# INE0003 FUNDAMENTOS DE MATEMÁTICA DISCRETA PARA A COMPUTAÇÃO

PROF. DANIEL S. FREITAS

**UFSC - CTC - INE** 

## 6 - RELAÇÕES DE ORDENAMENTO

- 6.1) Conjuntos parcialmente ordenados (posets)
- 6.2) Extremos de posets
- 6.3) Reticulados
- 6.4) Álgebras Booleanas Finitas
- 6.5) Funções Booleanas

- ▶ Vamos restringir nossa atenção aos reticulados do tipo  $(P(S), \subseteq)$ , onde S é um conjunto finito.
  - Muitas propriedades que não valem para reticulados em geral.
  - Por isto, são mais fáceis de trabalhar
  - Têm papel importante em muitas aplicações na Ciência da Computação:
    - construção de representações lógicas para os circuitos do computador
    - estudo de cifradores simétricos, na Criptografia

- **▶ Teorema**: Sejam  $S_1 = \{x_1, x_2..., x_n\}$  e  $S_2 = \{y_1, y_2..., y_n\}$  dois conjuntos finitos quaisquer com n elementos.
  - Então os reticulados  $(P(S_1),\subseteq)$  e  $(P(S_2),\subseteq)$  são isomórficos
    - ou seja, seus diagramas de Hasse são idênticos
- **Prova**: arranjar os conjuntos e definir a seguinte f:

#### Prova (cont.):

- f(A): elementos de  $S_2$  que correspondem aos elementos de A
  - f: bijeção de subconjuntos de  $S_1$  para subconjuntos de  $S_2$
  - ullet além disto, se A e B são subconjuntos quaisquer de  $S_1$ :

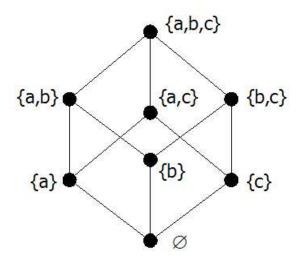
$$A \subseteq B \Leftrightarrow f(A) \subseteq f(B)$$

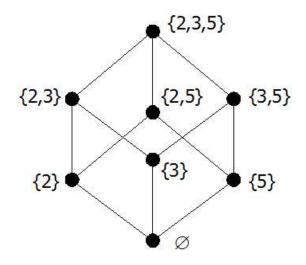
• Logo, os reticulados  $(P(S_1),\subseteq)$  e  $(P(S_2),\subseteq)$  são isomórficos.

- ▶ Logo: a condição de poset do reticulado  $(P(S), \subseteq)$  é determinada pelo número |S| e não depende da natureza dos elementos de S.
- Exemplo: Sejam os posets:

$$(P(S),\subseteq)$$
 ,  $S = \{a,b,c\}$ :

$$(P(T), \subseteq)$$
 ,  $T = \{2, 3, 5\}$ :





▶ Note que os 2 reticulados são isomórficos, sendo um possível isomorfismo  $f: P(S) \rightarrow P(T)$  dado por:

$$f(\{a\}) = \{2\}$$

$$f(\{b\}) = \{3\}$$

$$f(\{c\}) = \{5\}$$

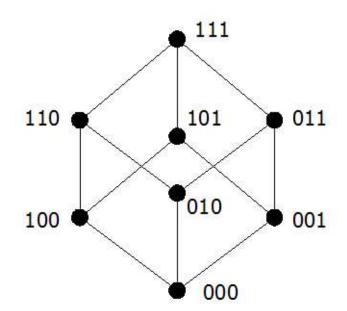
$$f(\{a,b\}) = \{2,3\}$$

$$f(\{b,c\}) = \{3,5\}$$

$$f(\{a,c\}) = \{2,5\}$$

$$f(\{a,b,c\}) = \{2,3,5\}$$

- Conclusão: para cada  $n=0,1,2,\ldots$ , há apenas um tipo de reticulado com a forma  $(P(S),\subseteq)$ 
  - o qual depende apenas de n (e não de S)
  - e tem  $2^n$  elementos (= nro de possíveis subconjuntos de S).
- Pode-se, portanto, tomar um diagrama de Hasse genérico para  $(P(S), \subseteq)$  e rotulá-lo assim:



