- سؤالهای ۱۲ تا ۲۵ در دستههای چندسؤالی آمدهاند و توضیح هر دسته پیش از آن آمده است.
  - امتیاز همهی سؤالها یکسان است.
  - جواب درست به هر سؤال چهار نمرهی مثبت و جواب نادرست یک نمرهی منفی دارد.
    - ترتیب گزینهها در هر سؤال به شکل تصادفی است.
- ا رستم ۱۳۹۴ سکه با شمارههای ۱ تا ۱۳۹۴ بر روی میز قرار داده است. تعدادی از این سکهها عادی (یک رو شیر و یک رو خط) و بقیهی سکهها هر دو رو شیر هستند (این تعداد می تواند صفر هم باشد). سهراب می خواهد تعداد سکههای هر دو رو شیر را پیدا کند ولی چشمانش بسته است. او تنها می تواند در هر حرکت تعدادی از سکهها را انتخاب کرده و از رستم بخواهد آنها را پشت و رو کند. پس از آن رستم تعداد سکههای روی میز که به سمت شیر هستند را به سهراب می گوید.

سهراب میداند در ابتدای کار دقیقا ۱۰۰ سکه به سمت شیر هستند، حداقل چند حرکت لازم است تا سهراب تعداد سکههای دو رو شیر را بیابد؟

ا میخواهیم در خانههای جدول زیر، اعداد ۱ تا ۹ را قرار دهیم، به صورتی که مجموع اعداد هر سطر، هر ستون و هر قطر، برابر باشد. جای دو تا از اعداد (۱ و ۵) نیز مشخص شده است.

برای یک خط مانند L در صفحه، f(L) برابر مجموع اعداد خانه هایی از جدول است که با آن خط، تقاطع دارند (یک خانه از جدول با خط L تقاطع دارد، اگر حداقل T نقطه ی

مشترک با آن خطّ داشته باشد). بیشینه ممکن f(L)، در میان تمام جدولها و خطهای ممکن چند است؟ (هر خانه از جدول یک مربع به طول واحد است)

۵

میخواهیم ۷ رقم • و ۱ را دور دایره بچینیم. میگوییم رشته ی S در این چینش آمده است، اگر چند رقم متوالی در دایره وجود داشته باشند که با کنار هم قرار دادنشان به ترتیب ساعتگرد، رشته ی S تشکیل شود. تعداد دفعات وجود S در چینش را S مینامیم. ساعتگرد، رشته ی S تشکیل شود. تعداد دفعات و S در چینش را S است. برای مثال، در چینش روبرو، S و S و S و S است. برای مثال، در چینش اعداد دور دایره را در نظر بگیرید. به ازای هر رشته ی دودویی S که حداکثر S که حداکثر S رقم دارد، S رقم دارد، S رقم دارد محاسبه میکنیم و این مقادیر را با هم جمع میکنیم (به عنوان مثال در شکل مقابل این عدد

 $\Delta T (\Delta)$  ST (T)  $\Delta S (T)$   $\Delta S (T)$   $\Delta S (T)$ 

برابر  $\cdot$  ۷ می شود). عدد نهایی حداقل چند است؟ (برای رشته هایی که در چینش وجود ندارند  $\cdot$  عدد نهایی حداقل که است.)

۲ ۱۵ دایره همانند شکل روبرو داریم. هر دایره میتواند سفید یا سیاه باشد. رنگ دایرهها به صورت زیر مشخص میگردد:

- دایرههای سطر بالا به صورت مستقل می توانند سفید یا سیاه باشند.
- بقیهی دایرهها (همه به جز سطر بالا) به رنگ سیاه هستند، اگر و تنها اگر دو دایرهی مجاور سطر بالای آن ناهمرنگ باشند.

