

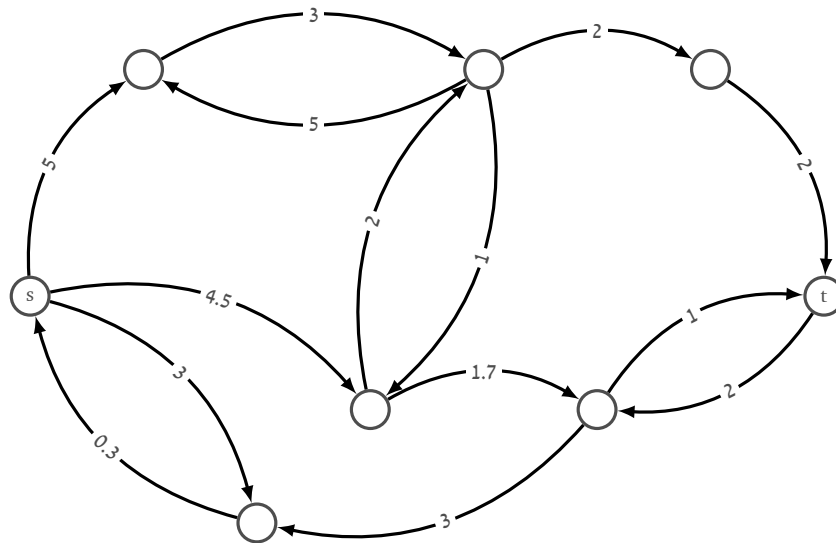
הרצאה 11

רשתות זרימה

הקדמה

הגדרה 1 (רשת זרימה). רשת זרימה היא גרף מכוון, $G = (V, E)$ עם קיבולים על הקשתות, $c: E \rightarrow \mathbb{R}_+$, צומת מקור, $s \in V$, וצומת בור, $t \in V$.

דוגמה:



הגדרה 2 (זרימה). בהינתן רשת זרימה, (G, s, t, c) , זרימה היא פונקציה, $f: E \rightarrow \mathbb{R}_+$, אשר מקיימת

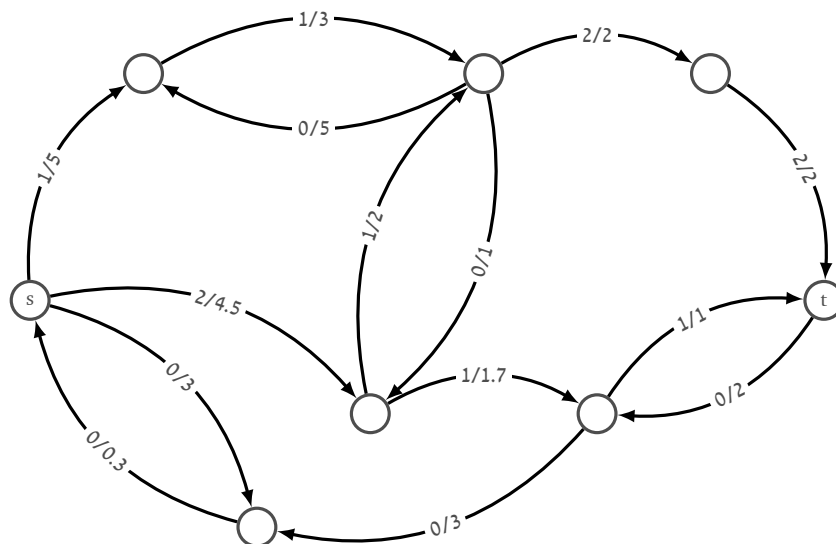
$$1. \text{ חוק הקשת } \forall e \in E \quad 0 \leq f(e) \leq c(e)$$

$$2. \text{ חוק הצומת } \forall v \in V \setminus \{s, t\} \quad \sum_{uv \in E} f(uv) - \sum_{vw \in E} f(vw) = 0$$

נסמן ב- $\delta(u) := \{uv : uv \in E\}$ את אוסף הקשתות שיוצאות מצומת u וב- $\rho(v) := \{uv : uv \in E\}$ את אוסף הקשתות שנכנסות לצומת v .

נגדיר: $f(v) := \sum_{e \in \delta(v)} f(e) - \sum_{e \in \rho(v)} f(e)$ ונסמן ב- $|f| := f(s)$ את ערך הזרימה.

דוגמה: $|f| = 3$



מטרה: למצוא פונקציית זרימה חוקית עם ערך מקסימלי.

חתך-st

הגדרה 3 (חתך-st). חתך-st הוא תת קבוצה של צמתים שמכילה את s ואינה מכילה את t .

