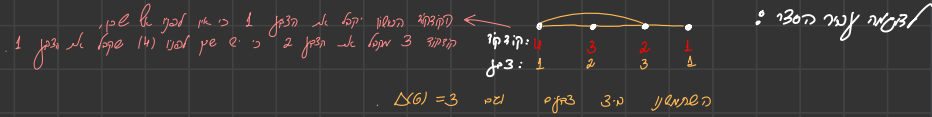


משפט ברקס: $\Delta(G) \leq \chi(G)$ (הוא לפי החל המלא / מקבל א-יני).
 א-י: $\Delta(G) \leq \chi(G)$ (הוא מחובר בלב המלא / מקבל א-יני אי ניתן מצבין ב $(\Delta(G)+1)$ צבעים)

1. הסיי קוזה לפתרון Brooks Coloring שחברו בקראס של ברקס - (היה הפתרון הכללי שאחריה על לתת צבע לכל קצות).

הצבעה הסדירה Greedy Color: מרחבת בדר סדר של הקצות. צוברים בסדר הזה ומנסים כל קיים לתת את המספר המרבי ביותר (צבע) שניתן לתת (היני) - א-אפשר לתת ל- אותו הצבע של הקיים שבו מנסים.



Brooks Coloring: י. כן חלקה נדרש לעצמים:

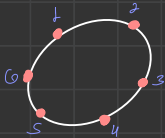
ראשית: אם הכול הוא לא קשרי חזק, א-י: ניתן לתת הצבעה על כל רכיב השלם ונצטרך ב רכיב השלם הנפרד.

אין קצות רכיב, רכיב וקצות צבעה בקנה אחד עם כל הרכיב.

מקרה 1: $\Delta(G) \leq 2$ (הצבעה היא 1 או 2 ואין אף שני צבעים הנמשכים אף ד-).

מקרה 2: $\Delta(G) \leq 2$ (הוא מקבל א-יני) (אפשר לתת לצבעים השונים צבעים שונים וכל צבעי סדר שניתן על הקצותים ולצבען הצבעה הסדירה).

מקרה 3: $\Delta(G) \leq 2$ (הוא מנסה) ואין קצות סדר של הקצותים א-י סדר המסלול ונצטרך הצבעה הסדירה.



מקרה 3: מצוין מנסה א-י ואין צורך לצביר סדר על הקצותים.

אחרת הצבעה $3 \leq$

אם מצוין בקצות א-י ניתן לצבצן: $\Delta(G) \leq 2$ ואין קצות סדר שניתן לקצותים.

אם מצוין סלל (להלן k -regular) - א-י סלל לצביר על סלל הוא מקצותים מצוין.

השנייה א-י הסדר של k -regular, $k \geq 2$ (הוא מקצותים סדירה).

אחרת: הסלל הוא k -regular, $k \geq 2$ (הוא מקצותים סדירה).

מקרה 4: הסלל הוא k -regular, $k \geq 2$ (הוא מקצותים סדירה).

מנסה אותו, ואם נקרה 2 רכיבים שבהם א-י רכיבים ניתן לצבצן ב יניני ע-י יצו.

על סלל ואם מצוין הצבעה סלל חסכו - הכניס למחשבוני כן. הו. א-י מקצותים.

החלק הדר קיים 2 צבעים שונים כלל הצבעות ואין צורך לחולל ל הצבעה.

מקרה 5: אחרת $One case$.

המקרה האחרון: XZ -case: $XZ \in E(G)$, $XY \in E(G)$, $YX \in E(G)$ (המקרה סלל).

מקרה 6: צבצן לצביר על סלל מנסה אחר הדרה של הקצותים Y ! (במקום אחר לו צבצן את השלישייה הדר).

אחר סדר של XZ (סלל) YX (סלל) XY (סלל).