ياسخ تشريحي

شانزدهمين الميياد كامييوتر

1. حاصل عبارت داده شده به ازای مقادیر مختلف برای x_i کها از x_i تنها در ۴ مورد ۴ مورد x_i و ۲ مورد x_i و ۳ متغیر است. تنها در ۴ مورد ۳ و ۳ و ۳ و ۳ مورد ۳ و ۳ و ۳ متغیر برابر x_i و در مورد ۳ و ۳ و هر پنج متغیر برابر ۱ هستند). در سایر موارد اگر دو متغیر x_i پر x_i بنابرابر باشند می توان مقادیر آنها را با هم مشابه عوض کرد که در این صورت یک x_i تایی جدید پدید می آید ولی x_i تغییر نمی کند. اگر x_i x_i به مشابه بوده ولی با x_i مشابه نباشند می توان مقادیر x_i مشابه آن سه را با x_i تعویض کرد و بالاخره اگر x_i x_i x_i x_i x_i x_i مشابه بوده ولی با x_i مشابه نباشند می توان مقادیر مشادیر آن چهار متغیر مشابه را با x_i تعویض کرد بدون آنکه در مقدار x_i تغییری حاصل شود.

7. هر n راهی یک دو شاخه دارد که باید به یکی از راههای یک m راهی وصل شود، بنابراین هر n راهی یک راه را از بین برده و n راه جدید ایجاد می کند که برایند آن تولید n-1 راه می شود، در نتیجه تعداد کل راههای موجود با احتساب پریز اولیه به شکل زیر به دست می آید:

$$X = 1 + 1 \circ \times (1 \circ - 1) + V \times (V - 1) + \Delta \times (F - 1) + F \times (T - 1) + 1 \circ \circ \times (1 - \circ) = 1\Delta T$$

۳. افرادی که می توانند از امین رتبه بهتری کسب کنند کسانی هستند که در یکی از دو درس ریاضی و یا فیزیک (و یا هر دو) نمرهٔ بهتری از امین به دست می آورند. تعداد این افراد حداکثر می تواند (۱ – ۱۱) + (۱ – ۷) یعنی ۱۶ باشد که در این صورت امین رتبهٔ هفدهم راکسب خواهد کرد.

منبع: المپیاد کامپیوتر در ایران (مرحله اول)، تألیف رسول حاجی زاده، انتشارات دانش پژوه، ۱۳۸۵

 \r می دهیم. برای آنکه مسیر طی شده از به طول باشد، لازم است دو واحد از حرکات، بالا راستی، می دهیم. برای آنکه مسیر طی شده از به طول بالاخره سه واحد باقی مانده از می دهیم. برای آنکه مسیر طی شده از به طول بالاخره سه واحد باقی مانده از مرکت به سمت بالا باشد. هر مسیری متناظر به خود دنباله ای متشکل از دو تا به تا و سه تا و سه تعداد دنبالههای یاد شده (شامل متناظر به مسیر مشخص شده در شکل به صورت مرکت به سمت بالا باشد. تعداد دنبالههای یاد شده (شامل دو حرف به مسیر مشخص شده در شکل به صورت برابر برابر و سه حرف و سه حرف و سه حرف برابر برابر همین می باشد.

 Δ . عددی بر ۳۴ بخش پذیر است که بر ۱۷ و ۲ بخش پذیر باشد و نیز عددی بر ۳۸ بخش پذیر است که بر ۱۹ و ۲ بخش پذیر باشد. اگر در جدول Δ و ۵ دو عدد ۱۷ و ۱۹ هم سطر و یا هم ستون نباشند، آنگاه منظم کردن آن جدول غیر ممکن است زیرامجموع تعداد کل خانه هایی که حداقل با یکی از آن دو عدد هم سطر و یا هم ستون هستند برابر ۱۴ می باشد که برای منظم شدن آن جدول لازم است هر یک از آن ۱۴ خانه عددی فرد باشد، در حالی که تعداد اعداد فرد باقی مانده برابر ۱۱ می باشد. و اما اگر در جدول Δ ۵ دو عدد ۱۲ و ۱۹ هم سطر و هم ستون باشند (که این کار به Δ ۲ طریق ممکن است، زیرا عدد ۱۷، Δ انتخاب و سپس عدد ۱۹ ، ۸ انتخاب در پیش روی خود دارند)، آنگاه مجموع تعداد کل خانه هایی که حداقل با یکی از آن دو عدد هم سطر و یا هم ستون هستند برابر ۱۱ می باشد (در جدول مقابل آن خانه ها با Δ نشان

داده شدهاند) که پر کردن آن ۱۱ خانه با ۱۱ عدد فرد به 11 طریق ممکن است. پر کردن ۱۲ خانه باقی مانده با ۱۲ عدد زوج نیز به 1۲ طریق انجام می شود که در کل جواب مورد نظر $111 \times 10 \times 10 \times 10$ به دست می آید.

