

3ª Lista de Exercícios

a) Traduza o script abaixo para o λ -cálculo enriquecido com constantes e operações aritméticas +, -, * sendo pós-fixas usando rótulos.

apply f x = (f x) apply f x = (f x)

 $suc n = n+1 \qquad \qquad suc n = n1+$

pred n = n-1 pred n = n1-

fid n = if $n \le 3$ then 1 else (fid (n-1)+fid(n-2))

fid $n = if (n3 \le) then 1 else ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)$





Recursividade usando Rótulos no λ-Cálculo

Num PF temos várias definições de funções (*script*) e uma expressão para avaliar.

$$def x_1 = \Theta_1$$

 $def x_2 = \Theta_2$

. . . .

$$def x_n = \Theta_n in \delta$$

pode ser representado no λ-Cálculo por:

$$(...((\lambda x_1. \lambda x_2....\lambda x_n \delta) \Theta_1 \Theta_2)...) \Theta_n$$





3ª Lista de Exercícios

a) Traduza o script abaixo para o λ -cálculo enriquecido com constantes e operações aritméticas +, -, * sendo pós-fixas usando rótulos.

apply
$$f x = (f x)$$
 apply $f x = (f x)$ apply $\rightarrow \lambda f. \lambda x. (f x)$

suc n = n+1 suc n = n1+ suc
$$\rightarrow \lambda n.n1+$$

pred n = n-1 pred n = n1- pred
$$\rightarrow \lambda n.n1$$
-

fid n = if $n \le 3$ then 1 else (fid (n-1)+fid(n-2))

fid
$$n = if (n3 \le) then 1 else ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)$$

fid $\rightarrow \lambda n.(n3 \le) 1$ ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambdaapply.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambdaapply.\lambdasuc.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambdaapply.\lambdasuc.\lambdapred.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.
```



Rafael Dueire Lins Centro de Informática



```
apply \rightarrow \lambda f. \lambda x. (f x)

suc \rightarrow \lambda n. n1+

pred \rightarrow \lambda n. n1-

fid \rightarrow \lambda n. (n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply. \lambda suc. \lambda pred. \lambda fid. apply fid (suc 3))

rótulos Expressão a ser avaliada
```



```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))(\lambda f.\lambda x.(f x))
```



Corpo de suc



```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((<math>\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+)
```



```
\begin{array}{l} \text{apply} \rightarrow \lambda f. \lambda x. (f \, x) \\ \text{suc} \longrightarrow \lambda n. n1 + \\ \text{pred} \longrightarrow \lambda n. n1 - \\ \text{fid} \longrightarrow \lambda n. (n3 \leq) \ 1 \ ((\text{fid} \ (n1 - )) \ (\text{fid} \ (n2 - )) \ +) \\ (\lambda \text{apply}. \lambda \text{suc}. \lambda \text{pred}. \lambda \text{fid. apply fid (suc 3))} ((\lambda f. \lambda x. (f \, x)) \ (\lambda n. n1 + ) \\ (\lambda n. n1 - ) \\ \\ \end{array}
```

b) Avalie passo-a-passo a expressão apply fid (suc 3)

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((<math>\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+)

(\lambda n.n1-) (\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```



Corpo de fid

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow \lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))(\lambda f.\lambda x.(f x))

(\lambda n.n1+)(\lambda n.n1-)(\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```





b) Avalie passo-a-passo a expressão apply fid (suc 3)

 $(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+) (\lambda n.n1-) (\lambda n.(n3≤) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))$





```
(λapply.λsuc.λpred.λfid. apply fid (suc 3))((λf.λx.(f x)) (λn.n1+) (λn.n1-) (λn.(n3≤) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) 
 β \rightarrow (λsuc.λpred.λfid.(λf.λx.(f x)) fid (suc 3 ))(λn.n1+) (λn.n1-) (λn.(n3≤) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```





```
(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+) (\lambda n.n1-) (\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) 
 <math>\beta \rightarrow (\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f x)) fid (suc 3 ))(\lambda n.n1+) (\lambda n.n1-) (\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) 
 <math>\beta \rightarrow (\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f x)) fid ((\lambda n.n1+) 3)) (\lambda n.n1-) (\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```





```
 \begin{array}{l} (\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.\ apply\ fid\ (suc\ 3))((\lambda f.\lambda x.(f\ x)) \\ (\lambda n.n1+)\ (\lambda n.n1-)\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow \ (\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ (suc\ 3\ ))(\lambda n.n1+)\ (\lambda n.n1-) \\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow \ (\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ ((\lambda n.n1+)\ 3))\ (\lambda n.n1-)\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow \ (\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ ((\lambda n.n1+)\ 3))\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \end{array}
```

