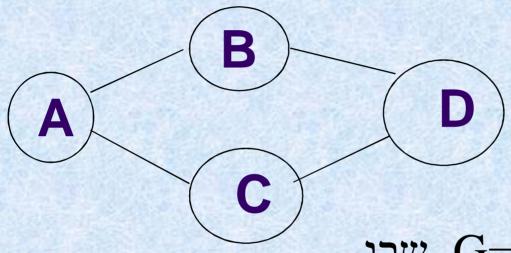
## תכנון וניתוח אלגוריתמים הרצאה 11

לגדרות ומושגי יסוד בגרפים בגרפים בגרפים ד"ר ראובן חוטובלי



- עררף (graph) מורכב מקבוצה סופית לא ריקה של (vertices) קודקודים (edges).
  - G=(V,E) :נהוג לסמן גרף כדלהלן:
    - מציין גרף, G מציין גרף,
    - מציין את קבוצת הקודקודים V
      - מציין את קבוצת הצלעות. E



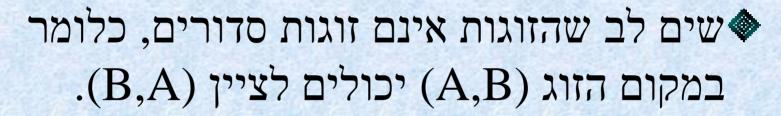
: התרשים הבא

שבו G=(V,E) שבו

$$V=\{A,B,C,D\}$$

$$\bullet E = \{(A,B),(A,C),(B,D),(C,D)\}$$

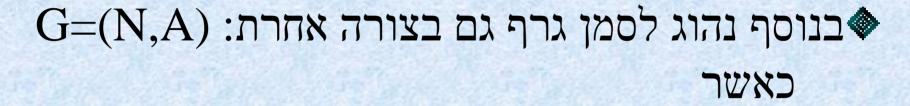
- ◆ \* שים לב שכל קשת, הקו המקשר בין זוג הקודקודים בגרף, מצויינת על ידי זוג קודקודים.
- $lackbox{B}$  -ו  $lackbox{A}$  מציין קשת המחברת את הקודקודים ( $lackbox{A}, lackbox{B}$ ) הזוג
- .C -ו A מציין קשת המחברת את הקודקודים (A,C) מציין קשת המחברת את
- D -ו B מציין קשת המחברת את הקודקודים (B,D) מציין קשת המחברת את
- .D -ו C מציין קשת המחברת את הקודקודים (C,D) מציין השת המחברת את הקודקודים lackloan



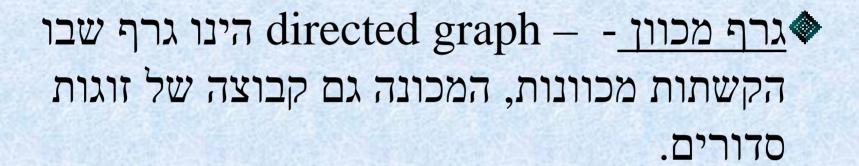
יעבור הגרף שבתרשים ניתן להגדיר את € כדלקמן:

 $\bullet E = \{(B,A),(A,C),(B,D),(D,C)\}$ 

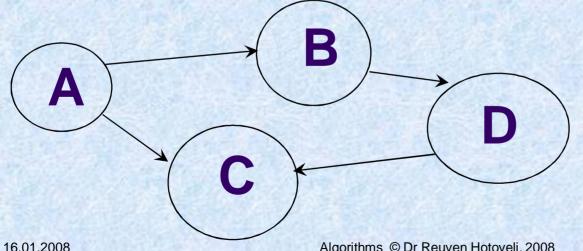
אך ברור כי לא ניתן לשייך ל- E את הזוגות ברור כי לא ניתן לשייך ל- B, וגם A, וגם B, וגם B, וגם (B, וגם בה עבר מופיע בה בה בלבד.



- (Nodes) מציין את קבוצת הצמתים N ❖
  - אמציין את קבוצת הקשתות(Arcs). A◆
    - ין הבדלים בין הסימונים.



◆התרשימים הבאים מתארים שני גרפים מכוונים.

