

سوال ۲

الف) بدون استفاده از قضی سرپادان به بنده برداشت داشته به ① محدودیت برخورد ندارد
 ② کلاس یادگیری وجود ندارد

فامه منتهی از جایگاه فعلی تا جایگاه اصلی $\frac{1}{2} x_i$

اگر کلاس یادان را نیم یعنی حالت پریدن از روی آن ها را نداشته باشیم می توانیم ضریب $\frac{1}{2}$ را
 هم برداریم ولی جنبه اول حالت نیز h_i ها قابل قبول است (هر چند که بهترین نیست)

$$h_i = \frac{1}{2} \times ((y_i - x_i) + (y_i - y_i))$$

ب) فضای حالت ما کل صورتی که در جایگاه هر مرحله می آید باشد پس ما از هر استی می توانیم
 جایگاه تمام مرحله ها را در صورتی که حاصلی آن ها تا رسیدن به انت داشته باشیم به واسطه قسمت الف h_i هیدر است حاصل
 می آید زیرا با توجه به جایگاه فعلی تا رسیدن به شخصی می کند

الف) h_i ها قابل قبول است زیرا h_i ها قابل قبول برای تدسیر بود حال برای قرار دادن تمام پریدان
 به جای خود می توانیم h_i آن ها را با هم جمع کنیم تا h استی فعلی را بدست آوریم

این ضریب $\frac{1}{2}$ را این جا بایست که خود تا خیال ما از حرکت های که هزینه دارد می اندوزی می آید
 می بیند که باید چاره می شوند را بدست بیاورد و تقاضا کوچک تر می شود h خواهد بود (زیرا تمام حرکت ها را h_i می بیند)

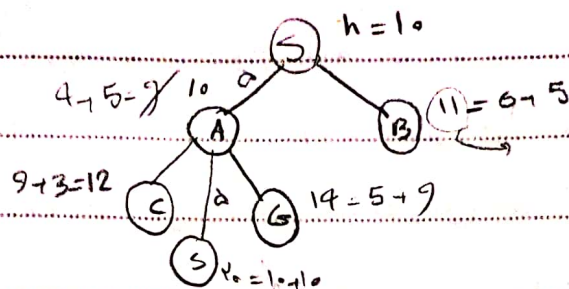
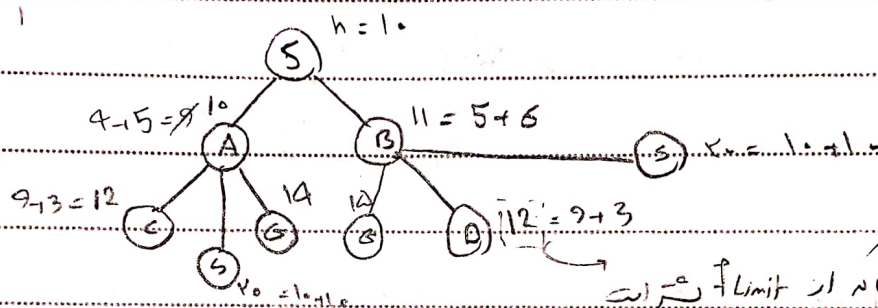
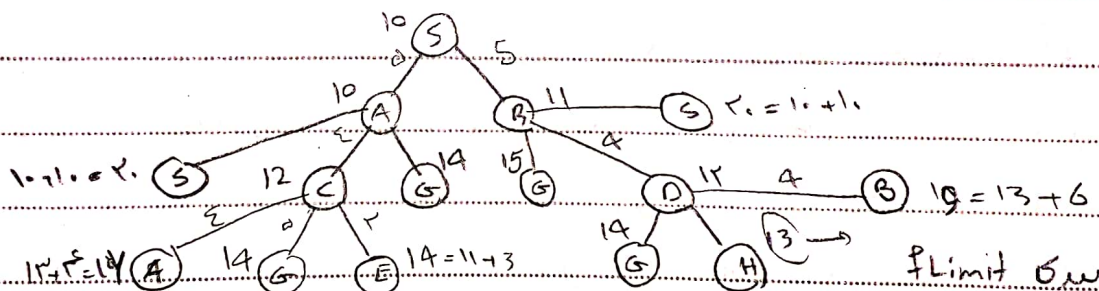
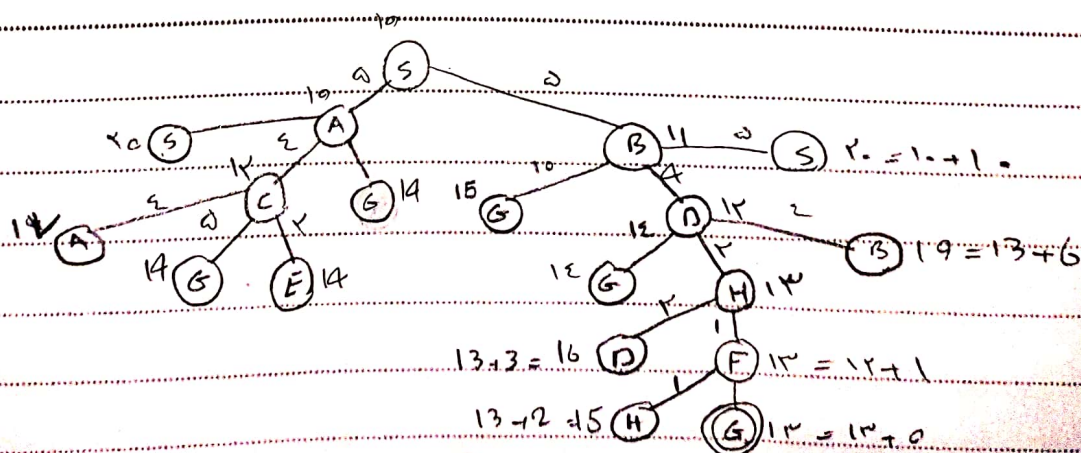
② $\sum h_i \leq \max(h_i)$ و دفع است که $\max(h_i)$ از مجموع تمام h_i ها کوچک تر است که قابل قبول
 بدون h_i را در سمت چپ شخصی می توانیم