در بین تمامی حالات ممکن، حداکثر چند دایرهی سیاه میتوانیم داشته باشیم؟

در مجموع چند دایرهی سیاه خواهیم	كشيدهايم.	الات ممكن را روى تخته	کنید تمامی حا	مسئلهی قبل، فرض	۵ در
	1	•		ىت؟	داش

774 (D 70 ) (F 70 ) (T 71 ) (T 74 ) (T

۶ یک جایگشت

$$\pi = \langle \pi_1, \pi_7, ..., \pi_q \rangle$$

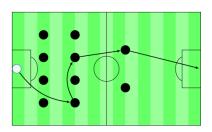
از اعداد ۹ ,۱,۲,..., را در نظر بگیرید. عدد جایگشت  $\pi$  برابر تعداد اعضایی از جایگشت مانند  $\pi_i$  است که زوجیت i و  $\pi_i$  برابر باشد. برای مثال عدد جایگشت  $\pi_i$  عدد جایگشت  $\pi_i$  و نظر گرفتن تمام جایگشتهای ممکن، به طور میانگین عدد یک جایگشت چند است؟

 $\frac{q}{r}$  ( $\Delta$   $\Delta$  (f  $\frac{f_1}{q}$  (f  $\frac{h_1}{r}$  (f  $\frac{h_1}{r}$  (f

یک عدد را **وارونه** میگوییم، هر گاه به صورت  $\frac{1}{n}$  باشد که n عددی طبیعی است. میخواهیم عدد ۱ را به صورت  $\vee$  جمع k عدد وارونهی متمایز بنویسیم. به ازای چند مقدار ۶  $k \leqslant k \leqslant \infty$  میتوان این کار را انجام داد؟

 $f(\Delta)$   $\circ$   $(f(\Delta))$ 

آتیم فوتبال سلطان، با سیستم 7 - 7 - 7 بازی میکند؛ یعنی ۱ دروازهبان، ۴ مدافع و ۴ هافبک و ۲ مهاجم دارد. هر توپی که به یک بازیکن در این تیم میرسد، یا آن را با یک شوت، تبدیل به گل میکند یا پاس میدهد.



هیچ بازیکنی حق ندارد به بازیکنی پاس بدهد که قبلا توپ به او رسیده و یا در خطوط عقبتر بازی میکند؛ برای مثال یک هافبکی که توپ به آن نرسیده و یا یک مهاجم پاس بدهد، اما میتواند به یک هافبکی که توپ به آن نرسیده و یا یک مهاجم پاس بدهد.

فرض کنید توپ در ابتدا در اختیار دروازهبان است و تیم میخواهد یک گل بزند (همانند شکل زیر). به چند طریق میتوان این کار را انجام داد؟ (حتی دروازهبان هم میتواند با یک ضربهی مستقیم گل بزند.)

T1170 (0 TA970 (F 0.4 FT (T 1107 (T TT. F (1

۹ سه توپ سیاه و سه توپ سفید داریم که به شکل زیر، در هفت جعبه جای گرفتهاند:



فاصلهی دو جعبه تعداد جعبههای بین آن دو است. برای مثال فاصلهی دو جعبهی مجاور صفر است. در هر حرکت می توان یک توپ که فاصلهی جعبهاش با یک جعبهی خالی، حداکثر یک است را به خانهی خالی انتقال داد. می خواهیم به حالتی برسیم که سه توپ سفید در سه جعبهی سمت چپ و سه توپ سیاه در سه جعبهی سمت راست باشند. حداقل چند حرکت برای این کار لازم است؟

