

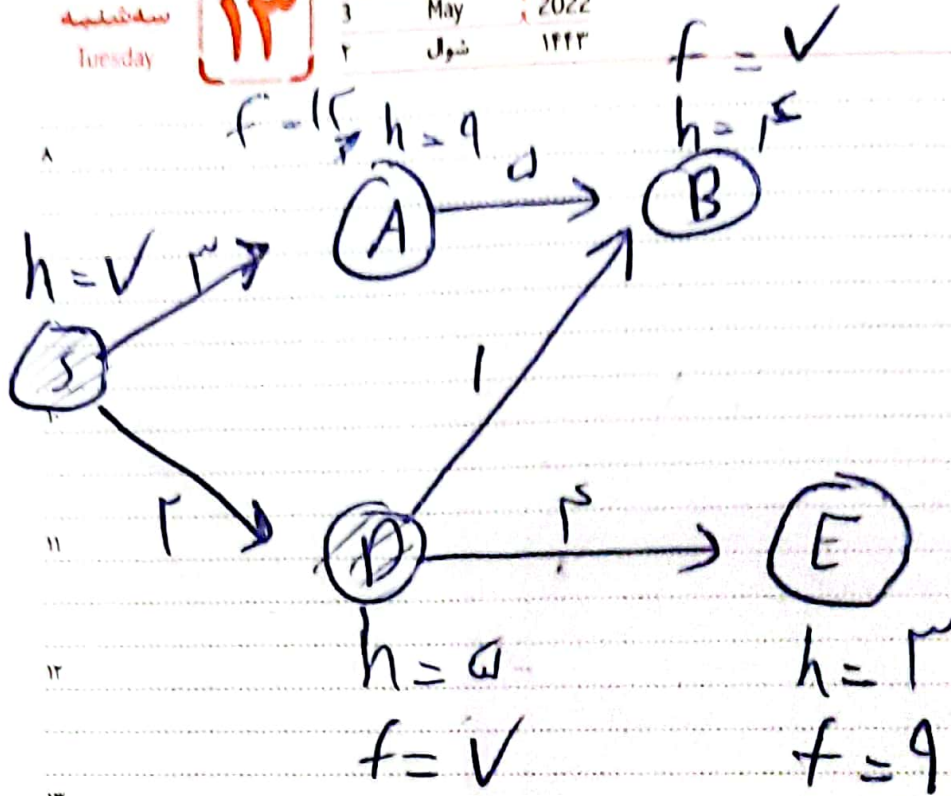
سبت
Tuesday

١٣

الاثنين
3 May 2022
٢ شوال ١٤٤٣

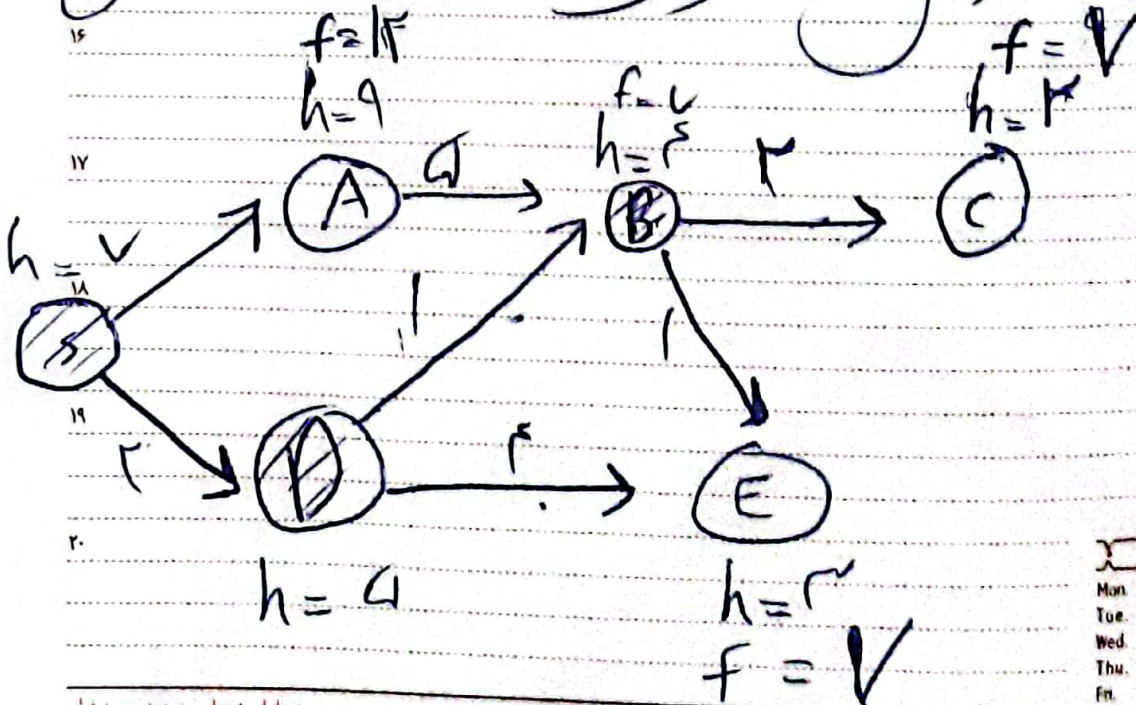
دار صفا وشيعة
ROOYAN
DABOL
PHARMACEUTICAL COMPANY