۶.

$$X_{\circ} = 1 \circ \circ - f(X_{1} + fX_{1} + 1)f(X_{1}) \implies X_{\circ} = fk \implies X_{\circ} = \circ$$

$$X_{\circ} = \circ \implies X_{1} + fX_{1} + 1)f(X_{1} = f) \implies X_{1} = fL + 1 \implies X_{1} = 1$$

$$X_{1} = 1 \implies X_{1} + fX_{2} = f \implies (X_{1}, X_{2}) = (f, 1) \downarrow (-f, f)$$

$$\implies X_{\circ} + X_{1} + X_{2} + X_{2} = f \downarrow 1$$

۷. ماشین سفید پشت پراید است، بنابراین پراید سفید نیست. از طرف دیگر پراید طوسی نیز نیست چون دوو طوسی است، پس پراید سیاه بوده و به ناچار پژو نیز سفید خواهد بود. ماشین علی پراید نیست چون جلوی پراید پارک شده است، همچنین ماشین سیامک نیز پراید (سیاه) نیست، بنابراین پراید متعلق به بهروز است. ماشین علی جلوی پراید و ماشین سفید پشت پراید پارک است به این معنا که ماشین علی سفید نیست، بنابراین ماشین علی دوو بوده و ماشین سیامک نیز پژو است.

٨. مسأله مانند آن است كه بعضى خانههاى سياه موجود در چهار ستون اول را چنان منتقل كنيم كه در نهايت صفحه شطرنجى شود. در هر انتقال هر خانهٔ سياه فقط قادر است به خانه سفيد مجاورش (در

N.		X)		K		*
0	N		×		×	
1		X		X		*
0	1		X		X	
1		X		X		*
0	N		X		X	
1		×		×		*
0	1		X		¥	

صورت وجود) منتقل شود. هر انتقال یک حرکت محسوب می شود. بهترین حالت آن است که سیاههای موجود در ستون چهارم به ستونهای هشتم و هفتم، سیاههای موجود در ستون سوم به ستونهای ششم و پنجم، سیاههای موجود در ستون دوم به ستونهای چهارم و سوم و بالاخره سیاههای موجود در ستون اول به ستونهای دوم و اول منتقل شوند. تعداد

حرکات در این مورد در جدول مقابل نشان داده شدهاند که در مجموع برابر ۶۴ می شود.

9. به سادگی قابل درک است که هر گز با تعویض های یاد شده، دو عدد « \circ » در یک سطر و یا در یک ستون قرار نخواهد گرفت. بنابراین در هر سطر و یا ستون دقیقاً یک عدد « \circ » و دو عدد « \circ » و مستون دوم به شرطی که با یک عدد « \circ » در ستون اول به \circ طریق ممکن است. قرار دادن یک عدد « \circ » در ستون دوم به شرطی که با « \circ » موجود در ستون اول هم سطر نباشد به \circ طریق ممکن است و بالاخره این که قرار دادن یک عدد « \circ » در ستون سوم به شرطی که با هیچ یک از « \circ » های قبلی هم سطر نباشد برابر \circ می باشد که طبق اصل ضرب جواب مورد نظر \circ \circ یعنی \circ می شود.

11. به سادگی معلوم می شود که کوچکترین n برای رسیدن به منظور، عددی است چهار رقمی. تا قبل از ۱۲۳ باید ۱۹۹ عدد قرار گیرد. در بین اعداد یک رقمی فقط یک عدد (عدد ۱)، در بین اعداد دو رقمی فقط سه عدد (اعداد ۱۰، ۱۱ و ۱۲) و بالاخره در بین اعداد سه رقمی فقط بیست و سه عدد (اعداد ۱۰۰۰ تا فقط سه عدد (اعداد ۱۲۰۰) و بالاخره در بین اعداد سه رقمی فقط بیست و سه عدد (اعداد ۱۲۰۰ تا کالا تعداد کل آنها ۲۷ می شود. بنابراین باید عدد چهار رقمی n چنان باشد که قبل از ۱۲۳ قرار می گیرند که تعداد از ۱۲۰۰ تا عدد قرار گیرد. معلوم است که همه اعداد از ۱۷۰۰ تا می باشد قبل از ۱۲۳ قرار می گیرند که یکصد و هفتاد و دومین آنها ۱۱۷۱ می باشد. بنابراین اگر n را برابر ۱۷۷۱ قرار دهیم به جواب خواهیم رسید.

۱۲. برای ۱۱ نفری که هر کدام یک پیتزای کامل می خورند مجموعاً ۱۱ پیتزا خریداری می شود. برای ۹ نفری که هر کدام $\frac{\pi}{7}$ پیتزا را می خورند مجموعاً ۹ پیتزای کامل خریداری کرده و از هر یک از پیتزاها به اندازهٔ $\frac{1}{7}$ بُرش خورده و ۵ تااز آنها را به پنج نفری که هر کدام، $\frac{1}{7}$ پیتزا را می خورند می دهیم و ۴ تای دیگر را به ناچار دور می ریزیم.