# مرحلهي دوم بيست و پنجمين المپياد كامپيوتر كشور

18 (0	17 (4	10 (٣	18 (2	14(1
$a_i=$ و برای و $a_a$	$_{i+1}$ عدد $a_i eq $ عدد ارای $a_i eq $ عدد اول را به گونهای انت	۶ را در نظر بگیرید. در اب نده بود در مرحلهی بعد با ایگشت مختلف میتوان ع لاقل یکبار انتخاب شده ب	ىلە اگر عدد $a_i$ انتخاب ثا $a_i$ مى $a_0$ د. بە ازاي چند جا	سپس در هر مر $a_1$ عدد $a_2$
150 (0	٧٢ ۰ (۴	740 (4	۰ (۲	740(1
رمجموعهها ميتوان	یخواهیم تعدادی زیرمج نولید کرد (برای تولید زی وردهایم. حداقل چند زی	که اشتراک $A$ و $B$ $S$ را درون آن ریختهایم. ه $S$ مام زیرمجموعههای $S$ را ن	که همهی زیرمجموعههای .ه از آنها و توابع بتوان ته ۵ به تعداد دلخواه استفاد ۲٫۲٫۵ }، ۲٫۵٫۳ } و ا	(A) که مکمل یک کیسه داریم آ اوریم تا با استفاد از هر زیرمجموع فرض کنید (۶٫۶
٣ (۵	۶۴ (F	۶۷ (۳	9T (T	1(1
ی کنیم و یا کلمات ی کرد و سپس چند	گرها، م <i>ى</i> توان يک بار كپ	ز کلمات نوشتهشده درون کپی و پیست در ویرایشاً	ر پرونده درج کنیم. (مثا و هر درج نیز ۱ واحد هز	در هر مرحله می درون حافظه را د بار درج کرد.)
	کلمهی اول ایجاد کنیم؟	۹۹ کلمهی دیگر مشابه با	حد هزینه می توانیم دقیقا	۱۲ با حداقل چند وا
۲۲ (۵		14 (٣		
	وان ايجاد كرد؟	حتساب کلمهی اولیه) م <i>ی</i> ت	، حداكثر چند كلمه (با ا-	۱۲ با ۱۴ واحد هزین
188 (0	۸۱ (۴	747 (7	۲) ۱۲۸	100(1
یم). در صورتی که ۵۰,۱۰۰,۲۰۰, و چنین عددی مانند n	و بقیه ی پول را پس بگیر ال اگر اسکناسهای ۵۰۰ مددی خوب نیست. هم-	a تومانی، $a$ تومانی و وانیم مقداری را بپردازیم و خوب میگوییم. برای مثل خوب است؛ اما ۲۹۵۳ خاخت کرد؛ طوری که از ه	کطرفه است یعنی نمی: پرداخت کرد، n را عددی شته باشیم، ۲۹۰۰ عددی	کنیم (پرداخت یا بتوان n تومان را ۱۰۰۰ تومانی دا را عجیب گوییم

اگر n یک عدد خوب باشد، کمینه یتعداد اسکناس ها برای پرداختش را f(n) مینامیم. فرض کنید یک نفر

الگوریتم زیر را برای پرداخت انتخاب کند:

در هر مرحله بزرگترین اسکناسی که مقدار آن از n بیشتر نیست را انتخاب میکنیم. این مبلغ را پرداخت میکنیم و برای باقی پول همین روش را ادامه می دهیم تا پرداخت به طور کامل انجام شود. عدد n را **زیبا** گوییم، اگر تعداد اسکناس هایی که با الگوریتم بالا پرداخت میکنیم، برابر f(n) شود. به یک کشور، افسانه ای گوییم، اگر تمام اعداد طبیعی خوب، زیبا نیز باشند.

دهبد	زير پاسخ	سة ال:	لايه۲	حات با	ىە تەضى	ا تە جە	•
**	( " )	, – )	• -			• • • •	

۱۴ فرض کنید در یک کشور، اسکناسهای  $1, \pi, \pi^r, \pi^r, \dots$  تومانی داشته باشیم. میخواهیم یک نوع اسکناس از بین گزینههای زیر به اسکناسهای مان اضافه کنیم. با اضافه کردن کدام گزینه تعداد اعداد عجیب n که  $n \leq r$  بیش تر از بقیه گزینهها است؟

$$Y(\Delta)$$
  $Y(f)$   $\Delta(f)$   $f(f)$   $f(f)$ 

۱۵ فرض کنید گزینه های زیر اسکناس های ۵ کشور مختلف باشند. کدام گزینه مربوط به یک کشور افسانهای نیست؟

- $1, \Upsilon, \Upsilon, \Lambda, \dots$  (1
- 1!,  $\tau$ !,  $\tau$ !, ... ( $\tau$
- را و  $(\mathsf{1}^n+\mathsf{1})$ ها) ۱, ۲, ۳, ۵, ۹, ... (۳
  - 1, 4, 9, 15, ... (4
  - ۵) گزینههای ۳ و ۴

n imes n رأسی G با رئوس G با رئوس G را در نظر بگیرید. ماتریس مسیریاب گراف، یک ماتریس G با رئوس است که درایه ی سطر G و ستون G ام آن، تعداد مسیرهای بین رأس G و رأس G است (مسیر دنبالهای از رئوس است که بین هر دو رأس متوالی یک یال وجود دارد و هر رأس حداکثر یک بار آمده است). در صورتی که G باشد، مقدار G را در ماتریس قرار می دهیم.