سؤال ١



frontier = [B, E, A]

Expand B

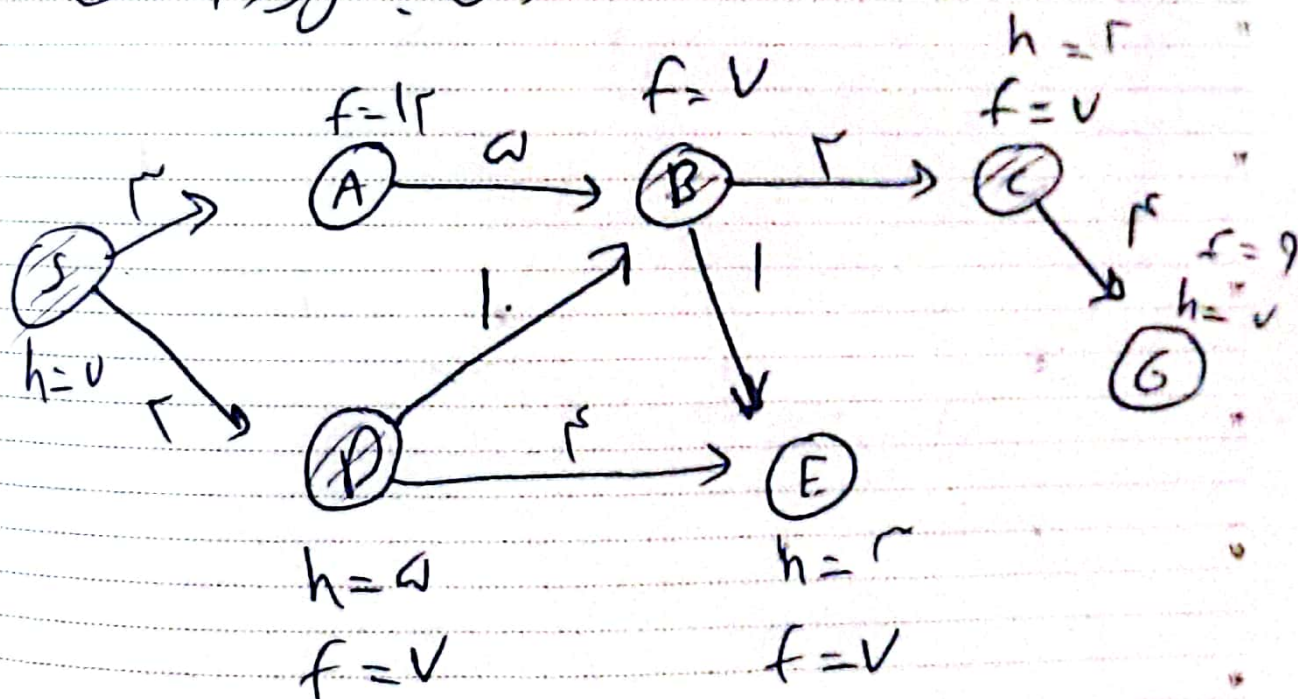


frontier = [E, C, A]