برای ۱۳ نفری که هر کدام $\frac{1}{7}$ پیتزا را میخورند مجموعاً ۷ پیتزای کامل خریداری کرده و پس از تبدیل آنها به ۱۴ پیتزای نصفه، ۱۳ تای از آنها را به ۱۳ نفرِ مورد نظر می دهیم و یکی از آن نصفه ها را به ناچار دور می ریزیم. بنابراین حداقل پیتزاهای خریداری شده برابر ۷ + ۹ + ۱۱ یعنی ۲۷ می باشد.

1**۳.** در بین آن ۱۰ نفر هیچ فردی نمی تواند دروغگو باشد چون جملهٔ «شخص سمت راست من دروغگوست یا راستگو» جمله ای است درست. بنابراین همه افراد راستگو هستند.

n جدد n رقمی وجود دارد. اگر عدد n رقمی n رقمی وجود دارد. اگر عدد n رقمی n = n رقمی n = n رقمی n = n را پیدامی کنیم. چون $n \le n \le n$ خالی بند باشد، آنگاه باقی مانده عدد n رقمی n = n را پیدامی کنیم. چون $n \le n$ بنابراین باقی مانده به دست آمده یکی از اعدا n تا n می باشد که می توان با تبدیل رقم n به رقمی که باقی مانده مورد نظر است عدد n رقمی به دست آمده را مضر با n کرد.

16. اگر در رشته ای حرفی وجود داشته باشد که n بار تکرار شده باشد، آنگاه در رشته نهایی نیز باید

حرفی وجود داشته باشد که n بار تکرار شده باشد چون هیچیک از دو عمل یاد شده تکرار حرفی در یک رشته به تعداد n بار را تغییر نمی دهد. همچنین شرط لازم برای آنکه رشته ای بتواند از روی رشته دیگر به وجود آید آن است که تعداد حروف آنها یکسان باشد. بنابراین اگر تعداد حروف تکراری دو رشته را به صورت دنباله ای مثلاً نزولی بنویسیم باید دنباله های متناظر به دو رشته کاملاً یکسان باشد. دنباله های متناظر به کلمات داده شده در گزینه ها به شکل زیر می باشند:

همان طور که مشاهده می شود فقط در مورد گزینهٔ ج دو دنباله به دست با هم یکسان هستند.

10. اگر حرکت آخر با محمد باشد آنگاه او می تواند یکی از سطرهایی که قبلاً پر شده است را در نظر گرفته و مجموع اعداد موجود در آن سطر را به دست آورد، سپس اختلاف بین این مجموع با مجموع اعداد ستونی که تنها خانه خالی در آن است، را به دست آورده و آن عدد را در خانه خالی قرار می دهد و برنده می شود. و اما اگر حرکت ماقبل آخر با محمد باشد یقیناً آن خانه تنها خانه خالی در سطر (و یا ستون) خود می باشد که او می تواند مجموع اعداد یکی از ستون ها (و یا سطرها) ی پر را حساب کرده و با توجه به آن مجموع، خانه خالی را چنان پر می کند که برنده شود.

.1 \

 $\begin{aligned} &(x \text{ id}) = -1 \times 1 \circ^{q} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{v} + q \times 1 \circ^{v} - q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{h} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{h} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{h} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{h} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{h} + q \times 1 \circ^{h} - q \times 1 \circ^{$

 α ا و $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و دیگری فرد می باشد. اگر عدد فرد را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و دیگری فرد می باشد. اگر عدد فرد را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و عدد روج را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و در $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و در $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و نقل و به در و باشد. و باشد و و عدد $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و در $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و در $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و المی باشند که آن را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ می نامیم. در این حالت نیز با کمی دقت به تساوی $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و و در می باشند که آن را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و المی باشند که آن را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و المی باشند که آن را $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و المی باشد در این حالت نیز با کمی دقت به تساوی $\lceil \frac{k}{7} \rceil$ و المی باشد رسید.

