

נכונות שלמה 2 $\Leftarrow$ המשפט:

הם אסטרטגיה $\neq$ הוכחה יש לפחות צד קריטריון
 אותה. צד שפסידים לא יבנה למעשה כצד קריטריון
 יותר מ $\frac{1}{2}$ פעמים, כי אחת היינו מגיעים
 חזקת, $1 \leq d_g(s, u) < 2$ בסתירה. לאורך המסלול
 המכיל את הנוקודים s ו u .
 אם מספר האסטרטגיות חסום $\leq \frac{|E|+1}{2}$.

ה אסטרטגיה $\neq$ $O(|E|)$ (חישוב כוחם) ורק
 מה"ז $\neq$ $O(|E|^2)$ חסום $\leq \frac{|E|+1}{2}$.
 (שים לב כי $\neq$ ציטוט $\neq$ $\neq$ מספר הצלחות
 מה"ז $\neq$ מקיים: $|E_f| \leq 2 \cdot |E|$ כי הצד
 $E_f \in E$ אם $e \in E$ או הצד הנגדו שיוכיח
 $(E - e)$ רק, למרות שמספר הצלחות מה"ז $\neq$
 יבנה להיות גדול יותר ממספר הצלחות מה"ז
 המקורי, $O(|E|)$.

הוכחה שלמה 2

גדלי $\neq$ הצעות המוכחות בזמן $\neq$. כמו $\neq$
 סתיוע אם $e = (u, v)$ (הייתה קריטריון הפסדית ההוכחה
 ואם $\neq$ הצעות המוכחות אזי $e \notin G_f$. אם מנה
 שהצד $\neq$ למעשה כצד קריטריון בזמן $\neq$ הוא צפוי
 למצוא ולחפץ מספרה הגדלים השונים. תהי $\neq$ הצעות
 סדוריות הוכחה $\neq$, e מופיעה מה"ז $\neq$.
 הוא אומרת שההוכחה $\neq$ $\neq$ הצעות $\neq$ קצנה
 סומך מופיעים או הצעות כצד הנגדית (u, v) .
 ממון שהצד (u, v) שיוכיח מוכחת ההוכחה $\neq$ $\neq$
 מכיוון ש $\neq$ המסלול $\neq$ אם אורך מנימלי מוגזר
 $d_g(s, v) + 1 = d_g(s, u)$