	May
Mon. 30	2 9 16 23
Tue. 31	3 10 17 24
Wed.	4 11 18 25
Thu.	5 12 19 26
Fri.	6 13 20 27
Sat.	7 14 21 28
Sun. 1	8 15 22 29

frontier = [C, E, A]
f = ۷ f = ۷ f = ۲

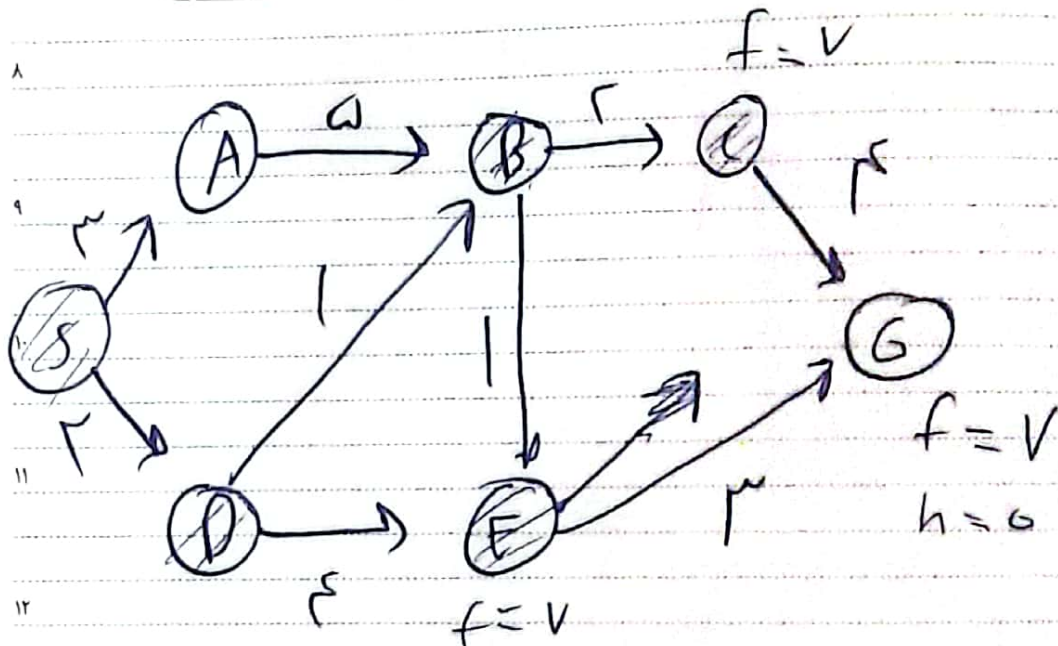
انتخاب می‌شود → C



frontier = [E, AG, A]
۷ ۹ ۱۲

E → برگزیده

روز	تاریخ	روز	تاریخ
۲۴	۱۷	۳	۲۱
۲۵	۱۸	۴	۲۲
۲۶	۱۹	۵	۲۳
۲۷	۲۰	۶	۲۴
۲۸	۲۱	۷	۲۵
۲۹	۲۲	۸	۲۶
۳۰	۲۳	۹	۲۷