از طرف دیگر معلوم می شود که اگر عدد k در بازهٔ $[1^{-n}, 7^{n+1}]$ در نظر گرفته شود، آنگاه عدد α و یا α تعریف شده در فوق، در بازهٔ $[1^{-n}, 1^{n-1}]$ قرار خواهد گرفت، به این معناکه اگر ما کزیمم مقدار α در بازهٔ α بازهٔ α برابر α باشد، آنگاه ما کزیمم مقدار α در بازه α برابر α برابر α برابر α برابر α می باشد. بینابرایین ما کیزیمم مقدار در بیازه های می مقدار در بیازه α برابر α می باشد. بینابرایین ما کیزیمم مقدار در بیازه های می باشد. بینابرایین ما کیزیمم مقدار در بیازه های می باشد. بینابرایین ما کیزیمم مقدار α بینابرایین می برابر α به برابر α به برابر α به برابر α برابر و مورد عدد و برابر α برابر و می برابر و برابر

 $\begin{array}{l} \text{ $T999$ } \rightarrow \text{ $T\circ\circ\circ$}, \text{ 1999 } \rightarrow \text{ $1\circ\circ\circ$}, \text{ 999 } \rightarrow \text{ $2\circ\circ$}, \text{ 799 } \rightarrow \text{ 170, 176} \\ \rightarrow \text{ 77, 77 } \rightarrow \text{ 71, 77 } \rightarrow \text{ 18, 100 } \rightarrow \text{ 170, 176 } \\ \rightarrow \text{ 170, 176 } \\ \rightarrow \text{ 170, 176 } \\ \rightarrow \text{ 170, 176 } \\ \rightarrow \text{ 170, 176 } \rightarrow \text{ 17

 \mathbf{x} بر آرش از سه تایی $(\mathbf{x},\mathbf{y},\mathbf{z})$ سه تایی $(\mathbf{x}+\mathbf{y},\mathbf{x}-\mathbf{y},\mathbf{z})$ را چنان بساز د که هر سه عدد $\mathbf{x}+\mathbf{y}$ بر $\mathbf{x}+\mathbf{y}$ بخش پذیر باشند، آنگاه خواهیم داشت:

بنابراین معلوم می شود شرط لازم برای آنکه آرش بتواند برنده شود آن است که سه تایی ماقبل آخر باید چنان باشد که هر سه عدد موجود در آن سه تایی بر ۳بخش پذیر باشند. و اگر این روند را به قبل ادامه دهیم معلوم خواهد شد که سه تایی اولیه نیز باید هر سه عددش بر ۳ بخش پذیر باشد تا آرش بتواند برنده شود که در بین سه تایی های داده شده هیچ سه تایی چنین خاصیتی را ندارد.

اگر. با تغییر یکی از ضرایب s_i هااز ۱ به ۱ – و یا از ۱ – به ۱ زوجیتِ عدد n تغییر نخواهد کرد، بنابراین اگر عددی مانند α توسط ماشین قابل نمایش باشد عدد ۱ α قابل نمایش نخواهد بود.

.۲۲. اگر هر سه رقم در بازهٔ $[V, \circ]$ و یا در بازه $[V, \circ]$ باشند، آنگاه با حداکثر V مرحله، به صفر خواهیم رسید (در مورد اول گردونه مربوط به بزرگترین رقم را آنقدر به عقب می چرخانیم تا با عدد متوسط برابر باشند و باشد، سپس گردونه های مربوط به آن دو رقم را آنقدر به عقب می چرخانیم تا با عدد کوچک برابر باشند و در نهایت نیز هر سه گردونه را با هم می چرخانیم تا به سه تا صفر برسیم. در مورد دوم نیز کار را با چرخاندن گردونه مربوط به کوچکترین رقم به سمت جلو ادامه می دهیم.

اگر دو رقم در بازهٔ $[0, \circ]$ و رقم دیگر در بازهٔ $[0, \circ]$ باشد نیز حداکثر مراحل کار برابر با V می باشد، به این ترتیب که ابتدا عدد بزرگتر در بازهٔ $[0, \circ]$ را آنقدر به عقب می چرخانیم تا با عدد دیگر برابر باشند، سپس آن دو گردونه را با هم آنقدر می چرخانیم تا به صفر برسند (معلوم است که این مراحل حداکثر برابر Δ می باشد)، در نهایت نیز گردونهٔ سوم را که عدد Δ و یا Δ می باشد به جلو می چرخانیم تا به صفر برسد (در این مورد نظر حداکثر مراحل برابر Δ می باشد).

اگر دو رقم در بازهٔ [۹, ۵] و رقم دیگر در بازهٔ [۱, ۲] باشد نیز همانند بندِ قبلی عمل می کنیم.

تعداد مسیرهای بهطول $1 \le i \le 1$) در جدول زیر مشخص شده است:

طول مسير	٢	٣	۴	۵	۶	٧	٨	٩	1 0	11	١٢	۱۳	14
تعداد مسير	۱۳	74	77	۲۰	١٨	18	14	17	١٠	٨	۶	۴	۲

۲۴. حجم مورد نظر به شکل مقابل میباشد که دارای ۳۵ مکعب واحد میباشد:



مضربی از $n \times m$ شرط لازم و کافی برای آنکه سوراخهای یک مستطیل $m \times m$ طلایی باشد آن است که n مضربی از

سباشد. این موضوع در شکل مقابل نشان داده شده است. \mathbf{m}

فرض می کنیم مستطیل $n \times m$ مطابق شکل مقابل دارای سوراخ می کنیم مستطیل ورودی و خروجی از تلاقی با یکدیگر $a \times b$ مستطیل $a \times b$ ایجاد می کنند که طول مستطیل اولیه $a \times b$

عرض آن مستطیل برابر (a+b) $\frac{\sqrt{\gamma}}{\gamma}$ می شود، به این معنا که طول مستطیل باید k برابر عرض آن باشد $m \times m$ مصدی است صحیح). بنابراین شرط لازم و کافی برای آنکه سوراخهای مستطیلی $m \times m$ طلایی باشد آن است که m مضرب صحیحی از m باشد. معلوم است که در این حالت به غیر از دو سوراخ گوشه ای، مابقی m - 1 سوراخ همگی طلایی خواهند بود.

