



۶- گزینه‌ی ۳ درست است. مکعب‌های حذف شده‌ی دسته‌های مختلف را با  $A, B$  و  $C$  نام‌گذاری می‌کنیم. در این صورت تعداد مکعب‌های باقی‌مانده برابر است با:

$$۱۲۵ - |A \cup B \cup C| = ۱۲۵ - |A| - |B| - |C| + |A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C| - |A \cap B \cap C| = ۱۲۵ - ۴۷ = ۷۸$$

۷- گزینه‌ی ۲ درست است. برای تعداد روش‌های رساندن خود به خانه‌های ۲ تا ۹ می‌توان  $f_n$  را تعریف کرد:

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, f_1 = 1, f_2 = 1 \quad 2 \leq n \leq 9$$

$$f_{10} = f_1 + f_2 + \dots + f_9 \quad \text{بنابراین } f_{10} \text{ داریم:}$$

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \quad 11 \leq n \leq 14$$

$$\Rightarrow f_{14} = 542$$

۸- گزینه‌ی ۲ درست است. این الگوریتم به ازای هر  $X$  ورودی، عدد  $X$  را به مبنای ۲ می‌برد. صفرهای آن را تبدیل به یک و یک‌های آن را تبدیل به صفر می‌کند. پس عدد حاصل جدید را برعکس می‌کند. برعکس کردن یک عدد یعنی آن را از راست به چپ خوانده و از چپ به راست بنویسیم. (برای مثال عدد ۶۵۴۳۲۱ پس از برعکس کردن به ۱۲۳۴۵۶ تبدیل می‌شود.)

$$(۱۳۹۲)_۲ = (۱۰۱۰۱۱۱۰۰۰۰)_۲ \xrightarrow{\text{تبدیل صفرها به یکها و برعکس}} (۰۱۰۱۰۰۰۱۱۱۱)_۲ \xrightarrow{\text{برعکس کردن}} (۱۱۱۱۰۰۰۱۰۱۰)_۲ = (۱۹۳۰)_۲$$

۹- گزینه‌ی ۴ درست است. توجه به این که خانه‌ی ابتدا و انتهای مسیر ۱ هستند و به جز آن‌ها باید ۷ خانه را بینم جمع بیشینه‌ی این ۷ خانه می‌شود  $۱۵ = ۶ \times ۲ + ۳$  که در مجموع با ۲ یک ابتدا و انتها می‌شود ۱۷ اما مسیری نیست که همه ۲ باشند به همراه یک ۳ پس ۱۷ نمی‌شود اما می‌توان مسیری با طول ۱۶ یافت.

۱۰- گزینه‌ی ۲ درست است.؟؟؟؟ اشتراک ما آن‌ها ۲ تا است که تعداد روش‌های آن می‌شود  $\binom{10}{2} \times 3^8$  و یا یک است که می‌شود  $\binom{10}{1} \times 3^9$  پس در

$$\binom{10}{2} \times 3^8 + \binom{10}{1} \times 3^9 \quad \text{مجموع جواب می‌شود:}$$

۱۱- گزینه‌ی ۳ درست است. هر یک از عامل‌های اول را باید بین مربع‌ها طوری تقسیم کنیم که تعداد آن‌ها به صورت صعودی باشد. به طور مثال اگر در خانه‌ی ۱ عامل ۲ وجود داشت در همه‌ی خانه‌های بعد از آن حداقل ۱ عامل ۲ وجود دارد.

۲ها را بین این ۵ جا پخش می‌کنیم و اگر یک عامل ۲ در خانه‌ی آمد فرض می‌کنیم در تمام خانه‌های بعد از آن نیز آمده است. برای عامل‌های ۳ و ۵ نیز همین کار را می‌کنیم. بنابراین تعداد کل حالت‌ها برابر است با:

$$x_1 + \dots + x_5 = 4 \quad \text{برای ۲ها}$$

$$x_1 + \dots + x_5 = 4 \quad \text{برای ۳ها}$$

$$x_1 + \dots + x_5 = 1 \quad \text{برای ۵ها}$$

$$35 \times 35 \times 5 \times 4$$

۱۲- گزینه‌ی ۲ درست است. یک سکه را کنار گذاشته و باقی سکه‌ها را به ۳ دسته‌ی ۱ تا ۳ تقسیم می‌کنیم (دسته‌های I, II, III)