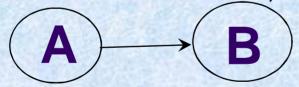


Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



- $V=\{A,B,C,D\}$
- $\bullet E = \{(A,B),(A,C),(B,D),(D,C)\}$

BA.שים לב לזוג סדור אשר מייצג קשת מכוונת \*◆

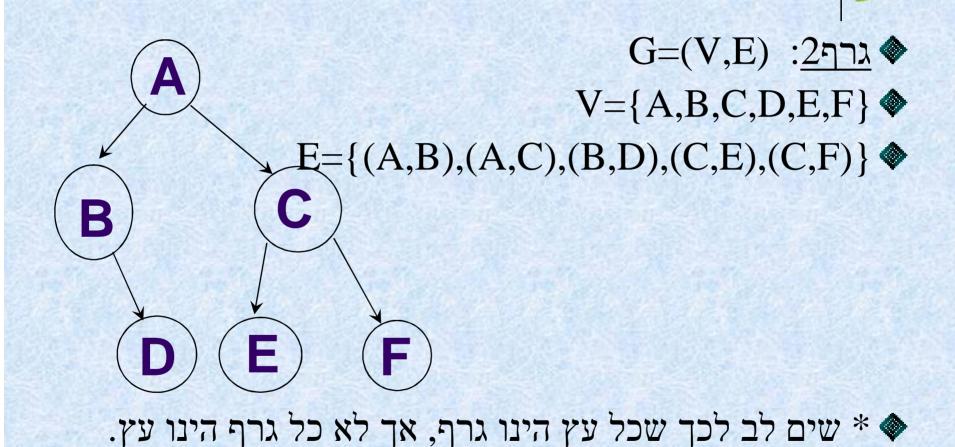


נתבונן בקשת:

 $\bullet$ קשת זו יוצאת מקודקוד A ונכנסת לקודקוד  $\bullet$  ותצויין על ידי זוג סדור (A,B).

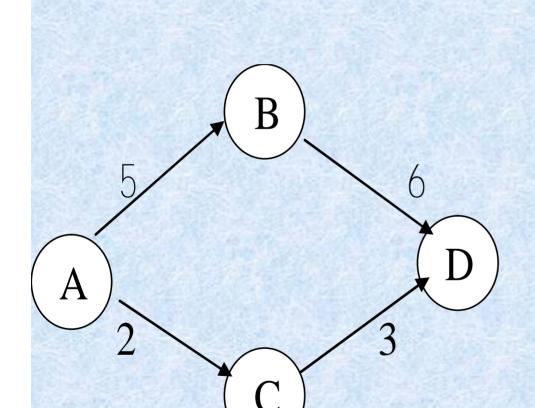


- ▶ הקודקוד הראשון בזוג הקודקודים הסדור מציין את מקור הקשת (מאיזה קודקוד יוצאת הקשת)
- ▶ והקודקוד השני בזוג הקודקודים הסדור מציין את היעד של הקשת (לאיזה קודקוד נכנסת הקשת).



Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

- .G=(V,E) סימון: נתון גרף
- |V −סמספר הצמתים בגרף מסומן כ-
- .|E| -סומספר הקשתות בגרף מסומן כ- ♦
- ▶ רשת (מכוון/לא מכוון) שבו (network) הינה גרף (מכוון/לא מכוון) שבו לכל קשת מיוחס מספר/מספרים.
  - ◆ המספר/ים המיוחס/ים לקשת נקרא <u>משקל</u>/ות (weight).
  - ♦ רשת מכונה גם כגרף משוקלל (weight graph).



## התרשים הבא מתאר רשת:

16.01.2008 Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

- ♦לכל קשת מיוחסת מספר, אשר יכול לייצג מחיר, מרחק, מקסימום כמות הזרם שניתן להזרים מקודקוד אחד לקודקוד אחר וכ"ו.

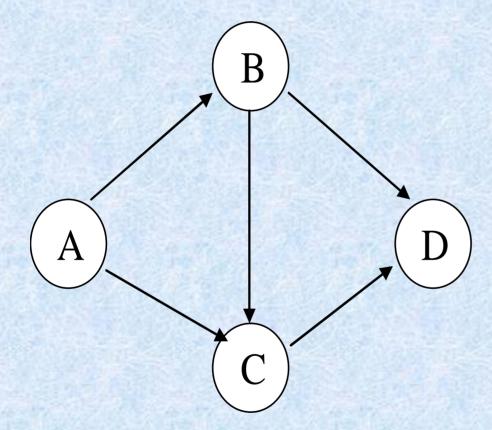


- ♦ סמוך לצומת A מאחר שיש קשת סמוך לצומת B סמוך לצומת B מכוונת מקודקוד A לקודקוד B.
- אחר שיש קשת  $\bullet$  מאחר שיש קשת סמוך לצומת  $\bullet$  מכוונת מקודקוד  $\bullet$  לקודקוד  $\bullet$  וכ"ו.



- ספר (outdegree) של קודקוד- מספר היציאה היציאה היציאה היציאה היציאה היציאה היוצאות מקודקוד.
  - של קודקוד- מספר הקשתות (degree) של קודקוד- מספר הקשתות בו.