در بین مستطیلهای داده شده، سوراخهای غیر واقع بر گوشههای ۱۳۸۴ × ۱۳۸۴ و ۱۳۸۴ × ۴۱۵۲ × ۴۱۵۲ همگی طلایی اند که تعداد کل آنها ۱۳۸۳ + ۱۳۸۳ یعنی ۲۷۶۶ می شود.

۲۶. ابتدا باید اعداد را به مبنای ۲ تبدیل کرده و آن دو را بهطوری در دو سطر بنویسیم که ارقام هممر تبه در زیر هم قرار گیرند. چون مجموع هر دو عدد موجود در یک ستون برابر ۶۴ (که در مبنای ۲ بهصورت ۱۰۰۰۰۰۰ قابل نمایش است) می باشد، بنابراین دو عدد موجود در یک ستون چنانند که به ازای اولین

«۱» از سمت راست در عدد پایینی، رقم متناظرش در عدد بالایی نیز ۱ است. از آن رقم به قبل هر دو رقم متناظر، در آن دو عدد تا جایگاه ششم از سمت راست، باید متفاوت باشد تا مجموع بهصورت ۵۰۰۰۰ در بیاید. به عنوان مثال در مور د دو عدد ۴۷ و ۱۷که در صورت سؤال اشاره شده است وضعیت، به قرار زیر مىباشد:

جایگاه
$$\longrightarrow$$
 Γ^{α} Γ^{ϵ} Γ^{ϵ} Γ^{ϵ} Γ^{ϵ} Γ^{ϵ}

۱ برای تبدیل اعداد بالایی به پایینی و برعکس، کافی است در مورد ستونهای به شکل « ۰ ۰ ۵ که نامی

جایگاه سمت راست آن به شکل « $\mathring{\ \, }$ » نمی باشد دقیقاً Υ^i واحد از عدد بالایی برداشته و به عدد پایینی اضافه کنیم و در مورد ستونهای به شکل « $\overset{\circ}{\circ}$ » که یک یا چند ستون بلافاصله بعد از آن به شکل « $\overset{\circ}{\circ}$ »

می باشند، کافی است به اندازه ^ز۲ از عدد بالایی بر داشته و به عدد پایینی اضافه کنیم که ^{ز۲} جایگاه سمت راست ترین ستون به شکل « $\mathring{\ \, }_{\ \, }$ » میباشد که در آن دو عدد وجود دارد. در مورد اعداد ۴۷ و ۱۷ مقادیر اضافه شده به ترتیب به صورت ۲۱، ۲۲، ۲۳ و ۲۴ می باشد که از قاعده بالاییروی می کنند.

بنابراین معلوم می شود که تعداد اعداد اضافه شده، برای تبدیل اعداد بالایی به اعداد پایینی یک واحد كمتر از تعداد «۱»هاى موجود در عدد بالايي مي باشد.

اعداد از ۳۳ تا ۶۳ مجموعاً ۱۱۱ تا ۱ دارند که اگر به ازای هر یک از عدد «۱» کم کنیم معلوم می شود که تعداد مراحل لازم برابر ۳۱ – ۱۱۱ یعنی ۸۰ می شود. در مور د ستون مربوطه به دو عدد ۰ و ۶۴ نیز یک مرحله تعویض نیاز است. بنابراین جواب مورد نظر ۸۱ می شود.

۲۷. در هر مورد بهترین تبدیل مطابق الگوریتم زی میباشد:

$$\frac{\cancel{57}}{\cancel{1}} \xrightarrow{ \gamma^{\circ}} \frac{\cancel{57}}{\cancel{6}} \xrightarrow{ \gamma^{\circ}} \frac{\cancel{10}}{\cancel{77}} \xrightarrow$$

۲۸. بعد از سوتِ i ام شماره روی کارتها به شکلی در می آید که در جدول زیر نمایش داده شدهاند:

	\	۲	٣	۴	۵	۶	٧	٨	٩	10	"	17	w	14	10	18	w	۱۸	19	۲0	۲۱	77	14	74
i=0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
i=۱	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
i=۲	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0
i=٣	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
i=۴	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0
i=۵	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0
i=۶	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	0
i=V	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0
i=۸	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0
i=٩	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	1
i=∖∘	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1
i=\\	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	1
i=w	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1

