bg$
- 8 $af \leq bg$
- 9 $a, b \in \mathbb{R}^+ \wedge f \leq g \rightarrow af \leq bg$

MATEMÁTICA DISCRETA

PURO/UFF - 2011.2

PROF: EDUARDO OCHS

PROVA SUPLEMENTAR ("VS")

15/DEZEMBRO/2011

① PROVE QUE SE $1 \leq f$
ENTÃO $f \leq f^2$.

1,0
PONTOS

② EXPLIQUE PORQUE
VOCÊ NÃO PODE DEDUZIR
QUE $f \leq f^2$ É VERDADE
QUANDO $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ É UMA
FUNÇÃO QUALQUER.

2,0
PONTOS

③ PROVE QUE SE $a, b \in \mathbb{R}^+$
E $f \leq g$ ENTÃO $af \leq bg$.

3,0
PONTOS

④ PROVE QUE $[20x^2 + 30x] \leq [x^2]$.

3,0
PONTOS

⑤ DÊ UMA DEFINIÇÃO FORMAL,
INDUTIVA, PARA A SEQUÊNCIA

$(c_1, c_2, c_3, c_4, c_5, c_6, c_7, c_8, c_9, \dots)$

$= (0, 1, 1, 2, 2, 2, 2, 4, 4, \dots)$

3,0
PONTOS