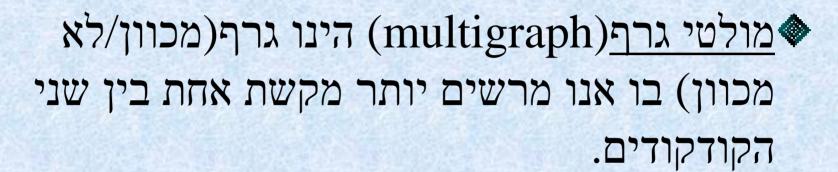




Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

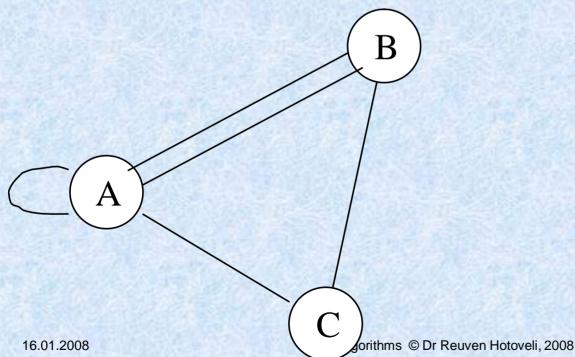


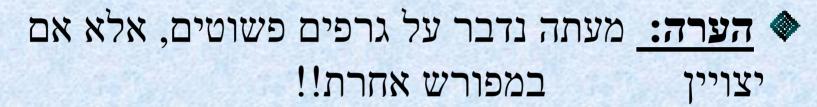
- ,2 הדרגה שלו
- 2 דרגת הכניסה שלו ♦
- ודרגת היציאה הינה אפס.
  - C בעבור הקודקוד
    - אהדרגה שלו 3,
- 1 אדרגת הכניסה שלו 2 ודרגת היציאה שלו היא 1.



- לאותו (loop) הינה קשת מצומת כלשהו Vלאותו (loop) צומת, כלומר קשת מהצורה (V,V) נקראת לולאה.
  - ארף ללא (simple graph) -גרף פשוט (simple graph) לולאות ושאינו מולטי גרף.

◆ בתרשים הבא בין הקודקודים A ו- B יש יותר מקשת אחת, לכן הגרף נקרא מולטיגרף. כמו כן בגרף זה ישנה לולאה (A,A):



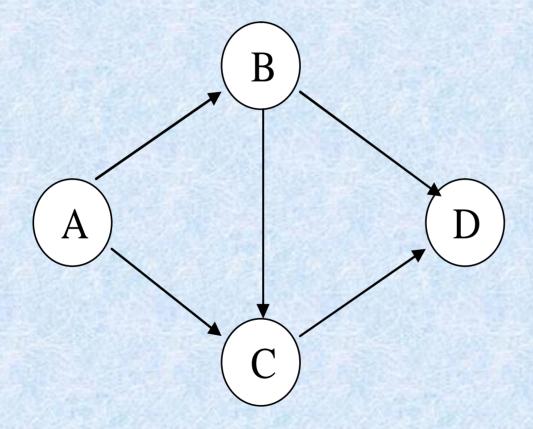


שמסלול (path) באורך k מקודקוד k הינה (path) באורך k סידרה של (k+1) קודקודים בגרף:

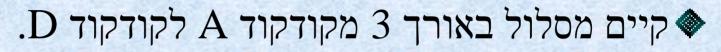
$$n_1 n_2 n_3 n_4 n_5 \dots n_i n_{i+1} \dots n_k n_{k+1}$$

$$n_i$$
 כך שלכל  $1 \leq i \leq k$  סמוך לקודקוד  $1 \leq i \leq k$  כך שלכל  $n_{i+1} = b$  ,  $n_1 = a$  -בגרף ו- בגרף ו





Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

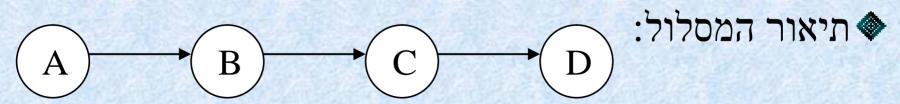


4,4 מאחר שישנה בגרף סידרה של קודקודים באורך ♦,4 A,B,C,D

B לקודקוד A לקודקוד ♦

C לקודקוד B לקודקוד שנישנה קשת מקודקוד

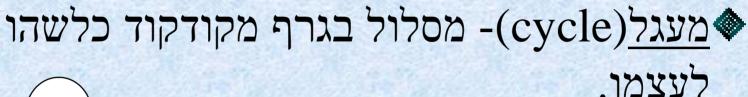
D לקודקוד C לקודקוד מקודקוד ♦

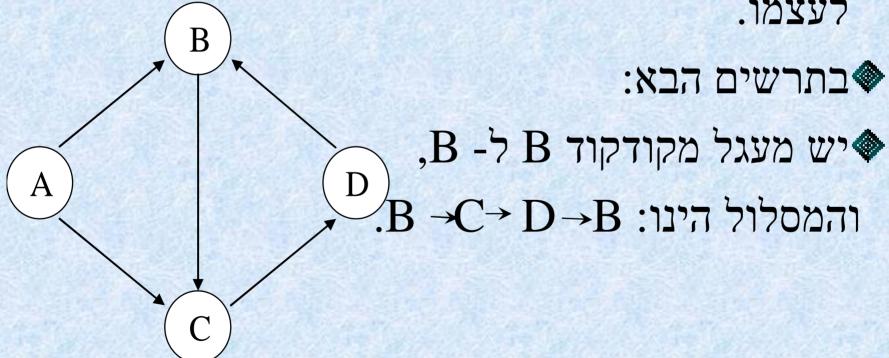


16.01.2008

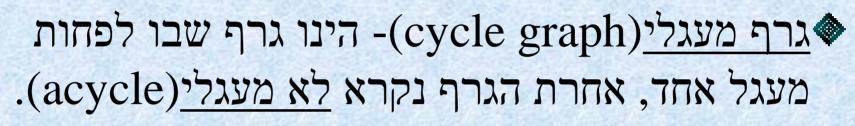
Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

- ▶ קודקוד נשיג: קודקוד b יקרא נשיג (להשיג)
   מקודקוד a בגרף אם קיים מסלול באורך כלשהו
   בגרף מקודקוד b לקודקוד a בגרף מקודקוד
- בתרשים האחרון, לדוגמא , קודקוד D נשיג
   מקודקוד A, מאחר שיש מסלול באורך 3 מקודקוד
   A לקודקוד D לקודקוד

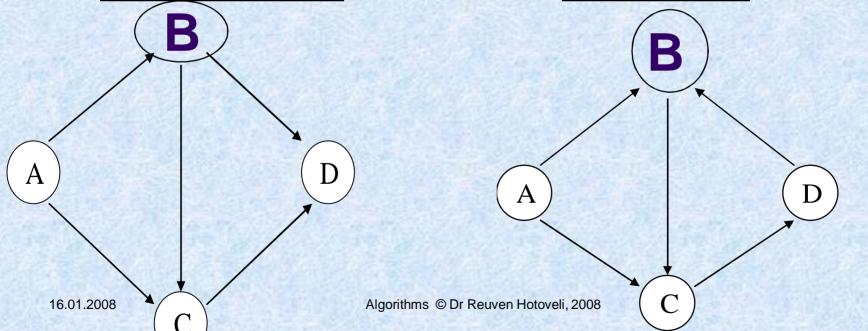




Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



דוגמא לגרף מעגלי: דוגמא לגרף לא מעגלי: **◊** 

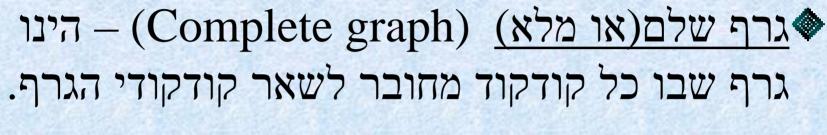




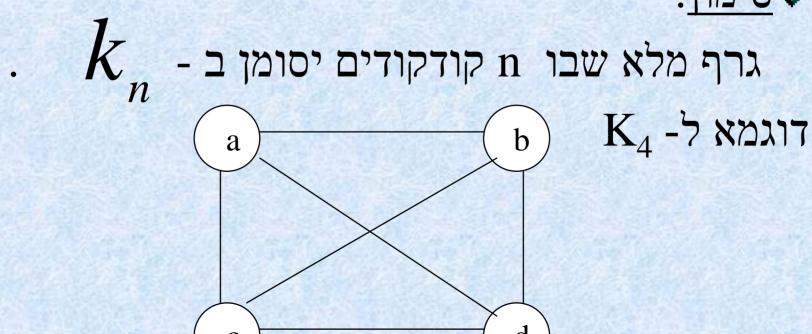
•באופן אנלוגי כך ניתן להגדיר גם מעגל פשוט.

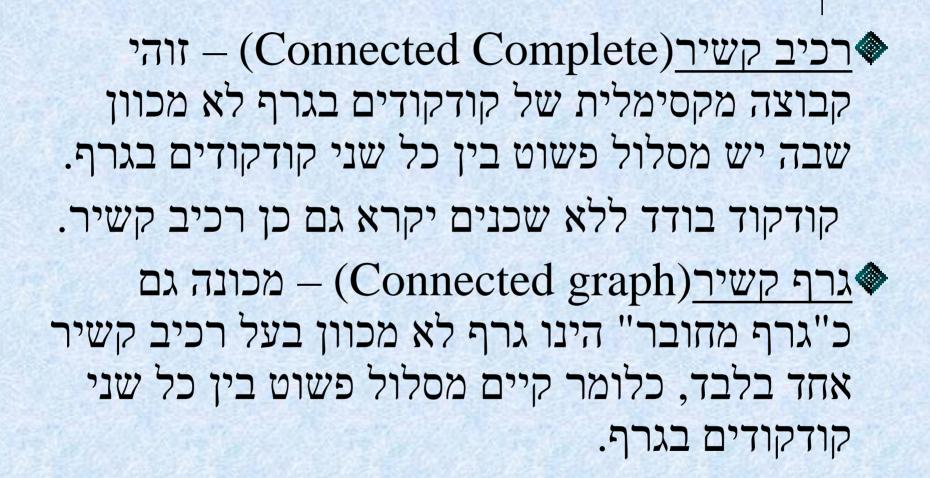
\*הערה:

