



دفترچه سوالات مرحله دوم

پهارمین دورهی المپیاد کامپیوتر سال ۱۳۹۳

مدت آزمون (دقیقه)	تعداد سوالات	
	مسأله‌های تشریحی	سوالات چند گزینه‌ای
۲۴۰	۸	-

استفاده از ماشین حساب مجاز نیست.

توضیحات مهم

تذکرات آزمون:

ضمن آرزوی موفقیت برای شما دانش‌پژوه گرامی، خواهشمند است قبل از پاسخ به سؤالات آزمون به موارد زیر توجه کنید:

- این آزمون شامل ۸ مسأله‌ی تشریحی و وقت آن ۲۴۰ دقیقه است.
- استفاده از ماشین حساب در این آزمون غیر مجاز است.
- همراه داشتن تلفن همراه (حتی خاموش) در طول زمان آزمون مجاز نیست.
- فقط داوطلبانی می‌توانند دفترچه‌ی سؤالات را با خود ببرند که تا پایان آزمون در جلسه حضور داشته باشند.
- انتشار و بازتولید این سوالات توسط **کمیته‌ی اجرایی ماخ** انجام شده است.

۱- Π گلوله با وزنهای متفاوت و یک ترازوی دوکفه‌ای بدون وزنه داده شده است. نشان دهید که با حداکثر $\left| \frac{3n}{2} - 2 \right|$ بار وزن کردن می‌توان سبک‌ترین و سنگین‌ترین گلوله‌ها را مشخص کرد. روش وزن کردن خود را به دقت توضیح دهید و فرمول فوق را برای کلیه‌ی مقادیر Π اثبات کنید. (منظور از $|x|$ - بخوانید سقف x - کوچکترین عدد صحیح بزرگتر یا مساوی x است.) (۱۰ نمره)

۲- مجموعه‌ی $A = \{1, 2, \dots, k\}$ را در نظر بگیرید. دنباله‌ی T_1, T_2, \dots, T_n یک زنجیره به طول Π خوانده می‌شود، اگر هر یک از T_i ها یک زیرمجموعه از مجموعه‌ی A باشد و برای هر $1 \leq i \leq n-1$ داشته باشیم: $T_i \subseteq T_{i+1}$. تعداد زنجیره‌های به طول Π را محاسبه کنید و ادعای خود را اثبات نمایید. (۱۰ نمره)

۳- در یک جزیره k انسان‌نما زندگی می‌کنند. این انسان‌نماها دو گونه‌اند: عده‌ای راستگو هستند و به هر پرسش جواب درست می‌دهند. عده‌ای دیگر دروغگو هستند و به هر پرسش جواب نادرست می‌دهند. (۱۵ نمره)

اگر انسانی به این جزیره برود، می‌تواند با مطرح کردن پرسشهایی مانند پرسشهای زیر که جواب آنها بله یا خیر است، این دو دسته را از هم تشخیص دهد.

به عنوان مثال، فرض کنید A راستگو و B دروغگو است. در این صورت، پرسشها و پاسخها می‌تواند به صورت زیر باشد:

پرسش از A : آیا B دروغگو است؟ جواب: بله

پرسش از A : آیا A و B دروغگو هستند؟ جواب: خیر

پرسش از B : آیا $2 + 2 = 4$ ؟ جواب: خیر

پرسش از B : آیا تو دروغگو هستی؟ جواب: خیر

Π تبهکار به این جزیره فرار کرده‌اند. این افراد تبهکار، در پاسخ به هر پرسش هر طور که بخواهند جواب می‌دهند، یعنی گاهی جواب درست و گاهی جواب نادرست می‌دهند.

کارآگاهی وظیفه دارد به این جزیره رفته و با مطرح کردن پرسشهایی نظیر پرسشهای فوق (فقط با جواب بله یا خیر) این تبهکاران را شناسایی و بازداشت کند.

