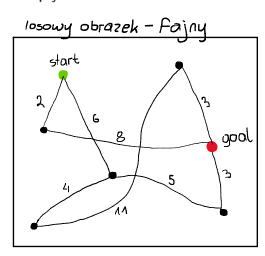
Zadanie 10. Pokaż, że Differential heuristic (W3, końcówka) jest optymistyczna. Zaproponuj jakiś sposób wyboru K punktów orientacyjnych inny niż losowanie z równym prawdopodobieństwem, co do którego masz nadzieję, że będzie działał lepiej niż losowy.

Differential heuristic

 $h(n) = \max_{L \in \mathsf{Landmarks}} (C^*(n, L) - C^*(L, \mathsf{goal}))$ (jak wyjdzie ujemna, to dajemy 0)

- Myślimy, że punkt orientacyjny jest za celem (jadąc do L mijamy cel po drodze)
- Jak cel jest trochę z boku drogi, to tracimy dokładność, ale nie optymizm.

a)



pokazemy, ze h(s)-spojna zatem jest równiez ptymstycznow

$$h(s_1) = C^*(s_1, L_1) - C^*(L_1, goal)$$

 $h(s_2) = C^*(s_2, L_2) - C^*(L_2, goal)$

Teza:

droga z si do Li priez sz może był tylko równie dobra albo gorsza

$$h(s_1) = C^*(s_1, L_1) - C^*(L_1, goal) \leq \frac{dobra}{dobra}$$

 $\leq C^*(s_1, s_2) + (C^*(s_2, L_1) - C^*(L_1, goal))$

z drugiej strony
$$h(s_2) = C^*(s_2, l_2) - C^*(l_2, goal) > więc l_1 musi byú$$

$$> C^*(s_2, l_1) - C^*(l_1, goal)$$

$$czyli h(s_1) \leq C^*(s_1, s_2) + h(s_2)$$

$$spójność => optymizm$$

h) whor punktow orientariningh.

1 U (z3) ' U

b) wybór punktów orientacyjnych:

reczy powodujące, że punkt jest atrakcyjnym kandydatem na landmark:

- 1) duza liczba sąsiadów
- 2) dookota nie ma zbyt wiele innych landmarków

ewentualnie jakaś taka siatka jeżeli many do czynienia z mapa

albo punkty odwiedzane często prez Udzi nwm typu wieża Eiffla