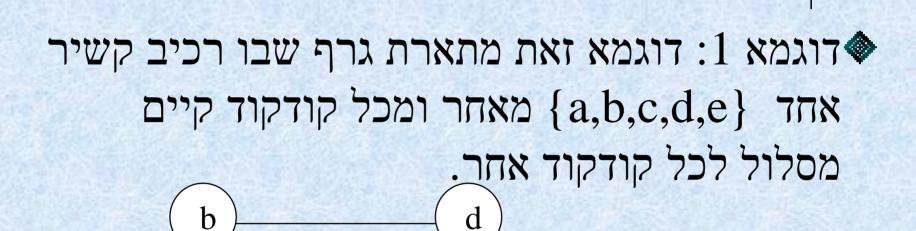
מעתה נדבר על מסלולים (מעגלים) פשוטים, אלא אם יצויין במפורש אחרת!!!



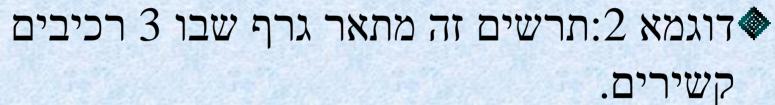


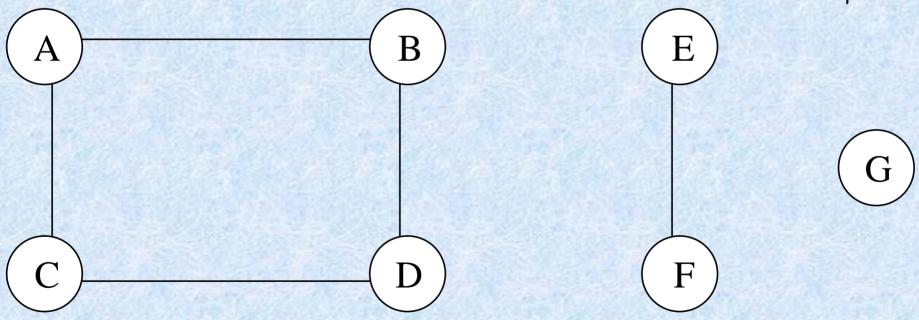




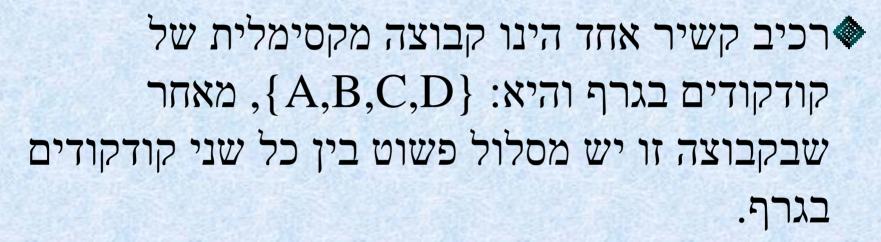


Algorithms © Dr Reuven Hotoveli



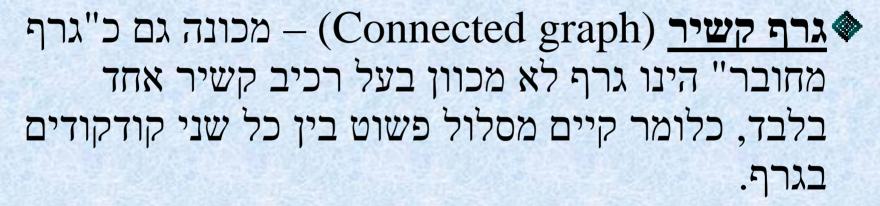


Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



לקבוצה זו לא ניתן לצרף אף אחד מהקודקודים לקבוצה זו לא ניתן לצרף אף אחד מהקודקודים E,F,G מאחר שלדוגמא אין מסלול מקודקוד F,G או ל- F או ל- F.