فرض کنید که تبهکاران و انسان‌نماها از نظر شکل ظاهری تفاوتی ندارند ولی یکدیگر را خوب می‌شناسند و می‌دانند که هر کدام از چه گروهی (راستگو، دروغگو یا تبهکار) هستند. همچنین می‌دانیم کارآگاه از قبل اطلاعی در مورد این که هر یک از ساکنین این جزیره از کدام گروه است، ندارد.

(الف) ثابت کنید که اگر $\Pi = 1$ و $k \geq 2$ ، کارآگاه می‌تواند فرد تبهکار را شناسایی کند.

(ب) ثابت کنید که در حالت کلی اگر $k > \Pi$ ، کارآگاه می‌تواند افراد تبهکار را شناسایی کند.

(ج) ثابت کنید که اگر $k \leq n$ ، کارآگاه نمی‌تواند افراد تبهکار را شناسایی کند. یعنی افراد تبهکار می‌توانند طوری به پرسشهای کارآگاه جواب دهند که کارآگاه هیچگاه نتواند مطمئن شود که یک فرد، تبهکار است.

۴- الگوریتم زیر را در نظر بگیرید. این الگوریتم عناصر آرایه‌ی a را محاسبه می‌کند. عنصر i ام آرایه‌ی a را در این الگوریتم با نماد $a[i]$ نشان داده‌ایم. (۱۵ نمره)

(۱) $a[0]$ را مساوی ۰ و $a[1]$ را مساوی ۱ قرار بده.

(۲) k را مساوی ۲ قرار بده.

(۳) $a[k]$ را مساوی با $a[k-1]$ قرار بده.

(۴) به مقدار $a[k]$ یکی اضافه کن.

(۵) F را مساوی 1 قرار بده.

(۶) برای هر i که $1 \leq i \leq k-1$ این مرحله را تکرار کن:

• برای هر j که $0 \leq j \leq i-1$ این مرحله را تکرار کن:

○ اگر $a[k] - a[i] = a[i] - a[j]$ است، F را مساوی ۰ قرار بده.

(۷) اگر $F = 0$ است، به مرحله‌ی (۴) برو.

(۸) به مقدار k یکی اضافه کن و اگر $k \leq 1373$ است، به مرحله‌ی (۳) برو.

(۹) پایان

الگوریتم فوق به زبان پاسکال در صفحه‌ی بعد نوشته شده است.

مسأله به این صورت است:

الف) مقدار $a[0], a[1], \dots, a[1373]$ در انتهای الگوریتم چقدر است؟

ب) تمام i هایی را پیدا کنید که مقدار $a[i]$ در انتهای الگوریتم بر ۳ قابل قسمت باشد. برای ادعای خود دلیل بیاورید.

ج) مقدار $a[1373]$ در انتهای الگوریتم چقدر است؟ چرا؟

```
program Problem4;
  var
    a: array[0..1373] of LangInt;
    k, i, j, F: Integer;
begin
  a[0] := 0; a[1] := 1;
  for k := 2 to 1373 do
  begin
    a[k] := a[k - 1];
    repeat
      a[k] := a[k] + 1;
      F := 1;
      for i := 1 to k - 1 do
        for j := 0 to i - 1 do
          if (a[k] - a[i] = a[i] - a[j]) then
            F := 0;
        until (F = 1);
      end;
    end.
  end.
```

۵- رستورانی را در نظر بگیرید که دارای ۲۳ صندلی با شماره‌های ۱ تا ۲۳ است. این صندلی‌ها در یک خط مستقیم قرار دارند. فرض کنید که مشتریان این رستوران، به صورت یک‌نفره و یا در دسته‌های دونفره وارد رستوران می‌شوند و اعضای هر دسته‌ی دونفره با هم از رستوران خارج می‌شوند. همچنین فرض کنید که هیچ‌گاه در یک زمان بیشتر از ۱۶ نفر مشتری در این رستوران وجود ندارد.