$$\text{frontier} = [G, A]$$

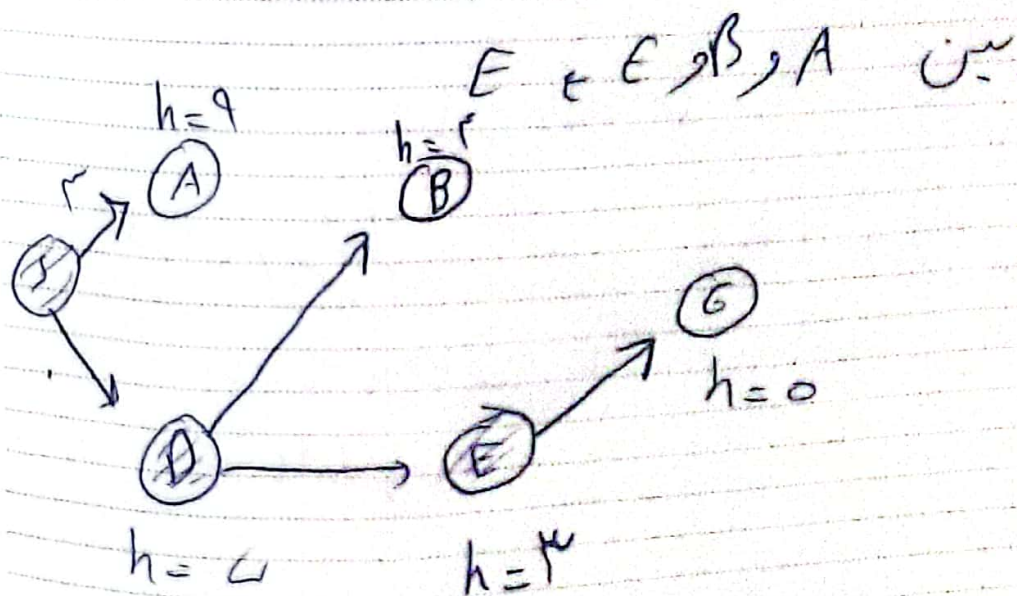
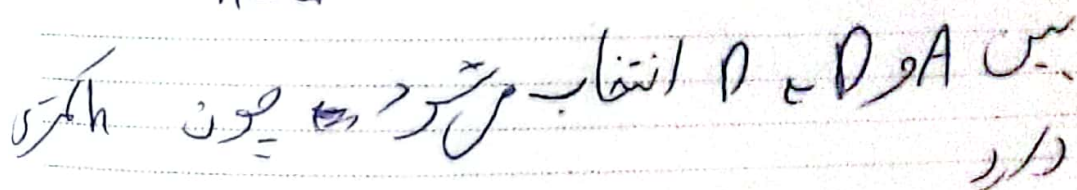
✓ ۱۲

۱۴ $S \rightarrow G$

۱۵ G, E, B, D, S : مسیر

۱۶ در تمام مراحل از فرمول $f(n) = g(n) + h(n)$

استفاده شده و در صورت کشف مسیر با f آن
خانه update شده



پس G و B و A و $G = h$ اتفاین پس

و به تقصیر رسم

۸
G و E و D و S : میسر

۹
مقایسه A^* و greedy :

۱۰
هزینه A^* : $\text{Cost} = V$

۱۲
۱۳
greedy = Cost = 9

۱۴
بنابرین در A^* میسر بهتری پیدا می شود زیرا

۱۵
برای انتخاب Node میان گرهواره علامه $h(n)$

۱۶
به $g(n)$ که هزینه ساز $h(n)$ مبدأ از هر

۱۷
اهمیت می دهد و در نتیجه جواب بهتری ارائه می دهد

۱۸
و در greedy حافظه ساز کمتر است و عملی

۱۹
است به جواب می رسد

$$h_1(B) \leq h_1^*(B)$$

۱۱
(الف)

$$h_1(B) \leq 12$$

۱۲ + ۱۲ = ۲۴

$$(1) \text{ و } (2) \text{ و } (3) \rightarrow (9, h_1(B) \leq 10) \quad (1)$$

$$h_1(B) \leq h_1(C) + c(B, C) \quad ; B, C$$

$$h_1(B) \leq 9 + 1$$

$$h_1(B) \leq 10 \quad (1)$$

$$h_1(B) \leq h_1(D) + c(B, D) \quad ; B, D$$

روز بزرگداشت شیخ صدوق

$$h_1(B) \leq 7 + 1$$

$$h_1(B) \leq 12 \quad (2)$$

$$h_1(A) \leq h_1(B) + c(A, B) \quad ; A, B$$

May				
Mon	30	2	9	16
Tue	31	3	10	17
Wed		4	11	18
Thu		5	12	19
Fri		6	13	20
Sat		7	14	21
Sun		8	15	22

$$10 \leq h_1(B) + 1 \Rightarrow 9 \leq h_1(B) \quad (3)$$

$$A \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow D$$

(2)

