

## מערכות ספרתיות

---

1

## פרק 1: אלגברת מיתוג (Switching Algebra)

---

### הגדרה

- אלגברת מיתוג: הקבוצה  $\{0,1\}$ , עליה מוגדרות שתי פעולות בינריות (הפועלות על שני אופרנדים) ופעולה אונרית (הפועלת על אופרנד אחד) המוגדרות כלהלן:

2

## אלגברת מיתוג

OR	AND	NOT
$0+0=0$	$0\cdot0=0$	$0' = 1$
$0+1=1$	$0\cdot1=0$	$1' = 0$
$1+0=1$	$1\cdot0=0$	
$1+1=1$	$1\cdot1=1$	



דומה לפעולות חיתוך, איחוד והשלמה בתורת הקבוצות

3

## משתני וקבועי מיתוג

- קבועי מיתוג:  
כל אחד משני הערכים '0' ו-'1'
- משתנה מיתוג:  
משתנה שיכול לקבל שני ערכים '0' ו-'1'.

4

## ביטוי מיתוג

ביטוי-מיתוג (*Switching expression*): צירוף סופי

של משתני מיתוג (למשל  $x, y, z$ ), קבועי מיתוג  $(1, 0)$

ופעולות מיתוג המוגדר באופן רקורסיבי כך:

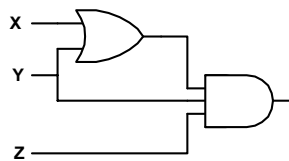
■ כל משתנה-מיתוג או קבוע-מיתוג הינו ביטוי מיתוג.

■ אם  $T_1$  ו- $T_2$  הינם ביטויי מיתוג, כך גם  $T_1 + T_2$ ,  
 $T_1 \cdot T_2$  ו- $(T_1)'$

צירוף סימנים שאיננו מתקבל כך, איננו ביטוי מיתוג

5

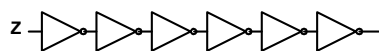
## ביטוי מיתוג - דוגמות



■  $(x+y)z$

■  $z'$

■  $x+y$  – אינו ביטוי מיתוג



6

## סדר ביצוע הפעולות הבוליאניות

---

- לפי הסוגריים
- בהעדר הסוגריים:
- קדימות ראשונה: שלילה (NOT)
- קדימות שניה: AND
- קדימות שלישית: OR

7

## ערך (אמת) של ביטוי מיתוג תחת השמה

---

■ הגדרה  
ערך (האמת) של ביטוי מיתוג T תחת השמת ערכי אמת הוא הערך שמקבל הביטוי כאשר מציבים לכל משתנה מיתוג בו את ערך האמת שלו בהשמה.

■ דוגמה:

חשב את הביטוי

$$A' + C + B' C + AC'$$

אם נתון:  $A=0, B=0, C=1$

8

## דוגמה:

ערך	השמה	ביטוי
0	$x \leftarrow 0$	$x$
1	$x \leftarrow 1$	$x$
0	$x \leftarrow 0$ $y \leftarrow 1$	$x \cdot y$
1	$x \leftarrow 1$ $y \leftarrow 1$	$x \cdot y$

9

## זהות מיתוג

- יהיו  $T_1$  ו-  $T_2$  בטויי מיתוג. השיוון  $T_1 = T_2$  הינו זהות מיתוג אם תחת כל השמה מקבלים  $T_1$  ו-  $T_2$  ערכים שווים.
- דוגמאות:

לא זהות	זהות
$x = y$	$x = x$
$x \cdot y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$

- הוכחה ע"י בדיקה של כל צירוף אפשרי של המשתנים (אינדוקציה שלמה) – כתיבת "טבלת האמת"

10

## זהות מיתוג

---

- הערה: בזהות מיתוג ניתן להחליף כל משתנה בבטוי מיתוג. למשל:

$$x \cdot y = y \cdot x$$
$$(w + zq) \cdot y = y \cdot (w + zq)$$

11

## זהויות – מיתוג בסיסיות

---

### Idempotency .1

$$x + x = x$$

$$x \cdot x = x$$

הוכחה: באמצעות "אינדוקציה שלמה" (perfect induction) – מעבר על כל האפשרויות.

לפי טבלאות האמת של AND, OR:

$$0 + 0 = 0, 1 + 1 = 1$$

$$0 \cdot 0 = 0, 1 \cdot 1 = 1$$

12

## 2. ערכים אדישים ושולטים

---

1 שולט בחיבור	$x+1=1$
0 שולט בכפל	$x\cdot 0=0$
0 אדיש בחיבור	$x+0=x$
1 אדיש בכפל	$x\cdot 1=x$

13

---

### 3. חילוף (קומוטטיביות)

$$x+y=y+x$$

$$x\cdot y=y\cdot x$$

### 4. קיבוץ (אסוציטיביות)

$$(x+y)+z=x+(y+z)$$

$$(x\cdot y)\cdot z=x\cdot(y\cdot z)$$

14

## 5. השלמה

$$x+x' = 1$$

$$x \cdot x' = 0$$

## 6. פילוג (דיסטריבוטיביות)

$$x(y+z) = xy + xz$$

$$x + (y \cdot z) = (x+y) \cdot (x+z)$$

הוכחה: אינדוקציה שלמה

15

## עקרון הדואליות

- בכל זהות עד כה, אם נחליף

$$(1+A)(B+0) \quad \text{AND} \leftrightarrow \text{OR}$$

$$(0 \cdot A) + (B \cdot 1) \quad 1 \leftrightarrow 0$$

- נקבל זהות (חדשה) דואלית.

