# חלק תאורטי

## הוכחת אי שלמות

הסטודנט הציע להוסיף בדיקה על התנאי של המסלול לפני החזרת הפתרון.

בפעולה זו נגרמה פגיעה בשלמות האלגוריתם. דוגמה:

5

2

2

3

אנו מתחילים בגרף בצומת הירוק ומעוניינים להגיע לצומת הכתום. אורכי הקשתות מסומנות עליהן (היוריסטיקה 0), ונאמר כי מסלול פיסיבילי אם הוא מכיל את הקשת הכחולה. האלגוריתם כולו עובד כ-A\*, ולכן הצומת יגיע לראש התור Open בפעם הראשונה כאשר f(t)=4. בשלב זה נבדוק אם המסלול פיסיבילי ונראה כי הוא אינו. הפעם הבאה שנגלה אותו היא כאשר נפתח את הצומת הכחול משמאל, אך נראה שה-f כעת (8) לא טוב מ-4, ולכן לא נחזיר את הצומת הכתום ל-Open.

סה"כ נסיים את האלגוריתם מבלי למצוא מסלול אף על פי שהוא קיים, ולכן זוהי פגיעה בשלמות.

### הסבר מדוע לא תיתכן פגיעה בקבילות ללא פגיעה בשלמות:

מקבילות A\* כאשר צומת מטרה מגיע לראש התור הוא בעל f(s)=C\* (כאשר C\* המחיר האופטימאלי), זאת כיוון שאחרת היינו מחזירים מסלול לא אופטימלי (בסתירה לקבילות A\*).

לכן אם האלגוריתם מחזיר פתרון (שלמות) – כאשר צומת המטרה הגיע לראש התור הוא היה בעל f(s)=C\* מינ' ללא תלות בפיסיבליות הדרך, ובפרט הפתרון הוא גם האופטימלי מבין הפתרונות הפיסיביליים.

הערה: הדבר נכון כיוון שהנחנו קיום צומת מטרה יחיד.   
אם ניתן היה להוסיף צומת נוסף, בדוגמה יכולנו לחבר את צומת המקור (ירוק) לצומת מטרה נוסף בקשת כחולה בודדת במשקל 10.   
כיוון שצמתי מטרה יוצאים מ-Open פעם אחת בלבד עם המרחק המינ' אליהם, לא היינו מבקרים בצומת הכתום עם המסלול השמאלי (מאורך 8), אך היינו מגיעים לצומת החדש (עם מסלול מאורך 10) ומחזירים אותו כפתרון. כך היינו מקבלים שלמות (החזרנו פתרון פיסיבילי) אך לא קבילות (הפתרון לא אופט').

## אלג' שלם וקביל לחיפוש מסלול פיסיבילי

## מציאת מספר מסלולים לצומת מטרה

נציע לחפש מסלולים לפי פונקציות משקל ויוריסטיקות שונות, עם אופציה לפרמטריזציה שלהן.  
נמצא זוגות של פונקציות משקל ויוריסטיקות קבילות וע"י פרמטריזציה שלהן נקבל פונקציות מחיר ויוריסטיקות קבילות תואמות.

הוכחה:

נניח פונק' משקל ויוריסטיקות קבילות תואמות. יהי צומת s, ומסלול P ממנו למסלול מטרה. נסמן *כמשקל המסלול.  
כיוון שהיוריסטיקות קבילות מתקיים . פרמטריזציה של פונק' המשקל והיוריסטיקות יהיו .  
מכאן שיתקיים , ובסה"כ היוריסטיקה החדשה אופטימית, משמע קבילה ולכן גם A\* עם פונק' המשקל היוריסטיקה הנ"ל יהיה אלגוריתם קביל.*

*כעת בסה"כ עלינו להציג זוגות של פונק' משקל ויוריסטיקות תואמות, וכך נקבל אוסף גדול של פרמטריזציות שלהן.*

*נבחר להיות המרחק ביניהם, ו- המרחק המינ' ממנו לצומת שכן.*

*נבחר*  *להיות הזמן להגיע מהצומת הראשון לשני, ו- הזמן המינ' להגיע מהצומת הראשון לצומת שכן.*

*ניתן למשל להימנע מכבישי אגרה ע"י מתן משקל אינסופי לכבישים אלו (הפונק' היוריסטית תהיה 0).*

# חלק רטוב א'

## קבצי ה-csv

### Israel.csv

כל שורה מייצגת נקודה על המפה, וכל שורה מחולקת למספר עמודות:

1. אינדקס הצומת
2. קו ה-lat של הצומת
3. קו ה-lon של הצומת
4. שאר העמודות מתארות קשרים לצמתים אחרים ומחולקות ע"י @ ל-3 מספרים. אינדקס צומת היעד, המרחק וסוג הכביש.

### Lights.csv

כל שורה מייצגת מיקום של רמזור, ומחולקות ל-2 עמודות

1. קו ה-lat של הרמזור
2. קו ה-lon של הרמזור

# חלק רטוב ב'

## שלמות וקבילות אלגוריתם לניווט מובטח

האלגוריתם אינו שלם (ומכך שגם אינו קביל).

נניח ש-k נבחר להיות 1, לכן אנו בוחרים דגימת זמן אחת (נניח 0) ומוצאים את המסלול האופטימלי לפיה.

ייתכן כי ניווט זה כלל לא יהיה בטוח (למשל עבור כל דגימות הזמן אורכו גדול מ-T), אך דבר זה לא שולל אי קיום ניווט בטוח.  
לדוגמה ייתכן ואם היינו לוקחים דגימת זמן אחרת, היינו מקבלים בה כי המסלול הקצר ביותר היה אכן בטוח (זמן הנסיעה בו קטן מ-T בלפחות מהצמתים).   
בנוסף ייתכן והמסלול הבטוח היחיד לא יהיה קצר ביותר באף אחת מדגימות הזמן (וגם אם נבחר לא נבדוק אותו).

כלומר ייתכן קיום מסלול בטוח אך אי מציאתו ע"י האלגוריתם. זו פגיעה בשלמות ובפרט פגיעה בקבילות.