- Rotulando desta forma, este diagrama serve para descrever os 2 reticulados anteriores.
  - Melhor: para descrever um reticulado  $(P(S), \subseteq)$  originado de qualquer conjunto S com 3 elementos.
- Se o diagrama de Hasse do reticulado correspondente a um conjunto com n elementos é rotulado desta forma (seqüências de 0s e 1s de comprimento n), o reticulado resultante é chamado de  $B_n$ .

### Propriedades do ordenamento parcial em $B_n$

Sejam 2 elementos de  $B_n$ :  $x = a_1 a_2 \dots a_n$  e  $y = b_1 b_2 \dots b_n$ .

#### Então:

- $x \le y$  se e somente se  $a_k \le b_k$  para  $k = 1, 2, \ldots, n$
- $x \wedge y = c_1 c_2 \dots c_n$  , onde  $c_k = min\{a_k, b_k\}$
- $x \vee y = d_1 d_2 \dots d_n$  , onde  $d_k = max\{a_k, b_k\}$
- o complemento de x é dado por  $x'=z_1z_2\ldots z_n$  , onde:

$$\begin{cases} z_k = 1 & \text{se } x_k = 0 \\ z_k = 0 & \text{se } x_k = 1 \end{cases}$$

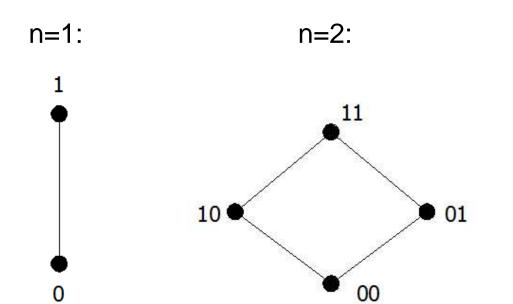
## Propriedades do ordenamento parcial em $B_n$

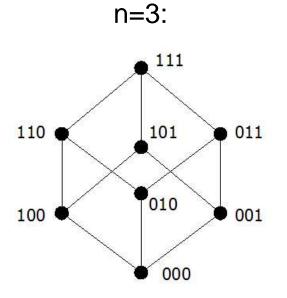
- Estas afirmações podem ser confirmadas pela observação de que  $(B_n, \leq)$  é isomórfico a  $(P(S), \subseteq)$ :
  - $x,y \in B_n$  correspondem a subconjuntos  $A \in B$  de S
  - então:
    - $x \leq y$  corresponde a  $A \subseteq B$
    - $x \wedge y$  corresponde a  $A \cap B$
    - $x \lor y$  corresponde a  $A \cup B$
    - x' corresponde a  $\overline{A}$

## Reticulados $B_n$

**●** Diagramas de Hasse dos reticulados  $B_0$ ,  $B_1$ ,  $B_2$  e  $B_3$ :

n=0: •

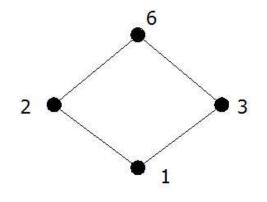


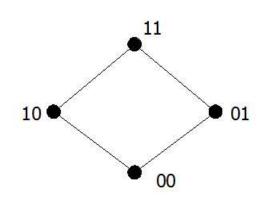


## Reticulados $B_n$

- **■** Todo reticulado  $(P(S), \subseteq)$  é isomórfico com  $B_n$ , onde n = |S|.
- ullet Outros reticulados também podem ser isomórficos com algum  $B_n$ .
  - Possuindo todas as propriedades especiais que o  $B_n$  possui.
- **Exemplo**:  $D_6$  (divisores de 6, ordem parcial de divisibilidade).
  - Isomorfismo  $f: D_6 \to B_2$  dado por:

