طراحی الگوریتم (<mark>نرم افزار)</mark>

پاسخ تشریحی توسط: حمید طاهرپور

<mark>97.</mark>گزينه 4 درس<mark>ت است.</mark>

فرض کنید که سه عضو از مجموعه روابط 15 عنصری به صورت زیر باشند.

 $R = \{(1,2)(1,3)(2,3),...\}$

(1,3) مجموعـه $A_1=\{1\}$ و $A_2=\{2\}$ و الدغـام کـرده و $A_1=\{1,2\}$ را داريــم. حـال بـا مــشاهده $A_2=\{2\}$ و $A_1=\{1\}$ مـشکل $A_3=\{3\}$ را با $A_3=\{3\}$ المت. سپس با $A_1=\{1,2,3\}$ مـشکل $A_3=\{3\}$ را با $A_3=\{3\}$ را با $A_3=\{3\}$ المت. سپس با $A_1=\{1,2,3\}$ مـشکل خواهيم داشت.

حال دو فرضیه وجود دارد.

فرضیه اول: اگر فرض کنیم $i \neq i$ باشد (یعنی به صورت دلخواه A_2 و A_2 و $A_3 \Rightarrow i$ در نظر گرفته شود) آنگاه می توان این عنصر رابطه را نیز در نظر گرفته و آن را به عنوان یک ادغام حساب کنیم. طبق این فرض ما می توانیم A_1 عمل ادغام را اجرا کنیم تا مجموعه A_2 کامل شود.

فرضیه دوم: اگر منظور از جمله « A_2 را در A_1 ادغام می کنیم» را حذف A_2 و نگه داشتن A_1 در نظر بگیریم، آنگاه مسئله به این صورت می شود که چون A_1 عدد در مجموعه A_2 داریم، پس با A_2 ادغام می توان آنها را دو به دو با هم ادغام کرده و به جواب برسیم.

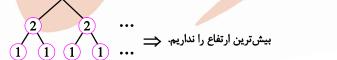
به نظر منظور طراح حالت دوم باشد. زیرا در این صورت می توان یک لیست یکتا را داشت ولی حالت اول بسیار گنگ خواهد شد.

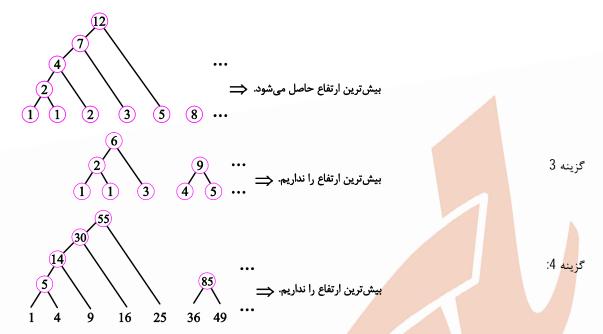
98.گزینه 2 درست است.

P :2 گزینه

برای داشتن بیش ترین ارتفاع درخت هافمن باید اعداد (تعداد تکرارها) طوری باشند که مجموع هر دو عنصر کوچـکـتـر از عنـصر بعدی باشد تا شکل درخت اریب شود.

گزینه 1: تعداد n رأس با مقدار 1:





.99 گزینه 3 درست است.

گزاره اول: با اعمال الگوریتم DFS و بررسی این که رئوس دو سر یالهای عقبگرد دارای تفاوت عمق زوج نباشند، می توان دو بخشی بودن گراف را بررسی کرد.

گزاره دوم: با اعمال DFS و بررسی وجود یال عقبگرد می توان وجود دور را تشخیص داد.

گزاره سوم: با دو بار اعمال الگوریتم DFS میتوان اجزای همبن<mark>دی ق</mark>وی را بررسی کرد.

گزاره چهارم: این کار را با زمان O(V+E) توسط BFS میتوان انجام داد.

1<mark>00.گزینه 4 درست است.</mark>

خردکردن 14 واحد پول توسط این مجموعه دارای جواب بهینه $\{7,7\}$ است ولی الگوریتم حریصانه جواب $\{10,1,1,1,1\}$ را تولید می کند.

1<mark>01</mark>.گزینه 1 درست است.

n در این سوال اولاً در تعریف d[i,j,n] متغیر n را معرفی نکرده است. ظاهراً n به معنی حداکثر طول مسیرها است (چون n رأس داریم). پس به دنبال بافتن کوتاه ترین مسیرها به طول n-1 به رأسی مانند n می گردیم و طول آن مسیر را با وزن یال بین رأس n و که همان m است جمع کرده و حاصل تعیین می کنیم.