\_\_\_\_\_ با توجه به توضيحات بالا به ٣ سؤال زير پاسخ دهيد \_\_\_

ماتريس

۱۶ کدام یک از ماتریسهای زیر، میتواند یک ماتریس مسیریاب باشد؟

١	٣	٣	٣	٣	
٣	١	٣	٣	٣	
٣	٣	١	٣	٣	۲ :
٣	٣	٣	١	٣	
٣	٣	٣	٣	١	

١	١	١	۲	١
١	١	١	۲	١
١	١	١	١	١
۲	۲	١	١	١
١	1	1	1	١

١	
١	ماتریس ۱:
١	
١.	

١	٣	٣	۲
٣	١	۲	٣
٣	۲	١	٣
۲	٣	٣	١

١	۴	٣	٣	
۴	١	٣	٣	. <b>y</b> c
٣	٣	١	٣	٤٤:

ماتریس

١	١	۲	١
١	١	۲	۲
۲	۲	١	۲
١	۲	۲	١

ماتریس ۳:

۵) ماتریس ۵

۴) ماتریس ۱

ماتریس ۵:

۳) ماتریس ۴

۲) ماتریس ۳

۱) ماتریس ۲

# مرحلهي دوم بيست و پنجمين المپياد كامپيوتر كشور

ا تشخیص دهیم. دف میرسیم؟	اف، تعداد مؤلفههای گراف ر چند گام به طور تضمینی به ه	، ماتریس مسیریاب یک گر یس را پرسید. در حداقل .	سیدن تعدادی از خانههای اِن یکی از خانههای ماتر	۱۱ میخواهیم با پرس در هر گام میتو
	$\binom{n-1}{r}+1$ (*			
بد؟ (رأس برش <i>ي</i> ،	د زیر را همواره میتوان فهمب زایش یابد.)	ژلفههای همبندی گراف اف رد یا نه؟		رأسى است كه • آيا گراف • آيا رأس • بين دو ر
4 (0	۲ (۴	۰ (۳	٣ (٢	1(1
هایی که شکست ره به همین ترتیب تیمی با هم برابر	مسابقه می دهند به نحوی که مسابقه انجام می شود) و تیم ، مرحلهی بعد می روند و دوبار ن نامیده می شود. سان می دهد (قدرت هیچ دو ت بیشتری داشته باشد مگر د	لا در مرحلهی اول ۲ <sup>n-۱</sup> مده (نیمهی دیگر تیمها) ب م باقی بماند که تیم قهرمار که قدرت آن تیم را نیز نن	دیگر مسابقه میدهد (مث بیشوند. تیمهای پیروز ش تا جایی که فقط یک تی بین • تا ۱ – ۲۳ دارد ک ابقهی بین دو تیم، تیمی	تیم با یک تیم و بخورند حذف و مسابقه میدهند هر تیم عددی
	، زیر پاسخ دهید	توضيحات بالا به ٣ سؤال	با توجه به	
سورت تیم قوی تر اگر ۱۶ و ۷ با هم تیمی است؟	سابقه اگر قدرت دو تیم را در ت پیروز شوند، در غیر این ص نیم میتوانند پیروز شوند. اما ممکن است قهرمان شود چه ۴) ۱	اشند هر دو تیم ممکن اس هم مسابقه بدهند، هر دو ا بد. ضعیفترین تیمی که	ی آنها به جز یکی برابر ب برای مثال اگر ۲ و ۱۰ با حتما ۱۶ پیروز خواهد ش	و همهی رقمها: پیروز میشود. مسابقه بدهند،
ی ندارند و ممکن ست قهرمان شود	۳، ۲۳، ۱۴ و ۵ آمادگی کافر ضعیفترین تیمی که ممکن ا	. ( $n=0$ ) و چهار تیم ۱ ت بخورند. با این شرایط	فی ۳۲ تیم حضور دارند مابقه به طور اتفاقی شکس	۲۰ در یک جام حذ است در یک مس چه تیمی است؟
۰ (۵	4 (4	١ (٣	18 (٢	10(1
سابقه پیروز شود.	است به طور اتفاقی در یک م	(n = ۴) و هر تيم ممكن ن شود چه تيمي است؟	فی ۱۶ تیم حضور دارند سی که ممکن است قهرما	۲۱ در یک جام حذ ضعیفترین تید
	4 (4			
یم و فقط می دانیم فواهیم مکان عدد	اطلاعاتی دربارهی اعداد ندار نیم کجای دنباله است و می		$a_{7},,a_{n}$ بعودی مانند $x$ در این دن	دنبالهای اکیدا ص اکیدا صعو دی ه