$$\sum h_i = \max(h_i) + (y_i - y_i)$$

③ $\sum h_i \leq \min(h_i)$ وضع است $\sum h_i \leq \max(h_i)$ و $\min(h_i)$

h_i به h نزدیک تر می باشد پس هیدر استی که بختی برای سوال ما می باشد

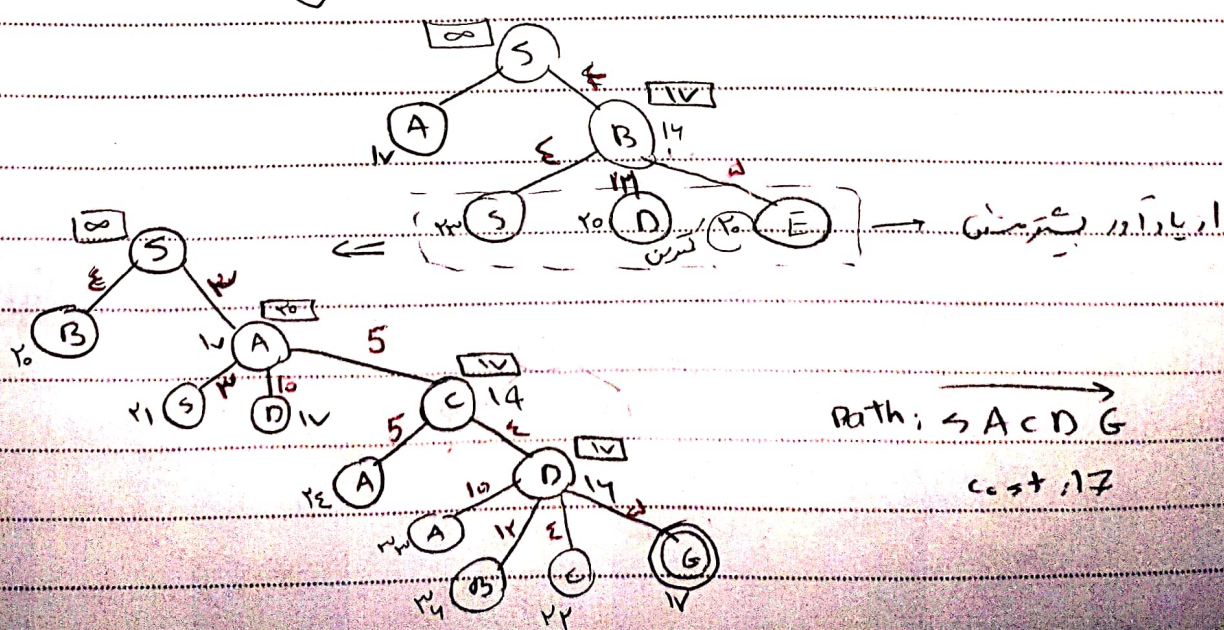
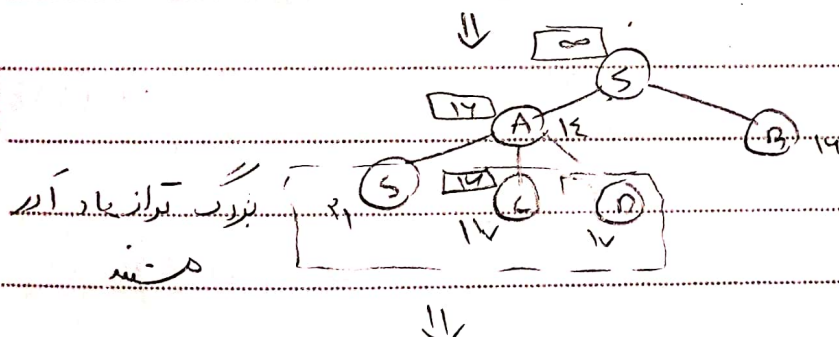
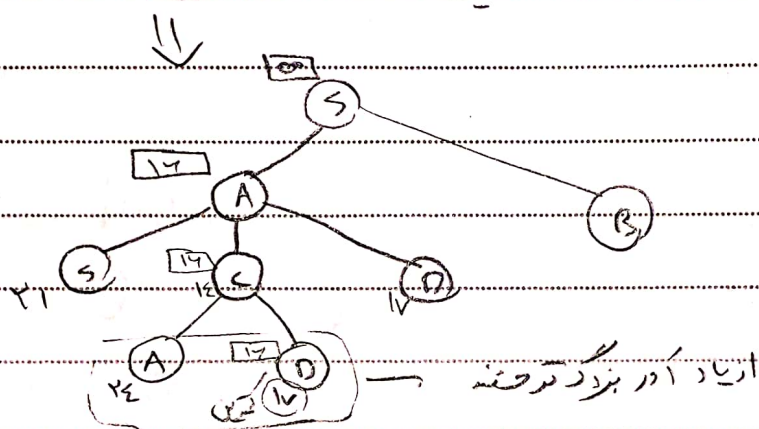
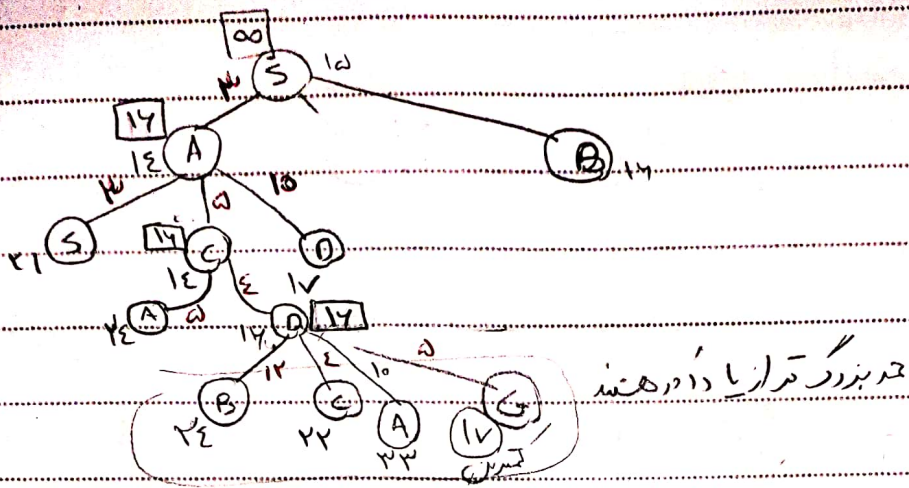
صنفاً ررضی ۱۸۸ (3)

 $f_{Limit} = 10$ کمترین که از f_{Limit} بیشتر بود $f_{Limit} = 11$ کمترین که از f_{Limit} بیشتر است $f_{Limit} = 12$ حد f_{Limit} $f_{Limit} = 13$ Path = $S \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow H \rightarrow F \rightarrow G$

Cost = 13

Subject :

4



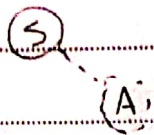
Subject :

(5)