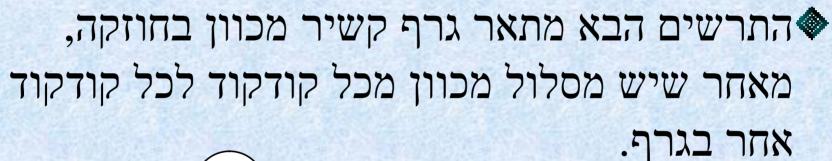
- ◆רכיב קשיר שני הינו קבוצה מקסימלית של קודקודים
  בגרף והיא: {E,F},
- ▶ ורכיב קשיר שלישי הינו: {G}, כיוון שעל פי ההגדרה קודקוד בודד יכול להיקרא גם כן רכיב קשיר, בתנאי שקבוצה זו הינה מקסימלית, כלומר בלתי אפשרי להוסיף לקבוצה זו עוד צמתים בגרף כך שבקבוצה החדשה שתתקבל יהיה קיים מסלול בין כל שני קודקודים בקבוצה.
  - סופית, בתרשים ישנם 3 רכיבים קשירים. ♦ סופית, בתרשים ישנם 3 אומים. Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

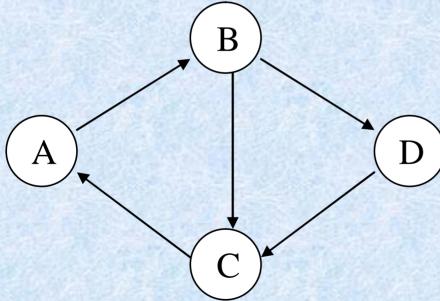


- רכיב קשיר מכוון בחוזקה (רק"ח) ♦ (Strongly Connected directed graph)
- ◆ הינה קבוצה מקסימלית של קודקודים בגרף מכוון שבו יש מסלול פשוט ומכוון בין כל שני קודקודים בגרף.
  - סקודקוד בודד ללא שכנים יקרא גם רכיב קשיר מכוון ◆

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

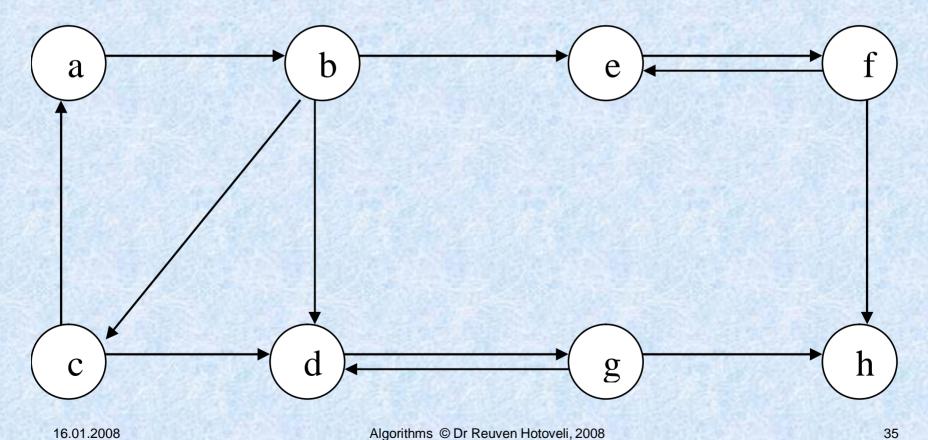
בחוזקה





Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008





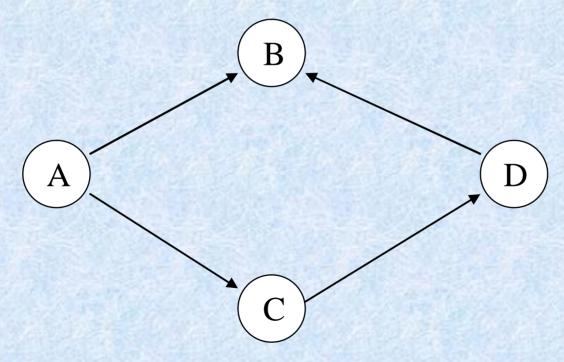
PDF created with FinePrint pdfFactory Pro trial version www.pdffactory.com

- ◆הרכיבים
- $\{d,g\}\ \{e,f\}\ \{h\}\ \{a,b,c\}$
- אנרף דו-צדדי (bipartite graph) הינו גרף שבו  $V=V_1 \cup V_2$  קבוצת לשתי קבוצות ארות מתחלקת לשתי קבוצות ארות  $x,y\in V_1$  ו  $V_2$  קבוצות ארות באופן שאם  $V_2$  ו  $V_1$ : או  $v_2$  ו  $v_3$  או  $v_3$  או לא קיימת קשת בין אול איני און דו בדדי על ידי  $v_3$