.۲۹. مجموعهٔ داده شده را به شکل زیر به سه مجموعهٔ B ه B و D افراز می کنیم، مجموعهٔ A مجموعه اعدادی است که مضرب A هستند، مجموعهٔ A مجموعه اعدادی است که در تقسیم بر A باقی مانده A مجموعهٔ A مجموعه اعدادی است که در تقسیم بر A باقی مانده A می آورند:

$$A = \{\Upsilon, \mathcal{S}\}$$

$$B = \{ 1, f, V \}$$

$$C = \{\Upsilon, \Delta\}$$

برای تشکیل زیرمجموعهٔ مورد نظر باید i عضو از i عضو از i عضو از i انتخاب شود که تمامی حالات ممکن در ستونهای جدول زیر مشخص شدهاند:

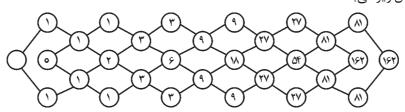
i	0	١	٢	0	١	۲	0	١	٢	0	١	٢	
j	0	0	0	١	١	١	٢	٢	٢	٣	٣	٣	
k	0	0	0	١	١	١	٢	٢	٢	0	0	0	
تعداد حالات	١	٢	١	۶	17	۶	٣	۶	٣	١	٢	١	۴۴ = مجموع ━
ممكن													<u>,</u>

١	٢	٣	۴	۵
۶	٧	٨	٩	١.
11	17	•	14	۱۵
18	۱۷	١٨	۱۹	۲۰
71	77	۲۳	74	۲۵

۳۰. اگر خانههای جدول را مطابق شکل مقابل از ۱ تا ۲۵ شماره گذاری کنیم، آنگاه با وجود یک لوبیا در خانه شماره ۱۳ فقط خانههای ۲، ۴، ۶، ۱۰، ۱۶، ۲۰ و ۲۴ اَمن هستند؛ یعنی اگر فردی در خانهای غیر از شمارههای فوق لوبیایی را قرار دهد فردِ دیگر برنده خواهد شد. در بین شمارههای فوق نیز دو شماره ۲ و ۴ با

یکدیگر، %و ۱۶ با یکدیگر، % و ۲۰ با یکدیگر و بالاخر % و ۲۲ با یکدیگر و ابستگی دارند، به این صورت که اگر هر دو شماره و ابسته به هم لوبیایی اختصاص داده شود، نفر بعدی می تواند با اختصاص دادن لوبیایی به خانه و اقع در بین آن دو خانه و ابسته، برنده می شود. بنابراین بهترین حرکات ممکن آن است که مهدی خانه %1، مرتضی خانه %1، مهدی خانه %2، مهدی خانه %3، مهدی خانه %4، مهدی خانه %5، مهدی در حرکت بعدی مهدی هر حرکتی را انجام دهد حداقل با یک لوبیا در یک ردیف ستونی، سطری و یا قطری قرار خواهد گرفت که مرتضی را در وضعیت بُرد قرار می دهد. در حرکت آخر مرتضی با قرار دادن لوبیا در خانه مورد نظر برنده می شود.

۳۱. در سمت چپ هر گرهای مانند mه حدا کثر دو گره مانند nو kوجود دارد. تعداد راههای رسیدن به گره m با مجموع تعداد راههای رسیدن به دو گره n و k برابر است، بنابراین تعداد راههای رسیدن به هر گره مطابق شکل زیر می باشد:



 \mathbf{r} در موردگزینهٔ ب، چون \mathbf{s} در مکان \mathbf{r} قرار گرفته است معلوم می شود که قبل از آن مکان \mathbf{s} و \mathbf{r} بر بوده است که یکی از آنها یعنی مکان \mathbf{r} توسط \mathbf{r} پر شده است، بنابراین \mathbf{r} قبل از \mathbf{r} وارد جدول شده است. از طرف دیگر مکان اولیهٔ \mathbf{r} خانه \mathbf{r} می باشد که هنگام ورود به جدول در صورت پر بودن آن خانه به یک خانه دیگر می رود. لحظهٔ ورود عنصر \mathbf{r} به جدول، خانهٔ \mathbf{r} خالی بوده است و لزومی نداشت که به خانهٔ دیگر برود.