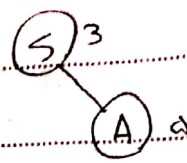
$$Q = \{S\}$$

$$n = (S) \text{ not goal}$$

$$S = A$$



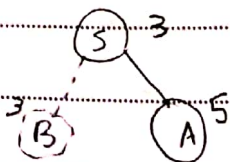
$$Q = \{S, A\}$$



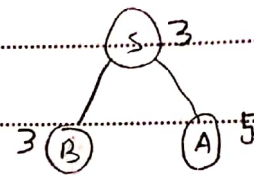
$$Q = \{S, A\}$$

$$n = (S) \text{ not goal}$$

$$S = B$$



تمام فرزندان
تولید شدند
آپدیت می شود
در این جا به بررسی می کنند

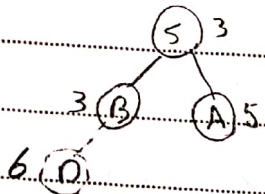


$$Q = \{S, A, B\}$$

$$Q = \{S, A, B\}$$

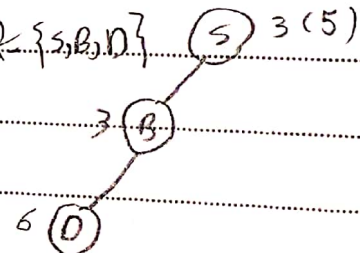
$$n = B$$

$$S = D$$



حافظه پر است
حذف می شود

$$Q = \{S, B, D\}$$



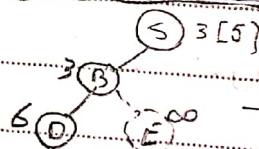
در اینجا هم تمام فرزندان تولید شدند

$$F = ((1, 2, 5), 7, 0) = G$$

$$Q = \{S, B, D\}$$

$$n = B \text{ not goal}$$

$$S = E \rightarrow \text{در اینجا هم تمام فرزندان تولید شدند}$$

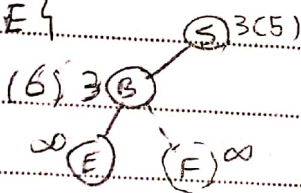


$$Q = \{S, B, E\}$$

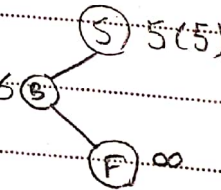
$$Q = \{S, B, E\}$$

$$n = B$$

$$S = F$$



تمام فرزندان
تولید شدند
آپدیت می شود

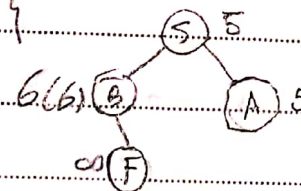


$$Q = \{S, B, F\}$$

$$Q = \{S, F, B\}$$

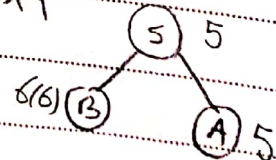
$$n = (S)$$

$$S = A$$



حافظه پر است
در فرزندان که تولید می شود آپدیت تأیید می شود
می گذارد
F حذف می شود

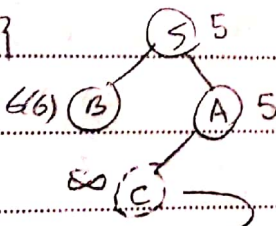
$$Q = \{S, B, A\}$$



$$Q = \{S, B, A\}$$

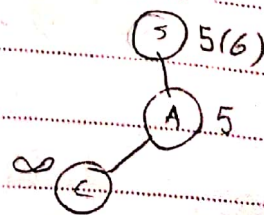
$$n = A$$

$$S = C$$



حافظه پر است
حذف می شود

$$Q = \{S, A, C\}$$



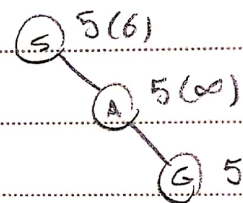
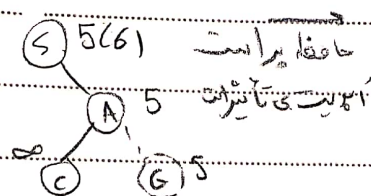
در این جا هم تمام فرزندان تولید شدند

در این جا هم تمام فرزندان تولید شدند

$Q = \{s, A, C\}$

$n = A$

$s = G$



$Q = \{s, A, G\}$

$n = G \rightarrow$ is goal

Path = $\overline{s \ A \ G}$

cost = 5