עקרון הדואליות: אם מתקיים

$$P(x,y,\dots,0,1,\text{AND},\text{OR},\text{NOT}) = Q(x,y,\dots,0,1,\text{AND},\text{OR},\text{NOT})$$

מתקיים גם

$$P(x,y,\dots,1,0,\text{OR},\text{AND},\text{NOT}) = Q(x,y,\dots,1,0,\text{OR},\text{AND},\text{NOT})$$

עיקרון זה נובע מהסימטריה בין טבלאות האמת של AND ושל OR  
מסקנה: מספיק להוכיח תכונה אחת מכל זוג, והתכונה השנייה נובעת מעיקרון הדואליות.

16

---

7. חוק "הבליעה"

$$x+xy=x$$

$$x(x+y)=x$$

הוכחה:

$$x+xy=x \cdot 1+xy=x(1+y)=x$$

$$x(x+y)=(x+0) \cdot (x+y)=x+0 \cdot y=x$$

17

---

8. חוק הבליעה השני

$$x+x'y=x+y$$

$$x(x'+y)=xy$$

הוכחה:

$$x+x'y=x+xy+x'y=x+y(x+x')=x+y$$

$$x(x'+y)=x(x+y) \quad (x'+y)=x(y+xx')=xy$$

18

---

9. חוק הקונסנווס

$$xy+x'z+yz=xy+x'z$$

הוכחה:

$$\begin{aligned}xy+x'z+yz &= xy+x'z+yz \cdot 1 = \\xy+x'z+yz(x+x') &= xy+x'z+yzx+yzx' = \\&= xy+x'z\end{aligned}$$

19

---

■ דוגמה לפישוט ביטוי

$$\begin{aligned}x'y'z+yz+xz &= z(x'y'+y+x) \\&= z(x'+y+x) \\&= z\end{aligned}$$

20

- 
- אין פעולות הופכיות לחיבור ולכפל (אסור לצמצם)!  
למשל

$$A+B=A+C$$

אינו גורר

$$B=C$$

21

## חוקי דה-מורגן (De Morgan)

---

- חוקים אלו מאפשרים טיפול במשלימים.

10. היפוך עצמי (involution)

$$(x')' = x$$

11. חוקי דה-מורגן על OR, AND

$$(x+y)' = x' \cdot y'$$

$$(xy)' = x' + y'$$

22

## חוקי דה-מורגן (De Morgan)

---

באופן כללי

$$P(x,y,\dots,0,1,AND,OR)' = P(x',y',\dots,1,0,OR,AND)$$

דוגמה:

$$(x' + y + z)' = xy'z'$$

23

דוגמה:

---

$$\begin{aligned} (x+y)[x'(y'+z)'] + x'y' + x'z' &= \\ = (x+y)(x+yz) + x'y' + x'z' &= \\ = x+xy+xyz+yz+x'y' + x'z' &= \\ = x+y' + z' + y &= 1 \end{aligned}$$

24

## דוגמה:

$$\begin{aligned}(x+y'z)' &= \\ &= (x+(y'z))' \\ &= x'(y+z)\end{aligned}$$

סדר הפעולות חייב להישמר כמו במקור

25

## חוקי דה-מורגן - הוכחה

■ הוכחה: באינדוקציה על מספר פעולות AND ו-OR

■ בסיס

$$(x' \dots')' = (x')' \dots'$$

■ צעד ראשון:

נוכיח שהחוק מתקיים כאשר יש רק פעולת OR או AND אחת.  
ההוכחה באינדוקציה שלמה, ובקיצור:

$$\begin{aligned}P(x_1, x_2, \text{OR}, \text{AND})' &= (x_1 \text{ OR} / \text{AND } x_2)' = x_1' \text{ AND} / \text{OR } x_2' = \\ &P(x_1', x_2', \text{AND}, \text{OR})\end{aligned}$$

26

## חוקי דה-מורגן - הוכחה

■ צעד :

נניח שהחוק מתקיים כאשר מספר פעולות OR ו-AND קטן או שווה ל- $n$  ונוכיח עבור מספר פעולות  $n+1$

$$\begin{aligned} P(x_1, x_2, \dots, x_k, \text{OR}, \text{AND})' &= \\ (S(x_1, x_2, \dots, x_k, \text{OR}, \text{AND}) \overset{\text{AND}}{\text{OR}} T(x_1, x_2, \dots, x_k, \text{OR}, \text{AND}))' &= \\ (S'(x_1, x_2, \dots, x_k, \text{OR}, \text{AND}) \overset{\text{OR}}{\text{AND}} T'(x_1, x_2, \dots, x_k, \text{OR}, \text{AND})) &= \\ (S(x_1', x_2', \dots, x_k', \text{AND}, \text{OR}) \overset{\text{OR}}{\text{AND}} T(x_1', x_2', \dots, x_k', \text{AND}, \text{OR})) &= \\ P(x_1', x_2', \dots, x_k', \text{AND}, \text{OR}) & \end{aligned}$$

27