حالت اول:

$$II = I \rightarrow 5 \quad \text{I های اولیه} \begin{cases} I_1 = I_2 \begin{cases} I < III \rightarrow a < b \\ I > III \rightarrow a > b \end{cases} \\ I_1 > I_2 \begin{cases} I > III \rightarrow b > a \\ I < III \rightarrow b < a \end{cases} \end{cases}$$

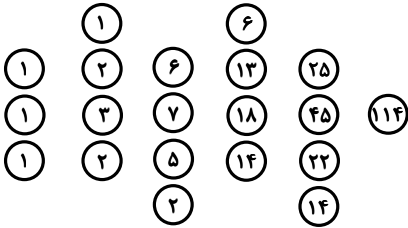
حالت دوم:

$$II > I \begin{cases} I \text{ دو دسته می‌کنیم} \rightarrow I_1 = I_2 \rightarrow I = III \rightarrow a < b \\ \text{به نام‌های} \rightarrow I_1 < I_2 \rightarrow I < III \rightarrow a > b \end{cases}$$

$I_2, I_1$

۱۳- گزینه‌ی ۳ درست است. تعداد راه‌های رسیدن به خانه‌ی A برابر تعداد راه‌های رسیدن به مجموعه‌ی خانه‌هایی است که در آن‌ها با یک حرکت می‌توان به A رسید.

در شکل زیر تعداد راه‌های رسیدن به هر خانه داخل آن نوشته شده است.



۱۴- گزینه‌ی ۲ درست است. اگر سنگ یک زیر باشد به یک روش می‌شود، اگر سنگ دو زیر باشد به یک روش می‌شود، اگر سنگ ۳ زیر باشد به دو روش می‌شود، اگر چهار زیر باشد به چهار روش می‌شود و اگر ۵ زیر باشد به ۸ طریق می‌شود.

\*\*\* اگر در ابتدا مقدار b از a کم‌تر باشد در هر مرحله مقدار b یک واحد زیاد می‌شود تا هنگامی که مقدار b برابر a شود از آن پس تا پایان برنامه مقدار b برابر مقدار a خواهد بود.

در غیر این صورت اگر در ابتدای برنامه مقدار b بیش‌تر از a بود تا پایان برنامه مقدار b ثابت خواهد بود.

با اطلاعات فوق در مسئله ۱۵- ۱۶ و ۱۷، به طریق زیر حل می‌شود:

۱۵- گزینه‌ی ۱ درست است. در ابتدا مقدار b برابر صفر است با شروع برنامه مقدار b شروع به افزایش می‌کند.

اگر مقدار نهایی b را x بنامیم، در پایان برنامه  $(1 + 2 + 3 + \dots + x)$  واحد از c کم شده است هم‌چنین می‌دانیم اگر در پایان برنامه مقدار c برابر صفر و مقدار b برابر x و کم‌تر از a باشد، مقدار اولیه‌ی c  $(2^{x+1})$  است چون:  
پس برنامه پایان‌پذیر و مقدار نهایی b برابر ۶۹ است.

۱۶- گزینه‌ی ۳ درست است. اگر در ابتدا b بیش‌تر از a باشد و مقدار آن برابر مقسوم‌علیه‌ی a از ۶۰ باشد، چون تا پایان برنامه مقدار b ثابت می‌ماند، هر بار مقسوم‌علیه‌ی a از آن کم شده و برنامه پایان می‌یابد.

هم‌چنین اگر b کم‌تر از a باشد به ازای  $b = 2$  و  $b = 4$  برنامه پایان می‌پذیرد.

$$60 = 3 + 4 + 5 + 6 + 6 + 7 = 5 + 6 + 7 + 7$$

۱۷- گزینه‌ی ۴ درست است. چون به ازای هیچ صحیح k  $350 \neq 7 + 8 + 9 + 10 + k$  پس برنامه پایان نمی‌یابد.

۱۸- گزینه‌ی ۲ درست است. تعداد راه‌های پر کردن یک سطر با شرط فوق به این ترتیب است که:

۴ مهره‌ی قرمز + ۳ مهره‌ی قرمز + ۲ مهره‌ی قرمز + ۱ مهره‌ی قرمز + بدون مهره‌ی قرمز

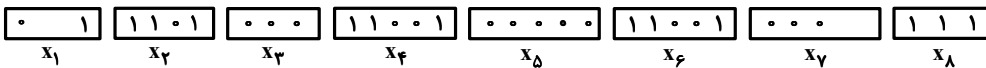
$$1 + 4 + 3 + 2 + 1$$

هر سطر را مستقل از بقیه‌ی سطرها می‌توان به ۱۱ طریق پر کرد بنابراین برای کل جدول  $11^4$  طریق حالت وجود دارد.