$$f(1) = 00$$
  $f(2) = 10$   $f(3) = 01$   $f(6) = 11$ 



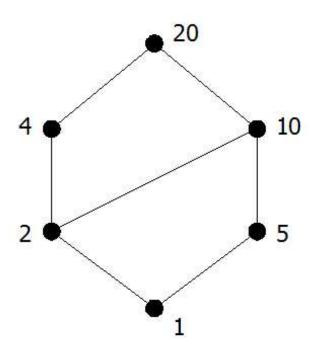


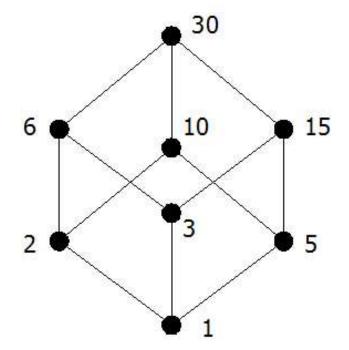
ullet Em geral: um reticulado finito é chamado de **Álgebra Booleana** se ele for isomórfico com algum  $B_n$ .

#### Portanto:

- todo  $B_n$  é uma Álgebra Booleana
- assim como todo reticulado  $(P(S),\subseteq)$ .

**Exemplo**: reticulados  $D_{20}$  e  $D_{30}$  (divisores de 20 e 30, ordem parcial de divisibilidade):





#### Exemplo (cont.):

- $D_{20}$  tem 6 elementos:
  - $6 \neq 2^n$
  - D<sub>20</sub> não é uma Álgebra Booleana
- Já o poset  $D_{30}$  tem 8 elementos:
  - $8 = 2^3 \Rightarrow$  chance de ser Álgebra Booleana
  - note que  $D_{30}$  é isómórfico com  $B_3$ 
    - · com isomorfismo  $f: D_{30} \rightarrow B_3$  dado por:

$$f(1) = 000$$
  $f(2) = 100$   $f(3) = 010$   $f(5) = 001$ 

$$f(6) = 110$$
  $f(10) = 101$   $f(15) = 011$   $f(30) = 111$ 

ightharpoonup portanto,  $D_{30}$  é uma Álgebra Booleana.

#### Conclusão:

- Se um reticulado L não contém  $2^n$  elementos, sabemos que L não pode ser uma Álgebra Booleana.
- Se  $\mid L \mid = 2^n$ , então L pode ou não ser uma Álgebra Booleana.
- Se L for pequeno, pode-se tentar comparar o seu diagrama de Hasse com o de  $B_n$ 
  - ullet no entanto, esta técnica pode não ser prática se L for grande
    - · aí tenta-se construir diretamente um isomorfismo com  $B_n$  ou com  $(P(S),\subseteq)$

## ÁLGEBRAS BOOLEANAS GRANDES

- Para ver se um dado reticulado  $D_n$  (n grande) é Álgebra Booleana:
- **▶ Teorema**: Seja  $n = p_1 p_2 \dots p_k$  onde os  $p_i$  são primos distintos. Então  $D_n$  é uma Álgebra booleana.

#### Prova:

- Seja  $S = \{p_1, p_2, \dots, p_k\}.$
- **Solution** Todo divisor de n deve ser da forma  $a_T$ , onde:
  - $a_T$  é o produto dos primos em algum subconjunto T de S (nota:  $a_\emptyset = 1$ )
- Aí, se V e T são subconjuntos de S:
  - $ightharpoonup V \subseteq T$  se e somente se  $a_V \mid a_T$
  - $\bullet$   $a_{V \cap T} = a_V \wedge a_T \ (= MDC(a_V, a_T))$
- ▶ Logo,  $f: P(S) \to D_n$ , dada por  $f(T) = a_T$ , é um isomorfi smo de P(S) para  $D_n$
- ullet Então, como  $(P(S),\subseteq)$  é uma Álgebra Booleana,  $\,D_n$  também o é.