ثابت کنید که اگر هیچ مشتری یک‌نفره در صندلی‌های با شماره‌ی ۲، ۵، ۸، ۱۱، ۱۴، ۱۷ و ۲۰ ننشیند، آنگاه همواره می‌توان مشتری‌های دونفره را بدون جدا کردن از یکدیگر در صندلی‌های کنار هم در رستوران نشانند. (توجه داشته باشید که هیچ مشتری نشسته را نمی‌توان تغییر مکان داد.) (۱۰ نمره)

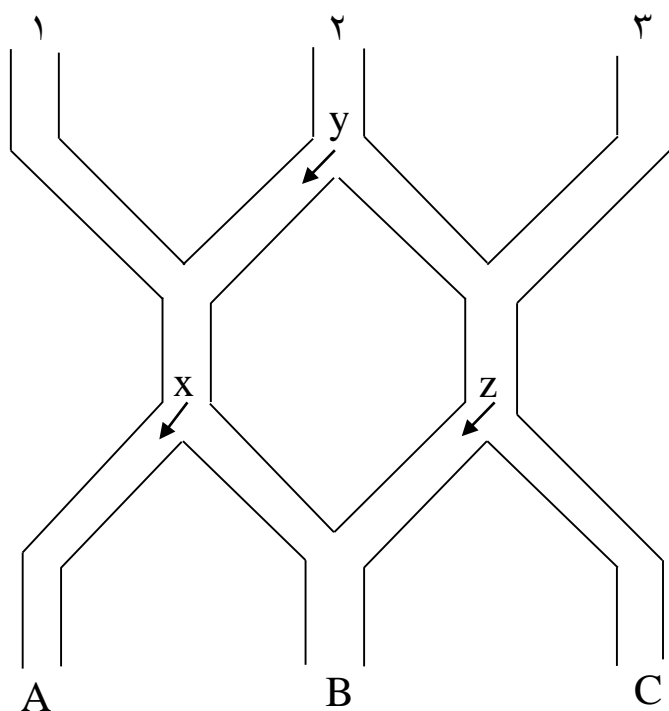
۶- در کارخانه‌ای یک دستگاه وجود دارد که باید n کار را انجام دهد. می‌دانیم که انجام کار i ام به اندازه‌ی t_i از این دستگاه وقت می‌گیرد و باید حداکثر تا زمان d_i تحویل داده شود. فرض کنید که دستگاه در زمان صفر شروع به کار می‌کند. علاوه بر این، می‌دانیم که این دستگاه نمی‌تواند در هر لحظه بیش از یک کار را انجام دهد.

اگر دستگاه در زمان s_i شروع به انجام کار i ام کند، انجام آن در زمان $s_i + t_i$ به پایان خواهد رسید. اگر $s_i + t_i > d_i$ ، یعنی کار i ام در زمانی که باید تحویل داده شود هنوز به طور کامل انجام نشده باشد، مقدار $L_i = s_i + t_i - d_i$ را دیرکرد کار i ام می‌نامیم. در غیر این صورت دیرکرد کار i ام برابر با صفر تعریف می‌شود. دیرکرد کل دستگاه برابر با بیشترین دیرکرد کارها، یعنی $L = \max\{L_1, L_2, \dots, L_n\}$ تعریف می‌شود.

می‌خواهیم ترتیب انجام کارها را به گونه‌ای پیدا کنیم که مقدار دیرکرد کل دستگاه حداقل شود. برای این منظور الگوریتمی به این صورت پیشنهاد داده شده است:

ابتدا کارها را برحسب مقدار d_i آنها به ترتیب صعودی مرتب می‌کنیم و دستگاه کارها را به این ترتیب انجام می‌دهد. ثابت کنید که این الگوریتم درست عمل می‌کند، یعنی اگر کارها را به این ترتیب انجام دهیم، مقدار دیرکرد کل دستگاه حداقل می‌شود.

۷- دستگاهی مانند شکل زیر را در نظر بگیرید:



در هر یک از ورودی‌های ۱، ۲ و ۳ می‌توانیم یک گلوله بیندازیم. این گلوله به سوی پایین حرکت می‌کند و با توجه به وضعیت کلیدهای x ، y و z از یکی از خروجی‌های A ، B یا C خارج می‌شود. کلیدهای x ، y و z به این صورت عمل می‌کنند: هر کلید می‌تواند در یکی از دو وضعیت \swarrow یا \searrow باشد. اگر کلید در وضعیت \swarrow باشد، گلوله را به سمت راست و اگر در وضعیت \searrow باشد، گلوله را به سمت چپ می‌فرستد. علاوه بر این با عبور هر گلوله از یک کلید، وضعیت آن کلید تغییر می‌کند.