```
(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.\ apply\ fid\ (suc\ 3))((\lambda f.\lambda x.(f\ x)) \\ (\lambda n.n1+)\ (\lambda n.n1-)\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow (\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ (suc\ 3\ ))(\lambda n.n1+)\ (\lambda n.n1-) \\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow \ (\lambda pred.\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ ((\lambda n.n1+)\ 3))\ (\lambda n.n1-)\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ \beta \rightarrow \ (\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f\ x))\ fid\ ((\lambda n.n1+)\ 3))\ (\lambda n.(n3\leq)\ 1\ ((fid\ (n1-))\ (fid(n2-))\ +)) \\ Rafael\ Dueire\ Lins\ centro\ order formatica
```

$$\beta$$
 → (($\lambda f.\lambda x.(f x)$) (($\lambda n.(n3 \le) 1$ ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) (($\lambda n.n1+$) 3))





b) Avalie passo-a-passo a expressão apply fid (suc 3)

```
\beta → ((\lambda f.\lambda x.(f x)) ((\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) ((\lambda n.n1+) 3))
```

β → (λx. ((λn.(n3≤) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))) ((λn.n1+) 3))









```
\beta \rightarrow ((\lambda f.\lambda x.(f x)) ((\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) ((\lambda n.n1+) 3))
\beta \rightarrow (\lambda x. ((\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) ) ((\lambda n.n1+) 3))
\beta \rightarrow (\lambda x. ((\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) ) (31+) + (\lambda x. ((\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)) x) 4))
```





```
\beta \to ((\lambda f. \lambda x. (f x)) ((\lambda n. (n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid (n2-)) +)) \\ ((\lambda n. n1+) 3))
\beta \to (\lambda x. ((\lambda n. (n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid (n2-)) +)) ) ((\lambda n. n1+) 3))
\beta \to (\lambda x. ((\lambda n. (n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid (n2-)) +)) ) (31+)
+ \to (\lambda x. ((\lambda n. (n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid (n2-)) +)) x) 4
```









$$\beta \rightarrow (\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 4$$





b) Avalie passo-a-passo a expressão apply fid (suc 3)

```
\beta \to (\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 4
```

$$\beta \to (43 \le) 1 ((fid (41-)) (fid (42-)) +)$$

$$\leq \rightarrow$$
 (fid (41-)) (fid(42-)) +

$$- \rightarrow$$
 (fid 3) (fid 2-) +

O rótulo de fid atinge a posição mais externa e à esquerda do Código, logo a definição de fid é chamada.





```
fid \rightarrow ((\lambdan.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 3) (fid2) +
fid \rightarrow ((\lambdan.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 3) (fid2) +
fid \rightarrow ((33\leq) 1 ((fid (31-)) (fid(32-)) +)) (fid2) +
\leq \rightarrow 1 (fid2) +
```

Novamente, o rótulo de fid atinge a posição mais externa e à esquerda do Código, logo a definição de fid é chamada.

```
fid \rightarrow 1 ((\lambdan.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 2) +
```





```
fid \rightarrow 1 ((\lambdan.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) 2) + \beta \rightarrow 1 ( (23\leq) 1 ((fid (21-)) (fid(22-)) +) + \leq \rightarrow 11 + + \rightarrow 2

Forma normal!
```





3ª Lista de Exercícios

c) Traduza o script abaixo para o λ-cálculo enriquecido com constantes e operações aritméticas +, -, * sendo pós-fixas usando o operador de ponto-fixo.

```
apply f x = (f x) apply f x = (f x)

suc n = n+1 suc n = n1+

pred n = n-1 pred n = n1-

fid n = if n \le 3 then 1 else (fid (n-1)+fid(n-2))

fid n = if (n3 \le) then 1 else ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)
```





3ª Lista de Exercícios

a) Traduza o script abaixo para o λ -cálculo enriquecido com constantes e operações aritméticas +, -, * sendo pós-fixas usando o operador de ponto-fixo.