# ÁLGEBRAS BOOLEANAS GRANDES

#### Exemplo:

```
210=2.3.5.7 \Rightarrow D_{210} é Álgebra Booleana 66=2.3.11 \Rightarrow D_{66} é Álgebra Booleana
```

 $646 = 2.17.19 \quad \Rightarrow \quad D_{646} \quad \text{\'e Algebra Booleana}$ 

## ÁLGEBRAS BOOLEANAS GRANDES

- Outros casos de reticulados L grandes:
  - tentar mostrar que L não é uma Álgebra Booleana
    - mostrando que o ordenamento parcial de L não apresenta as propriedades necessárias.
- Exemplo: uma Álg. Booleana é sempre isomórfica com algum  $B_n$  e, portanto, com algum reticulado  $(P(S), \subseteq)$ .
  - ullet Logo, se o reticulado L for uma Álgebra Booleana:
    - ele deverá ser limitado (deverá possuir LUB e GLB)
    - cada um dos seus elementos deverá possuir um complemento
  - Ou seja, para que L seja reticulado:

    - todo elemento x de L deverá ter um complemento x'

O Princípio da Correspondência entre posets ajuda a estabelecer propriedades das Álgebras Booleanas.

Teorema (REGRA DA SUBSTITUIÇÃO):

Toda fórmula que envolve  $\cup$  e  $\cap$ , ou que vale para subconjuntos arbitrários de um conjunto S, continuará a valer para elementos arbitrários de uma Álgebra Booleana L se:

- U for substituído por ∨

**Exemplo**: Se x, y e z são elementos de uma Álgebra Booleana qualquer L, valem:

(a) 
$$(x')' = x \longrightarrow \text{involução}$$

(b) 
$$(x \wedge y)' = x' \vee y' \longrightarrow 1a$$
. lei de De Morgan

(c) 
$$(x \lor y)' = x' \land y' \longrightarrow 2a$$
. lei de De Morgan

Isto vale para Álgebras booleanas, pois sabemos que as fórmulas:

(a') 
$$\overline{\overline{(A)}} = A$$

(b') 
$$\overline{(A \cap B)} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

(c') 
$$\overline{(A \cup B)} = \overline{A} \cap \overline{B}$$

ullet valem para subconjuntos arbitrários A e B de um conjunto S.

De maneira similar, podemos listar outras propriedades que devem valer em qualquer Álgebra Booleana em conseqüência da regra de substituição.

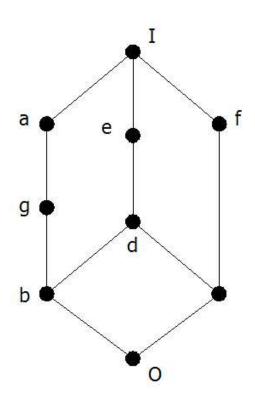
#### Na tabela a seguir:

- ullet x, y e z são elementos arbitrários em L
- ullet A, B e C são subconjuntos arbitrários de S
- ullet I e O denotam o maior e o menor elemento de L, respectivamente.