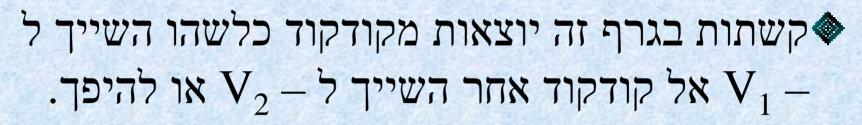
Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



$$V_2 = \{B,C\}$$
 - ז $V_1 = \{A,D\}$  זה  $\blacksquare$ 

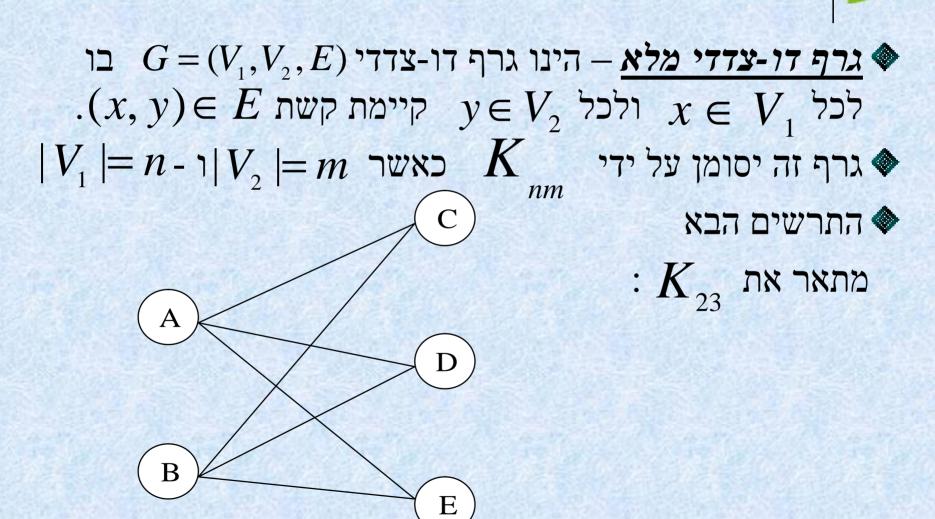


Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



 $\mathbf{V}_1$  - אין קשתות מקודקוד אחד השייך ל $\mathbf{V}_1$  לקודקוד אחר השייך ל $\mathbf{V}_1$  כנ"ל לגבי  $\mathbf{V}_2$ .

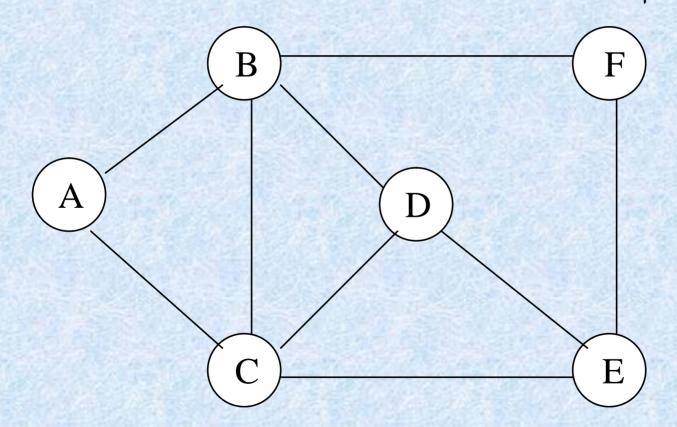
או גרף מכוון או גרף להיות גרף מכוון או גרף לא מכוון.





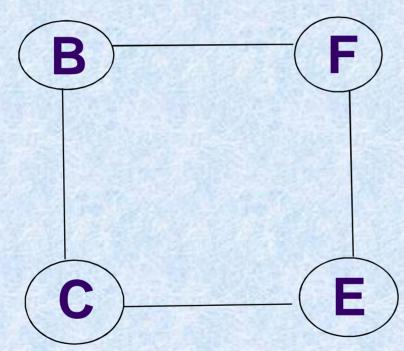
- $V_2$ -לישנה אחר השייך לכל קודקוד אחר השייך ל- $\bullet$ מקודקוד  $\bullet$ ומכל קודקוד השייך ל $V_2$  ל $V_2$  ומכל קודקוד השייך ל
  - ישנה קשת בינו לבין כל קודקוד אחר lacktriangleמקודקוד  $V_2$  השייך ל
    - הינו גרף G=(V,E) של (Sub-graph) G=(V,E) הינו גרף G=(V,E') בG=(V',E')