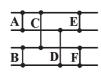
ترتیب ورود حروف به جدول در مورد گزینه های الف، ج و د به ترتیب به شکل زیر می تواند باشد:
$$a \longrightarrow b \longrightarrow c \longrightarrow d \longrightarrow e \longrightarrow f \longrightarrow g$$
 ج: $a \longrightarrow c \longrightarrow e \longrightarrow g \longrightarrow b \longrightarrow f$ عند $a \longrightarrow c \longrightarrow e \longrightarrow g \longrightarrow b \longrightarrow b \longrightarrow b$

۳۳. تعداد افرادی از ردیف اول که در انتهای ساعت اول چای خور دهاند را α و مابقی را β و این تعداد را در ردیف دوم به ترتیب γ و θ می نامیم، خواهیم داشت:

$$\alpha + \beta = \gamma + \theta = \gamma \circ$$

$$\alpha + \beta = \gamma \circ , \beta + \theta = \gamma \circ$$

معلوم است که از بین دو عدد α و γ یکی زوج و دیگری فرد است. بدون آنکه به کلیت مسأله لطمه ای وارد شود α را زوج و γ را فرد در نظر می گیریم که در این صورت در انتهای ساعت دوم تعداد افرادی از ردیف اول که چایی می خورند برابر α و مابقی برابر γ و نیز این تعداد در ردیف دوم به تر تیب برابر α و مابقی برابر α و بنابراین در انتهای ساعاتِ فرد وضعیت افراد چایی خورده همانند انتهای ساعت اول می شود.



 \mathbf{r} اگر سوئیچها را مطابق شکل مقابل با \mathbf{F} ، \mathbf{D} ، \mathbf{C} ، \mathbf{B} ، \mathbf{A} و \mathbf{F} نام گذاری کنیم، آنگاه اگر وضعیت آنها را بهتر تیب مطابق جدول زیر در نظر بگیریم، آنگاه به هر یک از خروجی های موجود در گزینه ها خواهیم رسید (علامت \mathbf{x}

نشان گر ضربدری بودن سوئیچ و علامت ← نشان گر مستقیم بودن آن سوئیچ می باشد):

گزینه	A	В	C	D	E	F
الف	^	×	×	^	^	^
ب	→	→	×	→	×	×
ج	^	^	×	×	×	×
٥	×	^	×	^	^	×

.۳۵ اگر صابونهای موجود در شکل را بهتر تیب از چپ به راست با C ،B ،A و D نام گذاری کنیم، آنگاه بهترین حرکات به شکل زیر می باشد:

راست: B (۳ پایین: ۲ (ست: B

چپ: C : پایین: D (۵) D بالا: ۶) D چپ

بالا: A) B: بالا: P) الله: A) B: بالا: P) الله

77. بهترین الگوریتم برای حرکت ماشینها به شکل زیر می باشد:

- همه ماشینها از عوارضی رد شده و ماشینهای ۴ و ۲ در خیابان سمت راست و ماشینهای ۶، ۵ و ۳ در خیابان سمت چپ ردیف شده و ماشین ۱ به خروجی می رود که در این حالت مجموعاً ۶۰ تومان عوارض پرداخت می شود.
- ماشین ۴ از عوارضی رد شده و در پشت آخرین ماشین سمت چپ یعنی ماشین ۳ قرار می گیرد که در این حالت نیز ۱۰ تومان عوارض پرداخت می شود.
- تنها ماشین موجود در سمت راست یعنی ماشین ۲ از عوارضی رد شده و وارد پارکینگ می شود که ۱۰ تومان عوارض پرداخت می شود.
- ماشینهای ۶ و ۵ از عوارضی رد شده و ماشین ۶ به خیابان سمت راست و ماشین ۵ به خیابان
 سمت چپ و به پشت ماشین ۴ منتقل می شوند و در این مجموعاً ۲۰ تومان به عوارضی پرداخت می شود.
- ماشینهای ۳، ۴ و ۵که در خیابان سمت چپ و به همین ترتیب قرار دارند از عوارضی رد شده و به ترتیب در پارکینگ قرار می گیرند و بعد از آنها ماشین شماره ۶از خیابان سمت راست به عوارضی رفته و از آن جا به پارکینگ منتقل می شود. در این حالت نیز مجموع عوارض پرداخت شده برابر ۴۰ تومان می باشد. با توجه به حالت بندی فوق مجموع کل عوارض برابر ۴۰ + ۲۰ + ۲۰ + ۲۰ + ۲۰ و یعنی ۱۴۰ تومان به دست می آید.

77. ابتدا با یک بار فشار دادن دکمهٔ نمایش، اعداد نشان داده شده را وارد ماشین حساب کرده و آنها را با به جمع می کنیم، معلوم است که حاصل این جمع برابر $\frac{n(n+1)}{7} - (x+y)$ خواهد بود. از آنجا که مقدار x+y حداقل برابر y و حداکثر برابر y می باشد. بنابراین حاصل عدد به دست آمده بین

