# ESTRUCTURAS DISCRETAS

# Tarea 1 Manejo general de LATex

Oscar Andrés Rosas Hernandez

Agosto 2018

ÍNDICE

# $\mathbf{\acute{I}ndice}$

1. 1	2
2. 2	4
3. 3	Ę
4. 4	Ę
5. 5	Ę
6. 6	6
7. 7	6
8. 8	7
9. 9	8
10.10	8
11.11	Ş
12.12	Ş
13.13	Ş
14.14	10
15.15	11
16.16	11
17.17	11

Sea la gramatica:

- S := C
- $lacksquare C ::= ACB \mid d$
- $\bullet$   $A ::= b \mid aaBB \mid aA$
- $\blacksquare$  B ::= dcd

Ahora generemos 4 expresiones que tengan al menos 7 símbolos terminales:

.

$$S$$
 $C$ 
 $A$ 
 $B$ 
 $C$ 
 $aaBB$ 
 $B$ 
 $C$ 
 $aaBB$ 
 $dcdC$ 
 $aaBB$ 
 $dcdC$ 
 $aaBB$ 
 $dcdC$ 
 $aaBB$ 
 $dcdd$ 

•

$$S$$

$$C$$

$$A$$

$$B$$

$$C$$

$$aaBB$$

$$B$$

$$C$$

$$aaBB$$

$$dcdC$$

$$aaBB$$

$$dcdC$$

$$aaBB$$

$$dcdA$$

$$B$$

$$C$$

$$aadcddcddcdaaBB$$

$$dcdd$$

$$aadcddcddcdaaddcddcdd$$

•

```
S
C
        B C
A
        B C
aA
aaaBB
        dcdC
aaaBB
        dcdC
aaaBB
        dcdA
                   B C
aaadcddcddcdaaBB\\
                   dcdd
aaadcddcddcdaadcddcddcdd\\
```

SCAB CB CaAdcdCaaaBBaaaBBdcdCaaaBBdcdAB CaaaBBdcdAaA CaaadcddcddcdaaaBBdcddaaadcddcddcdaaadcddcddcdd

Sea la cadena aadcddcdabaadcddcddcddcddcd

Entonces veamos su derivación:

```
aadcddcdabddcddcd\\ aaBdcdabddcddcd\\ aaBBbdBB\\ aaBBACBB\\ AACBB\\ ACB\\ C
```

```
aadcddcdabaadcddcddcddcddcddcd\\aaBBabaaBBBB\\aaBBabABBB\\aaBBaCABBB\\AaCABBB
```

Por lo tanto, no, no esta bien formada.

Suponiendo que tengamos las 10 reglas que conocemos:

- S ::= E
- $\blacksquare$  E ::= var
- $\bullet$  E ::= const
- $\blacksquare E ::= \circ E$
- E := E \* E
- E ::= (E)

Para crear expresiones como  $\min(2,a+b,\dots,5)$ 

Lo que nos falta es añadir las siguientes reglas:

- E ::= \*(X)
- X := E
- X ::= E, E

## 4. 4

En las fotos

## 5. 5

- S := E
- E ::= 1
- E ::= 0
- $\quad \blacksquare \ E ::= 1E$
- $\blacksquare$  E ::= 0E

#### Proposiciones atomicas:

- El lago Ness esta en Irlanda
- Esta tarea fue hecha hace 5 minutos
- Una nebulosa planetaria existe en nuestro sistema solar

#### Proposiciones no atomicas:

- El lago Ness esta en Irlanda e Irlanda es un país
- Esta tarea fue hecha hace 5 minutos ó hace una hora
- Una nebulosa planetaria existe en nuestro sistema solar ó una estrella existe en el sistema solar

## 7. 7

- a. Proposición.  $2 + 5 \neg 19$
- b. No
- c. Proposición. Para ningun entero positivo, n se cumple que 19340 = n \* 17
- d. Proposición. Audrey Meadows no fue la Alicia original en The Honeymooners
- e. No
- f. La frase 'hazlo de nuevo, Sam' no aparece en la pelicula casablanca
- g. Existe algun entero par mayor que cuatro que no es la suma de dos primos
- h. No

Sea p = r = F y q = V

$$\begin{array}{c} \bullet \quad {\bf a}) \\ p \vee q \\ F \vee V \\ V \end{array}$$

$$\neg p \lor q$$
 
$$\neg F \lor V$$
 
$$V \lor V$$
 
$$V$$

■ c) 
$$\neg (p \lor q) \land \neg p$$
 
$$\neg (V) \land \neg p$$
 
$$F \land \neg p$$
 
$$F$$

$$\neg p \lor \neg q$$
$$\neg F \lor \neg q$$
$$V \lor \neg q$$
$$V \lor \neg q$$