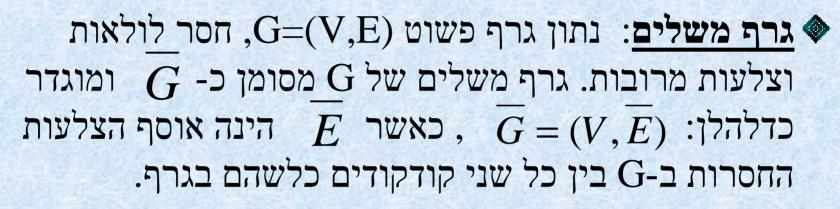


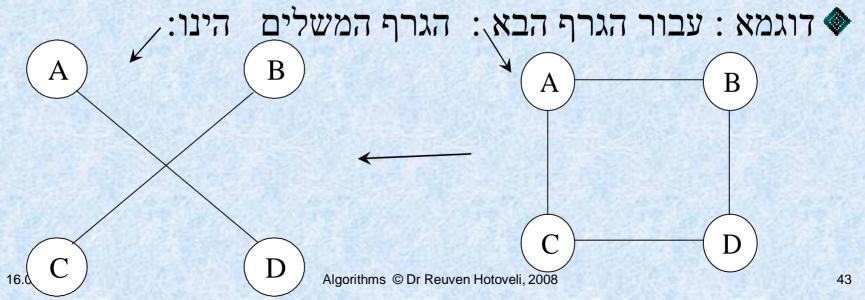
16.01.2008 Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

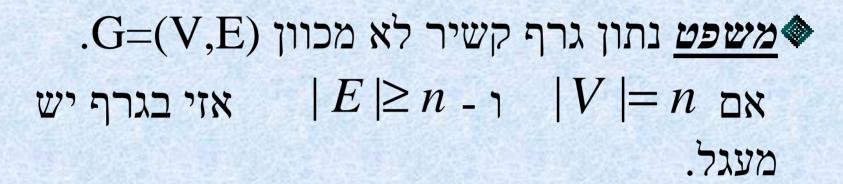




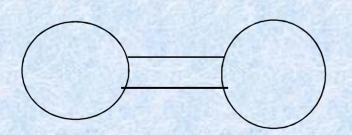
Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008



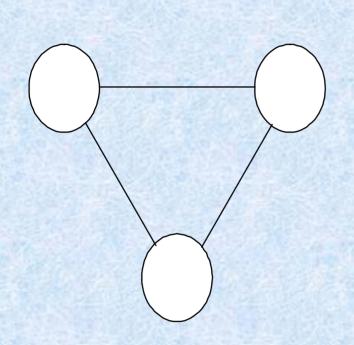




n הוכחה באינדוקציה על •



n=2 בסים: עבור אכן בגרף יש מעגל





אכן בגרף יש מעגל



- .k=n ונוכיח עבור
- עם n קודקודים ובו n קשתות G כעת יהי גרף G עם G לפחות.
- כעת נניח בשלילה שבגרף G אין מעגל. לכן, ב
   חייב שיהיה קודקוד שהינו עלה (ממנו אין G
   יציאה).

- אזי נקבל גרף אם נסיר מגרף G את העלה (קודקוד) אם נסיר מגרף G אם נסיר מגרף G' שבו G' שבו G' שבו G'
  - ש מעגל G' יש מעגל ♦ לכן, בהמשך להנחת האינדוקציה בגרף
    - G אך 'G הינו תת גרף של ♦
- יש מעגל אזי גם בגרף G' כלומר אם בגרף G' כלומר אם בגרף כלומר אם בגרף G' בסתירה להנחה שבגרף G' אין מעגל.
- ♦ לכן, הנחתנו (בגרף G אין מעגל) אינה נכונה והמסקנה
  דיא שבגרף G יש מעגל.
  היא שבגרף G יש מעגל.

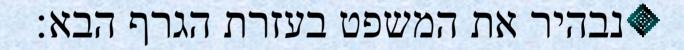


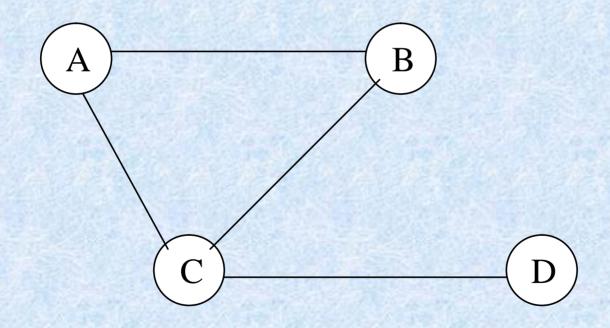
- א. הגרף G הינו עץ
- קשתות n-1 קשיר ובעל G .ב◆
- חסר מעגלים ובעל n-1 קשתות G .ג◆



 $\sum d(v) = 2 \mid E \mid$  מתקיים G=(V,E) פשוט פער מרף פשוט d(v) מציין דרגתו של צומת d(v) מציין דרגתו של פאררף.

עימוק: כל צלע בגרף G מחברת בדיוק שני קודקודים, כלומר כל צלע יוצאת בדיוק משני קודקודים.
 לכן, כל צלע ב G – נמנית בדיוק פעמיים בחישוב הדרגה של הקודקודים.





Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008