ورت (n - 1) (n - 1) خواهدشد. فرضمی کنیم آن حاصل جمع برابر α باشد. در این صورت γ (n - 1) خواهدشد. فرضمی کنیم آن حاصل جمع برابر γ باشد. در این صورت در نابرابر یو (n - 1) (n - 1) $\geq \alpha \leq (n - 1) (n + 1)$ برای γ برای γ برای γ برای γ برای در در نابرابر یا فشار دادن دکمهٔ نمایش، هر یک از اعداد نشان داده شده را به توان γ رسانده و با هم جمع می کنیم. می دانیم مجموع مربع اعداد از γ تا γ برای γ برای γ (γ این با توجه به محدودیت به دست آمده برای γ در حالت قبلی، برای γ برای γ برای γ در حالت قبلی، برای γ به صورت منحصر به فرد پیدا می شود. به عنوان مثال فر ف دستگاه دو معادله و دو مجهول، مقادیر γ و مجموع مربع داده ها برابر γ باشد در آن صورت:

$$\frac{(n-7)(n-1)}{7} \leq 1 \cdot \cdot \cdot \leq \frac{(n-7)(n+7)}{7} \Rightarrow n = 4 \quad \text{i. } n = 4$$

$$1 + 7 + 7 + \dots + 4 = \frac{4 \times 4 + 2}{7} = 1 \cdot 7 \quad \Rightarrow x + y = 7 \quad \text{i.}$$

$$1^{7} + 7^{7} + 7^{7} + \dots + 4 \quad \frac{4 \times 4 + 2}{7} = \frac{4 \times 4 \times 4 \times 4}{7} = 7 \quad \text{i.}$$

$$1^{7} + 7^{7} + 7^{7} + \dots + 4 \quad \frac{4 \times 4 \times 4}{7} = \frac{4 \times 4 \times 4 \times 4}{7} = 7 \quad \text{i.}$$

در این حالت برای x و y جواب منحصر بهفرد ۳۰ و ۵۰ بهدست می آید.

در این حالت برای x و y جوابهای صحیحی در محدودهٔ از ۱ تا ۴۶ به دست نمی آید.

 \mathbf{x} اگر \mathbf{x} نمایشگر آن باشد که وزنهٔ \mathbf{x} را در کفهٔ دوم قرار دهیم و نیز \mathbf{x} نمایشگر آن باشد که وزنهٔ \mathbf{x} را از آن کفه بر داریم، آنگاه الگوریتم توزین به شکل زیر خواهد بود:

$$7^{\circ}, 7^{\circ}, ..., 7^{\circ}, 7^{\circ}, ..., 1^{\circ}, 1^{\circ}, ..., 1^{\circ},$$

ردو دوه شده از سه مؤلفه a و a تشکیل شده است. برای ساختن شبکه مطلوب باید به یکی از دو a باید به یکی از دو $a \to b \to c$ شکل $a \to b \to c$ و یا $a \to b \to c$ برسیم که تعداد کل حالات رسیدن به هر یک از آنها به تر تیب به شکل زیر به دست می آید:

$a \rightarrow b \rightarrow c$ (I

- انتخاب یک مؤلفه از سه مؤلفه برای آنکه نقش a را بازی کند (این کار به ۳ طریق ممکن است).
- انتخاب یک رأس از رئوس آن برای آنکه از آن رأس فلشی خارج شود (این کار نیز به ۳ طریق ممکن
 است).
- انتخاب یک مؤلفه از دو مؤلفه باقی مانده برای آنکه نقش b را بازی کند (این کار به T طریق ممکن است).
 - انتخاب یک رأس از رئوس b برای آنکه فلشی به آن وارد شود (به ۳ طریق).
 - انتخاب یک رأس از رئوس b برای آنکه فلشی از آن خارج شود (به ۳ طریق).
 - انتخاب یک رأس از رئوس c برای آنکه فلش خارج شده از d به آن وارد شود (به c طریق). طبق اصل ضرب تعداد کل طُرق در این حالت برابر c c c بعنی c بعنی c بعنی طبق اصل ضرب تعداد کل طُرق در این حالت برابر c c بعنی c

$a \rightarrow b \leftarrow c$ (II

- البته مشخص است که و انتخاب یک مؤلفه از سه مؤلفه برای آنکه نقش b را بازی کند (به a طریق). [البته مشخص است که دو مؤلفه a و a هم نقشند.]
- انتخاب یک رأس از رئوس a و یک رأس از رئوس c برای آنکه فلشهایی از آنها خارج شود (a × a طریق).
- انتخاب یک رأس از رئوس b برای وارد شدن فلش خارج شده از a و یک رأس (نه لزوماً متمایز از x و بنده از x و برای وارد شدن فلش خارج شده از x و برای وارد شدن فلش خارج شده از x و برای و برای وارد شدن فلش خارج شده از x و برای و

در این حالت نیز مجموع کل طرق برابر $\mathbf{T}^{\mathsf{T}} \times \mathbf{T}^{\mathsf{T}} \times \mathbf{T}$ یعنی \mathbf{T}^{T} می شود.

با توجه به حالت بندی فوق جواب مورد نظر ۲۴۳ + ۴۸۶ یعنی ۷۲۹ به دست می آید.