• e)

**•** f)

$$\neg p \lor \neg (q \land r)$$

$$\neg F \lor \neg (q \land r)$$

$$V \lor \neg (q \land F)$$

$$V \lor \neg F$$

$$V \lor V$$

$$(p \vee \neg r) \wedge \neg ((q \vee r) \wedge \neg (r \vee p))$$

$$(p \vee V) \wedge \neg ((q \vee r) \wedge \neg (r \vee p))$$

$$V \wedge \neg ((q \vee r) \wedge \neg (r \vee p))$$

$$V \wedge \neg (V \wedge \neg (r \vee p))$$

$$V \wedge \neg (V \vee V)$$

$$V \wedge F$$

F

En las fotos

## 10. 10

En las fotos

Entonces:

Sea p: Hoy es lunes, q: Está lloviendo, r: Hace calor

- $p \lor q$ : Hoy es lunes ó está lloviendo
- $(p \land q) \land \neg (r \lor p)$ : Hoy es lunes y está lloviendo ó no pasa que hace calor ó es lunes
- $(p \land (q \lor r)) \land (r \lor (q \lor p))$ : Hoy es lunes y pasa que esta lloviendo o hace calor, y , hace calor o pasa que esta lloviendo o hoy es lunes
- $\neg p \land (q \lor r)$ : No es cierto que hoy es lunes y o esta lloviendo o hace calor

#### 12. 12

No la violo, pongamos la ley como: No se permite que una persona  $p \wedge q$ .

Donde p es tener mas de 3 perros y q es tener mas de 3 gatos. Ahora podemos que ver p es cierta pero q no, por lo tanto  $p \wedge q$  es falso, por lo tanto no rompio la ley.

#### 13. 13

$$\begin{split} P &\longrightarrow (Q \longrightarrow R) &\Leftrightarrow \neg (Q \longrightarrow R) \longrightarrow \neg P \\ &\Leftrightarrow \neg (\neg Q \lor R) \longrightarrow \neg P \\ &\Leftrightarrow (Q \land \neg R) \longrightarrow \neg P \\ &\Leftrightarrow (\neg R \land Q) \longrightarrow \neg P \end{split}$$

Provemos por tabla de verdad:

р	q	r	(p	$\Leftrightarrow$	q)	$\Leftrightarrow$	r
0	0	0	1			0	0
0	0	1	1			1	1
0	1	0	0			1	0
0	1	1	0			0	1
1	0	0	0			1	0
1	0	1	0			0	1
1	1	0	1			0	0
1	1	1	1			1	1

Y ve que es igual a:

p	q	r	р	$\Leftrightarrow$	$(q \Leftrightarrow r)$
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	0
0	1	0	0	1	0
0	1	1	0	0	1
1	0	0	1	1	1
1	0	1	1	0	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1

Por otro lado, veamos un contraejemplo para el otro problema, nota que si p=F, q=V y r=F entonces  $(p \Rightarrow q) \Rightarrow r$  es falso pero  $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$  es verdadero, por lo tanto la implicación no es asociativa.

Provemos por tabla de verdad:

р	q	$(p \wedge q)$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

y:

<i>J</i> .		
р	q	$(q \wedge p)$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Por otro lado, veamos un contraejemplo para el otro problema, nota que si p=F, q=V entonces  $p \Rightarrow q$  es verdadero pero  $q \Rightarrow p$  es falso.

## 16. 16

- Pasemos de:  $R \vee S \Rightarrow R \Rightarrow Q \wedge S \Rightarrow Q$  pasa a ser:  $(((R \vee S) \Rightarrow R) \Rightarrow (Q \wedge S)) \Rightarrow Q$
- Pasemos de:  $R \lor Q \Leftrightarrow \neg R \Rightarrow Q$  pasa a ser:  $(R \lor Q) \Leftrightarrow ((\neg R) \Rightarrow Q)$

## 17. 17

El or exclusivo se peude imitar como  $(p \lor q) \land \neg (p \land q)$  veamos una tabla de verdad:

p	q	$(p \lor q)$	$\wedge$	$\neg (p \land q)$
0	0	0	0	1
0	1	1	1	1
1	0	1	1	1
1	1	1	0	0