۱۹- گزینه‌ی ۴ درست است. با یک بار استفاده از ترازوی یک کفه‌ای می‌توان وزن همه‌ی مهره‌های یک گونی را مشخص کرد به این ترتیب که یک مهره از گونی اول و ۱۰ مهره گونی دوم، ۱۰۰ مهره گونی سوم و ۱۰۰۰ مهره از گونی چهارم برمی‌داریم و این ۱۱۱۱ مهره را با ترازوی یک کفه‌ای وزن می‌کنیم. فرض کنید عددی که ترازوی یک کفه‌ای نشان می‌دهد عدد A باشد، در این صورت رقم یکان A برابر وزن مهره‌های گونی اول به همین ترتیب رقم دهگان، صدگان و هزارگان A برابر وزن مهره‌های گونی دوم، سوم و چهارم است.

**۲۰- گزینه‌ی ۱ درست است.** اعداد سرو ته صف هیچ‌گاه حذف نمی‌شوند زیرا هر کدام فقط یک همسایه دارد، هم‌چنین اعداد ۹ و ۱۰ نیز هیچ‌گاه از صف حذف نمی‌شوند زیرا از بین اعداد یک تا ۱۰ نمی‌توان ۲ عدد یافت که هر یک از ۹ یا ۱۰ بیش‌تر باشند و در دو طرف این دو عدد قرار گیرند. بنابراین ۹ و ۱۰ باید دو سر صف قرار گیرند تا در انتها دو عدد باقی‌مانده در صف همان ۹ و ۱۰ باشند. حال هر دنباله از اعداد متمایز را در نظر بگیرید که دو عدد سر و ته دنباله ماکسیمم باشند. عددی در دنباله وجود دارد که از دو همسایه‌اش کوچک‌تر باشد، پس با این شرایط هر دنباله‌ای از اعداد یک تا ۱۰ که دو سر صف ۹ و ۱۰ باشند در پایان به دنباله‌ای با دو عدد ۹ و ۱۰ ختم می‌شود پس در مجموع  $2 \times 8!$  دنباله با این شرط داریم.

**۲۱- گزینه‌ی ۲ درست است.** هر جایگشت با شرط فوق را می‌توان به بلوک‌هایی تقسیم کرد که در آن‌ها همه‌ی اعداد صفر یا یک باشند. در شکل کل این جایگشت‌ها به این‌صورت است:  $(X!)$  تعداد صفرها یا یک‌ها در هر دسته است



با شرط این‌که  $X_1 + X_2 + \dots + X_8 = 10$  است و  $X_1$  و  $X_n$  می‌توانند صفر باشند، اما  $X_2 \dots X_7$  هر کدام حداقل یک هستند.

بنابراین جواب مسئله فوق است:  $X_1 + X_2 + \dots + X_n = 10$

$$0 \leq X_1, X_n$$

$$1 \leq X_2, X_3, \dots, X_7$$

که جواب مسئله فوق برابر است با  $\binom{11}{7}$

**۲۲- گزینه‌ی ۳ درست است.** برای این اختلاف حداکثر ۲ باشد یک از شاخه‌ها ۳ و دیگری چهار می‌باشد. پس ما باید  $\binom{6}{3}$  حالت یکی از دو شاخه را انتخاب کنیم شاخه‌ی دیگر به‌صورت یکتا تعیین می‌شود حال یا رشته به صورت ۸ است یا ۷ که مجموع تعداد روش‌های آن می‌شود:  $2 \times \binom{6}{3}$ .

**۲۳- گزینه‌ی ۲ درست است.** تعداد افراد دروغ‌گو با افراد راست‌گو برابر است (چرا؟) هم‌چنین چون تعداد زن‌های دروغ‌گو با تعداد مردهای دروغ‌گو برابر است پس تعداد دروغ‌گوها زوج است در نتیجه  $n$  حتماً باید زوج باشد.

**۲۴- گزینه‌ی ۳ درست است.** جمع اعداد دور دایره همواره ثابت و برابر تعداد اولیه‌ی مجموع اعداد دو دایره، یعنی  $1 + 2 + \dots + 92$  است.