נרחיב את הסימונים δ, ρ ו- f עבור קבוצת צמתים, כלומר

$$\delta(S) := \{uv \in E : u \in S \wedge v \notin S\}$$

$$\rho(S) := \{uv \in E : u \notin S \wedge v \in S\}$$

-1

$$f(S) := \sum_{e \in \delta(S)} f(e) - \sum_{e \in \rho(S)} f(e)$$

ונשים לב שלכל $S \subseteq V$ מתקיים

$$f(S) = \sum_{v \in S} f(v) \quad \text{1. אבחנה}$$

למה 1. לכל חתך- st , S , מתקיים $f(S) = |f|$.

□ הוכחה. נשים לב שלכל צומת, $v \in S$, שאינו s מתקיים $f(v) = 0$ ובנוסף, לפי ההגדרה, מתקיים ש- $|f| = f(s)$.
בפרט מתקיים ש:

$$|f| = f(V \setminus \{t\}) = -f(t)$$

נסמן

$$c(S) := \sum_{e \in \delta(S)} c(e)$$

טענה 1. לכל חתך- st , S , מתקיים $|f| \leq c(S)$

□ הוכחה. לפי למה 1 ולפי הגדרת פונקציית זרימה מתקיים ש- $|f| = f(S) \leq c(S)$.
הטענה האחרונה מאפשרת לנו למצוא חסם עליון על זרימת המקסימום. בהמשך נראה כי זהו חסם עליון הדוק.

רשת שיורית

הערות והנחות:

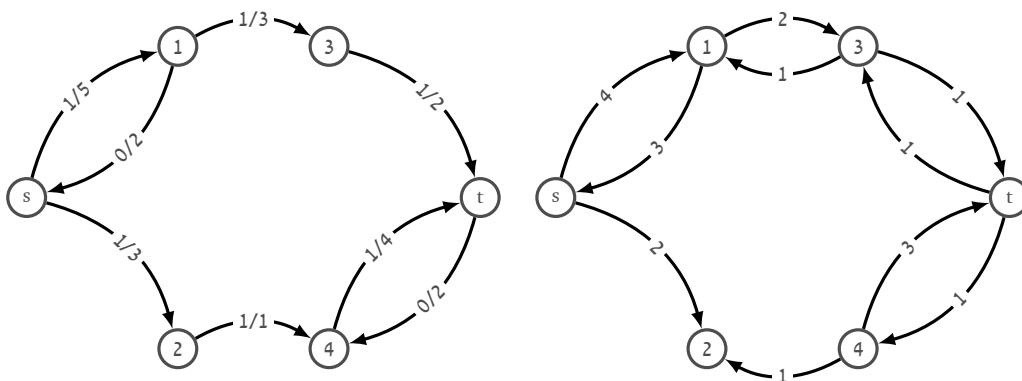
- נרחיב את פונקציית הקיבול ופונקציית הזרימה להיות מוגדרות עבור כל זוג צמתים.
 - נניח כי לכל זוג צמתים מתקיים ש- $\min\{f(uv), f(vu)\} = 0$ אחרת ניתן לחסר את המינימום משני הערכים.
- הגדרה 4** (רשת זרימה שיורית). בהינתן רשת זרימה, (G, s, t, c) , זרימה, f , הרשת השיורית היא (G_f, s, t, c_f) כאשר

$$c_f(uv) := c(uv) - f(uv) + f(vu)$$

$$G_f = (V, E_f)$$

$$E_f = \{uv : c_f(uv) > 0\}$$

דוגמה:



הגדרה 5 (חיבור זרימות). בהינתן שתי פונקציות זרימה, f ו- g , נגדיר את הסכום שלהן להיות:

$$h(uv) = \max\{0, f(uv) + g(uv) - f(vu) - g(vu)\}$$

למה 2. אם f זרימה ב- (G, s, t, c) ו- g זרימה ב- (G_f, s, t, c_f) אז $h = f + g$ זרימה ב- (G, s, t, c) ומתקיים $|h| = |f| + |g|$.
 הוכחה. **חוק הקשת:** מהגדרה מתקיים $0 \leq h(uv)$. כמו כן מתקיים ש- $h(uv) = c(uv) - f(uv) + f(vu)$ ולכן,
 אם $h(uv) \neq 0$ אז $h(uv) = f(uv) + g(uv) - f(vu) - g(vu) \leq c(uv) - g(vu) \leq c(uv)$.
חוק הצומת: נסמן ב- $\phi(uv) := f(uv) + g(uv) - f(vu) - g(vu)$ ונשים לב ש- $\phi(uv) = -\phi(vu)$ ו-

$$h(uv) - h(vu) = \max\{0, \phi(uv)\} - \max\{0, -\phi(uv)\} = f(uv) + g(uv) - f(vu) - g(vu)$$

□