$$f(C) \subset f(B),$$

$$f + g \subset I + h(B)$$

$$I \subset h(B)$$

$$f(B) \subset f(D)$$

$$h(B) + I \subset V + h(D)$$

$$h(B) \subset I \cup V$$

$$\Rightarrow I \subset h(B) \subset I \cup V$$

ردیف	تاریخ	نام
۱	۱۳۹۸/۰۱/۰۱	نام ۱
۲	۱۳۹۸/۰۱/۰۲	نام ۲
۳	۱۳۹۸/۰۱/۰۳	نام ۳
۴	۱۳۹۸/۰۱/۰۴	نام ۴
۵	۱۳۹۸/۰۱/۰۵	نام ۵
۶	۱۳۹۸/۰۱/۰۶	نام ۶
۷	۱۳۹۸/۰۱/۰۷	نام ۷
۸	۱۳۹۸/۰۱/۰۸	نام ۸
۹	۱۳۹۸/۰۱/۰۹	نام ۹
۱۰	۱۳۹۸/۰۱/۱۰	نام ۱۰
۱۱	۱۳۹۸/۰۱/۱۱	نام ۱۱
۱۲	۱۳۹۸/۰۱/۱۲	نام ۱۲
۱۳	۱۳۹۸/۰۱/۱۳	نام ۱۳
۱۴	۱۳۹۸/۰۱/۱۴	نام ۱۴
۱۵	۱۳۹۸/۰۱/۱۵	نام ۱۵
۱۶	۱۳۹۸/۰۱/۱۶	نام ۱۶
۱۷	۱۳۹۸/۰۱/۱۷	نام ۱۷
۱۸	۱۳۹۸/۰۱/۱۸	نام ۱۸
۱۹	۱۳۹۸/۰۱/۱۹	نام ۱۹
۲۰	۱۳۹۸/۰۱/۲۰	نام ۲۰

(۳)

در این سوال بنده ~~که~~ safe - ۱۵

را برای بخش اول زم به این شکل که البته
برای کردن یک خانه سطرها را تا پایین چک می‌کنیم

و به سطور چهارم در آخر آن مربع کوچک

۳۶۳ را که آن عدد انتهای در داخلش نباشد.

همچنین که تابع `get next location` را زم که

یک خانه خالی را را به این شکل پیدا کند:

① در مدل اول اینگونه که اولین خانه خالی را

برگرداند

② در مدل دوم ~~همچنین~~ به این شکل است که همه

خانه‌های خالی را پیدا می‌کند و او را به این ترتیب که

تعداد انتهای های کمتری دارد و در اولویت

May					
Mon	30	2	9	16	23
Tue	31	3	10	17	24
Wed		4	11	18	25
Thu		5	12	19	26
Fri		6	13	20	27
Sat		7	14	21	28
Sun		8	15	22	29

در واقع در مقایسه در روش بالا باید گفت
دو هوشمندانه زاک زیر ~~را~~ راسه
مقادیر قابل قبول برای ~~حدا~~ در خانه را هر بار
update می کنه.

و برای بهبود هم توان forwarding برای
بیش بین ~~کنیم~~ جدول ما در مرحله بعد به شکل
م فدر استفاده کرد یا از Arc
استفاده کنیم به این شکل که در هر مرحله بعد از
ترار دادن ~~در~~ مقدار در خانه
های آن ~~سخت~~ و مستقیم و مربع 3×3 را
update کنیم و بررسی کنیم که هیچ راسه ای خالی
نشود.

ردیف		تاریخ
۱	۲۸	۱۳۹۹
۲	۲۹	۱۳۹۹
۳	۳۰	۱۳۹۹
۴	۳۱	۱۳۹۹
۵	۱	۱۴۰۰
۶	۲	۱۴۰۰
۷	۳	۱۴۰۰
۸	۴	۱۴۰۰
۹	۵	۱۴۰۰
۱۰	۶	۱۴۰۰
۱۱	۷	۱۴۰۰
۱۲	۸	۱۴۰۰
۱۳	۹	۱۴۰۰
۱۴	۱۰	۱۴۰۰
۱۵	۱۱	۱۴۰۰
۱۶	۱۲	۱۴۰۰
۱۷	۱۳	۱۴۰۰
۱۸	۱۴	۱۴۰۰
۱۹	۱۵	۱۴۰۰
۲۰	۱۶	۱۴۰۰
۲۱	۱۷	۱۴۰۰
۲۲	۱۸	۱۴۰۰
۲۳	۱۹	۱۴۰۰
۲۴	۲۰	۱۴۰۰
۲۵	۲۱	۱۴۰۰
۲۶	۲۲	۱۴۰۰
۲۷	۲۳	۱۴۰۰
۲۸	۲۴	۱۴۰۰
۲۹	۲۵	۱۴۰۰
۳۰	۲۶	۱۴۰۰
۳۱	۲۷	۱۴۰۰