Algumas propriedades básicas	Propriedade correspondente para
de uma Álgebra Booleana $(L, \leq)$	subconjuntos de um conjunto S
1) $x \le y$ se e somente se $x \lor y = y$	1') $A \subseteq B$ se e somente se $A \cup B = B$
2) $x \le y$ se e somente se $x \wedge y = x$	2') $A \subseteq B$ se e somente se $A \cap B = A$
3) (a) $x \lor x = x$	3') (a) $A \cup A = A$
$(b) x \wedge x = x$	(b) $A \cap A = A$
	4') (a) $A \cup B = B \cup A$
$(b) x \wedge y = y \wedge x$	(b) $A \cap B = B \cap A$
	5') (a) $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
(b) $x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$	(b) $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$
6) (a) $x \lor (x \land y) = x$	6') (a) $A \cup (A \cap B) = A$
$(b) x \wedge (x \vee y) = x$	$\textbf{(b)}\ A\cap (A\cup B)=A$
7) $\mathbf{O} \le x \le \mathbf{I}, \ \forall x \in L$	7') $\emptyset \subseteq A \subseteq S, \ \forall A \in P(S)$
8) (a) $x \vee 0 = x$	8') (a) $A \cup \emptyset = A$
(b) $x \wedge \mathbf{O} = \mathbf{O}$	(b) $A \cap \emptyset = \emptyset$

Algumas propriedades básicas	Propriedade correspondente para
de uma Álgebra Booleana $(L, \leq)$	subconjuntos de um conjunto S
9) (a) $x \vee \mathbf{I} = \mathbf{I}$	9') (a) $A \cup S = S$
(b) $x \wedge \mathbf{I} = x$	(b) $A \cap S = A$
10) (a) $x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$	<b>10') (a)</b> $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
(b) $x \lor (y \land z) = (x \lor y) \land (x \lor z)$	(b) $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
11) Todo elemento $x$ tem um único	11') Todo elemento $A$ tem um único
(a) $x \vee x' = \mathbf{I}$	(a) $A \cup \overline{A} = S$
(b) $x \wedge x' = \mathbf{O}$	(b) $A \cap \overline{A} = \emptyset$
12) (a) $O' = I$	12') (a) $\overline{\emptyset} = S$
(b) $\mathbf{I}' = \mathbf{O}$	(b) $\overline{S}=\emptyset$
13) $(x')' = x$	13') $\overline{\overline{A}} = A$
14) (a) $(x \wedge y)' = x' \vee y'$	14') (a) $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$
$(b) (x \vee y)' = x' \wedge y'$	(b) $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$

- ullet Talvez seja possível mostrar que um reticulado L não é Álgebra Booleana mostrando que ele não possui alguma propriedade básica.
- Exemplo: Mostre que o reticulado abaixo não é Álgebra Booleana:



#### Exemplo (cont.):

- Os elementos a e g são ambos complementos de c
  - ou seja, ambos satisfazem as propriedades 11(a) e 11(b) com respeito ao elemento c.
- Mas a propriedade estabelece que tal elemento deve ser único em qualquer Álgebra booleana.
- Logo, o reticulado dado não é uma Álgebra booleana.

- **Exemplo**: Mostre que se  $p^2 \mid n$ , onde p é um primo, então  $D_n$  não é uma Álgebra Booleana.
  - suponha que  $p^2 \mid n$ 
    - ightharpoonup então  $n=p^2.q$
  - ullet mas p também é divisor de n, de modo que  $p \in D_n$
  - ullet se  $D_n$  é uma Álg. Booleana, p deve ter um complemento p'
    - de modo que MDC(p, p') = 1 e MMC(p, p') = n
    - daí temos que p.p' = n
    - de modo que p' = n/p = p.q
  - mas isto significa que MDC(p, p.q) teria que ser 1 (!!)
  - ullet Logo,  $D_n$  não pode ser uma Álg. Booleana.

- Na verdade, de acordo com um teorema já visto,
  - "Seja  $n = p_1 p_2 \dots p_k$  onde os  $p_i$  são primos distintos. Então  $D_n$  é uma Álgebra booleana".
- concluímos que:
  - $D_n$  é uma Álgebra Booleana se e somente se nenhum primo divide n mais do que uma vez.
- **Exemplo**:  $40 = 2^3.5$  e  $125 = 3.5^2$ 
  - Então: nem  $D_{40}$  nem  $D_{125}$  podem ser Álgebras Booleanas.

- Final deste item.
- Dica: fazer exercícios sobre Álgebras Booleanas...