```
apply f x = (f x) apply f x = (f x) apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x) suc n = n+1 suc n = n1+ suc \rightarrow \lambda n.n1+ pred n = n-1 pred n = n1- pred \rightarrow \lambda n.n1- fid n = if n≤3 then 1 else (fid (n-1)+fid(n-2)) fid n = if (n3≤) then 1 else ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +) fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3≤) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid.
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))

rótulos Expressão a ser avaliada
```





```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))(\lambda f.\lambda x.(f x))

Corpo de apply
```





d) Avalie apply fid (suc 3) usando o o operador de Ponto-fixo

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+))
```



Corpo de suc

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+)

(\lambda n.n1-)
```

```
apply \rightarrow \lambda f.\lambda x.(f x)

suc \rightarrow \lambda n.n1+

pred \rightarrow \lambda n.n1-

fid \rightarrow Y (\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))

(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))((<math>\lambda f.\lambda x.(f x)) (\lambda n.n1+)

(\lambda n.n1-) (Y (\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)))
```

```
(\lambda apply.\lambda suc.\lambda pred.\lambda fid. apply fid (suc 3))(\lambda f.\lambda x.(f x))
(\lambda n.n1+)(\lambda n.n1-)(Y(\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)))
\sim \beta \rightarrow (\lambda fid.(\lambda f.\lambda x.(f x)) fid ((\lambda n.n1+) 3)) (Y(\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +)))
\beta \rightarrow ((\lambda f.\lambda x.(f x)) (Y(\lambda fid.\lambda n.(n3\leq) 1 ((fid (n1-)) (fid(n2-)) +))) ((\lambda n.n1+) 3))
```





```
\beta \to (\lambda f. \lambda x. (f \, x)) \, (Y(\lambda fid. \lambda n. (n3 \leq) \, 1 \, ((fid \, (n1 -)) \, (fid (n2 -)) \, +))) \\ ((\lambda n. n1 +) \, 3))
\sim \beta \to (\lambda f. \lambda x. (f \, x)) \, (Y(\lambda fid. \lambda n. (n3 \leq) \, 1 \, ((fid \, (n1 -)) \, (fid (n2 -)) \, +))) \, 4
\sim \beta \to (Y(\lambda fid. \lambda n. (n3 \leq) \, 1 \, ((fid \, (n1 -)) \, (fid (n2 -)) \, +))) \, 4
Y \to (\lambda fid. \lambda n. (n3 \leq) \, 1 \, ((fid \, (n1 -)) \, (fid (n2 -)) \, +))) \, 4
(Y(\lambda fid. \lambda n. (n3 \leq) \, 1 \, ((fid \, (n1 -)) \, (fid (n2 -)) \, +))) \, 4
```





```
\begin{array}{l} Y \! \to & (\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \\ & (Y(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, 4 \\ \beta \! \to & (\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{Y}(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, (n2 \! - )) \, + \, )4 \\ \beta \! \to & (43 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{Y}(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, (41 \! - )) \\ & (Y(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, 3 \right) \\ \beta \! \to & \left( ((\text{Y}(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, 3 \right) \\ & (Y(\lambda \text{fid}.\lambda n. (n3 \! \leq ) \, 1 \, \left( (\text{fid} \, (n1 \! - )) \, (\text{fid} (n2 \! - )) \, + ))) \, 2)) \, + ))) \end{array}
```

```
\beta \to (((Y(\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 \ ((fid (n1-)) \ (fid(n2-)) +)))3) \\ (Y(\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 \ ((fid (n1-)) \ (fid(n2-)) +))) \ 2)) +)))
Y \to (\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 \ ((fid (n1-)) \ (fid(n2-)) +))) \\ (((Y(\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 \ ((fid (n1-)) \ (fid(n2-)) +)))3) \\ (Y(\lambda fid.\lambda n.(n3 \le) 1 \ ((fid (n1-)) \ (fid(n2-)) +))) \ 2)) +)))
```







Compiladores

Recursividade no λ-Cálculo

Resolução da 3ª Lista de Exercícios

Rafael Dueire Lins

Professor Titular
Centro de Informática
Universidade Federal de Pernambuco

Professor Adjunto
Departamento de Computação
Universidade Federal Rural de Pernambuco







- O material didático desta disciplina foi desenvolvido pelo autor para ensino em universidades públicas e sem fins lucrativos de nenhuma natureza.
- Sempre que possível, o autor faz referência explicita às suas fontes.
- O autor agradece a todas as suas fontes e lembra que qualquer uso deste material com fins lucrativos deve observar a legislação autoral pertinente.
- A reutilização parcial ou total deste material deve ser autorizada pelo autor.
- O personagem "Cebolinha" é propriedade dos Estúdios Maurício de Souza.
- A música utilizada na abertura é o maracatu "É de Tororó" de Capiba (Lourenço da Fonseca Barbosa), interpretado por Elyanna Caldas.