 $a_i$  با باییم. در هر مرحله میتوانیم یکی از  $a_i$ ها را انتخاب کنیم؛ سپس به ما نتیجه مقایسه ی $a_i$  با xگفته می شود؛ یعنی ٰیکی از عبارات زیر گزارٰش داده می شود:

$$x < a_i, \quad x = a_i, \quad x > a_i$$

هزينهي مقايسهي عدد  $a_i$  با x، برابر  $w_i$  است.  $w_i$  داده شده است.

می خواهیم الگوریتمی ارائه دهیم که مکان عدد x در دنباله را بیابد. کمینهی هزینهای که بتوان به طور تضمینی این کار را انجام داد

$$f(w_1, w_1, ..., w_n)$$

مینامیم. برای مثال میتوان نشان داد اگرتمام  $w_i$ ها برابر ۱ باشند، این مقدار برابر  $\lfloor\lg(n)\rfloor$  خواهد شد (منظور از  $\lg(n)$ ، لگاریتم n در مبنای ۲ است).

\_\_\_\_ با توجه به توضيحات بالا به ۲ سؤال زير پاسخ دهيد \_

۲۲ مقدار

$$f(\underbrace{\mathsf{r},\mathsf{r},...,\mathsf{l}\circ,\mathsf{l},\mathsf{r},\mathsf{r},...,\mathsf{l}\circ,...,\mathsf{l},\mathsf{r},\mathsf{r},...,\mathsf{l}\circ}_{\mathsf{sub}})$$

۲۰ (۳

چند است؟

T9 (T

**TV(1** 

۲۲ مقدار

$$f(\underbrace{1,1,...,1}_{\text{suc OII}},\underbrace{T,T,...,T}_{\text{suc OII}})$$

چند است؟

17 (4

**TV (T** 

19 (7

11(1

ا فرض کنید  $n \geqslant 4$  باشد. مقدار ۲۲

$$f(n, n^{\mathsf{r}}, n^{\mathsf{r}}, ..., n^n)$$

چند است؟

$$n^{n-r}+n^{n-r}$$

$$n^{n-r}+n^{n-1} \text{ (1)}$$
 
$$\left|n^{\frac{n}{r}}+n^{\frac{r_n}{r}}+n^{\frac{r_n}{r}}+\dots\right| \text{ (7)}$$

$$\sum_{1 \le 7k+1 \le n} n^{7k+1}$$
 ( $\gamma$ 

$$\begin{bmatrix} \sum_{1 \leqslant \mathsf{T}k+1 \leqslant n} n^{\mathsf{T}k+1} \ (\mathsf{T} \\ \lfloor \lg(\mathsf{I} + n + n^{\mathsf{T}} + \dots + n^{n}) \rfloor \ (\mathsf{T} \\ n + n^{\mathsf{T}} + \dots + n^{n-1} \ (\Delta ) \end{bmatrix}$$

$$n+n^{\mathsf{T}}+\ldots+n^{n-\mathsf{T}}$$
 ( $\Delta$ 

- فرض کنید  $n\geqslant n$  و تمام  $w_i$ ها متمایز هستند. چند تا از گزارههای زیر همواره درست هستند؟
  - هیچ الگوریتم بهینه ای در مرحله ی اول  $w_i$  بیشینه را انتخاب نمی کند.

$ \sum_{j < i} w_j - \sum_{j > i} w_j $ که	$w_i$ ای را انتخاب میکند $w_i$	که در مرحلهی اول،	بهینهای وجود دارد	• الگوريتم إ
<b>3</b>			قدار ممکن را داشن	

- جواب بهینهای وجود دارد که در هیچ مرحلهای،  $a_1$  را انتخاب نکند. جواب بهینهای وجود دارد که در مرحلهی اول،  $w_i$  کمینه را انتخاب کند.

$1 \left( \omega \right)$	٣ (۵	۰ (۴	۲ (۳	4 (1	١ (١
---------------------------	------	------	------	------	------