بنابراین آخرین عدد؟ برابر همین مقدار است.

$$1 + 2 + \dots + 92 = \binom{93}{2} = 4278$$

**۲۵- گزینه‌ی ۲ درست است.** اگر عددی را با مجموع ارقام آن جایگزین کنیم باقی‌مانده‌ی آن به ۹ ثابت می‌ماند و به مسیر فرآیند بستگی ندارد، در ابتدا تعداد اعدادی که باقی‌مانده‌ی آن‌ها به ۹ برابر ۲، ۳، ۴، ...، ۹ است با یک‌دیگر برابر و اعدادی که باقی‌مانده‌ی آن‌ها به ۹ برابر ۱ است یک واحد بیش‌تر از اعداد دسته‌ی دیگر است پس در مجموع تعداد فرد یک واحد بیش‌تر از اعداد زوج می‌شود. پس گزینه‌ی ۲ درست است.

**۲۶- گزینه‌ی ۳ درست است.** برای این‌که کپل به خواسته‌اش برسد و کم‌ترین هزینه را بپردازد باید در هر مرحله ۲ مهره با کم‌ترین وزن را انتخاب کند پس ترتیب آن به صورت یکتای زیر مشخص می‌شود:

$$(2,2) (3,2) (4,4) (6,5) (8,7) (5,11)$$

**۲۷- گزینه‌ی ۳ درست است.** فقط اعداد زیر را می‌توان توصیه کرد:

$2 - 2 - 2 = -2$	$2 + 2 \div = 3$
$2 \div 2 - 2 = -1$	$2 + 2 + 2 = 6$
$2 - 2 \div 2 = 1$	$2 \times 2 \times 2 = 8$
$2 + 2 - 2 = 2$	

۲۸- گزینه‌ی ۲ درست است.  $f_n$  را تعداد روش‌های پر کردن جدول به صورت خواسته شده در سؤال تعریف می‌کنیم، جواب سؤال  $f_n$  خواهد بود. برای درآوردن رابطه‌ی بازگشتی یا در ستون اول گوی نمی‌گذاریم که باقی جدول را به  $f_{n-1}$  حالت می‌توان پر کرد، یا در آن یک گوی می‌گذاریم که جدول در ادامه باید پر شود، به شکل زیر خواهد بود و دو خانه‌ی مجاور که با ضربدر مشخص شده است حذف می‌شود و در آن‌ها دیگر نمی‌توان گوی قرار داد.

○	×				
×					

تعداد راه‌های پر کردن جدول مانند جدول فوق که دو خانه‌ی آن حذف شده است را  $g_n$  می‌نامیم بنابراین تعداد راه‌های پر کردن جدول کل به این ترتیب است.

$$f_1 = 2, f_2 = 6$$

$$f_1 = 3, f_2 = 7 \quad g_1 = 2$$

۲۹- گزینه‌ی ۳ درست است. در ابتدا در یکی از دو خانه قرار داریم از مرحله‌ی بعد یا به خانه سمت چپ می‌رویم که به ۲ طریق به سطر آخر می‌رسیم و یا در یکی از ۳ خانه‌ی راست را برمی‌گزینیم در مرحله‌ی بعد یا از خانه‌ی سمت راست بالا می‌رویم که به یکروش به سطر آخر می‌رسیم و یا مسیر چپ را برمی‌گزینیم.  $2 \times (2 + 3(1 + 2)) = 22$  که به دو روش به بالا می‌رسیم.

۳۰- گزینه‌ی ۱ درست است. می‌خواهیم مربع‌های سفید را پرش کنیم.

برای پر کردن هر کدام مربع‌های یک در یک که با شماره‌های یک مشخص شده است حتماً یک مربع  $1 \times 1$  نیاز است زیرا در هیچ مربع دیگری به اندازه‌ی بزرگ‌تر قرار ندارند بنابراین ۳ مربع یک در یک برای فرش کردن مربع‌هایی که با عدد ۱ مشخص شده‌اند، نیاز است. همچنین هیچ مربعی در شکل یافت نمی‌شود که با آن بتوان هم‌زمان دو مربع را با عدد ۲ پوشاند. بنابراین برای پوشاندن ۲ها نیز حداقل به ۳ مربع دیگر نیاز است، می‌توان این کار را با ۳ مربع  $2 \times 2$  انجام داد. بنابراین حداقل ۶ مربع لازم است تا شکل مشخص پوشانده شود.

۱	۱	۱	۱	۱	۱
۲	۲	۲	۲	۲	۲
۱	۱	۱	۱	۱	۱
۲	۲	۲	۲	۲	۲
۱	۱	۱	۱	۱	۱