در ابتدای شروع کار دستگاه، هر سه کلید در وضعیت \swarrow هستند. یک دنباله مانند $a_1 a_2 \dots a_n$ ($a_i \in \{1, 2, 3\}$ برای هر i) به عنوان دنباله‌ی ورودی دستگاه داده می‌شود. پس از این ابتدا یک گلوله از ورودی شماره‌ی a_1 ، سپس یک گلوله از ورودی شماره‌ی a_2 ، ... و در انتها یک گلوله از ورودی شماره‌ی a_n به درون دستگاه می‌اندازیم. فرض می‌کنیم که گلوله‌ها به ترتیب از خروجی‌های b_1, b_2, \dots, b_n و b_n خارج شوند ($b_i \in \{A, B, C\}$ برای هر i). دنباله‌ی $b_1 b_2 \dots b_n$ را دنباله‌ی خروجی دستگاه برای ورودی $a_1 a_2 \dots a_n$ می‌نامیم. به عنوان مثال دنباله‌ی خروجی دستگاه برای ورودی ۱۲۳۲۱، دنباله‌ی ABBCA است.

الف) الگوریتمی بنویسید که با دریافت یک دنباله‌ی ورودی، دنباله‌ی خروجی آن را پیدا کند.

ب) الگوریتمی بنویسید که با دریافت یک دنباله‌ی $s_1 s_2 \dots s_n$ ($s_i \in \{A, B, C\}$ برای هر i) مشخص کند که آیا این دنباله می‌تواند خروجی دستگاه باشد یا خیر؟ الگوریتم شما باید سریع باشد، یعنی امتحان کردن تمام حالتها موردنظر نیست. (۱۵ نمره)

- ۸- یک دسته کارت شامل $2n$ کارت که روی آنها عددهای $1, \dots, 2n-1, 0$ نوشته شده است، داده شده است. می‌توانیم با انجام عمل زیر روی این دسته کارت، یک دسته کارت دیگر که در آن ترتیب قرار گرفتن کارتها تغییر کرده است، بسازیم:
- ابتدا دسته کارت را به دو دسته که اولی شامل n کارت اول و دومی شامل n کارت باقیمانده است، تقسیم می‌کنیم. سپس به ترتیب یک کارت از دسته‌ی اول و یک کارت از دسته‌ی دوم برمی‌داریم و این کار را آن قدر تکرار می‌کنیم تا تمام کارتها برداشته شوند. به عنوان مثال اگر شماره‌ی کارتهای قرار گرفته در دسته‌ی اول به ترتیب برابر با $1, 7, 6, 2, 5, 4, 3, 8$ باشد، پس از انجام عمل فوق، ترتیب قرار گرفتن کارتها به صورت $7, 5, 1, 4, 6, 3, 2, 8$ خواهد بود. (۱۵ نمره)
- عمل فوق را «دسته کارت» می‌نامیم.
- الف) ثابت کنید که برای هر n ، اگر دسته کارت را n بار بزیم، سپس دسته کارت حاصل را دوباره n بار بزیم و همین کار را تکرار کنیم، بالاخره پس از مدتی به همان دسته کارت اولیه می‌رسیم.
- ب) برای $n = 10$ چند بار باید عمل n بار زدن را تکرار کنیم تا به دسته کارت اولیه برسیم؟ (برای جواب خود دلیل بیاورید.)
- ج) ثابت کنید که برای $n = 2^k$ پس از $k+1$ بار n زدن به دسته کارت اولیه می‌رسیم.
- د) ثابت کنید که برای $n = 2^k + 1$ پس از $2k+2$ بار n زدن به دسته کارت اولیه می‌رسیم.