VIII Республиканская студенческая предметная олимпиада по направлению «Математическое и компьютеное моделирование» 01 апреля 2016 Решения

1. (Абдикалыков А.К.)

Максимальный балл давался за алгоритм с асимптотической сложностью O(1) (явную формулу), промежуточные баллы — за сложность O(n) и $O(n^2)$.

$$\sum_{j=1}^{n^2} \left[\sqrt{j} \right] = \sum_{k=1}^{n} \left(k \cdot \sum_{\substack{[\sqrt{j}] = k \\ 1 \leqslant j \leqslant n^2}} 1 \right) = \sum_{k=1}^{n-1} \left(k \cdot \sum_{\substack{[\sqrt{j}] = k \\ 1 \leqslant j \leqslant n^2}} 1 \right) + n =$$

$$= \sum_{k=1}^{n-1} \left(k \cdot \sum_{j=k^2}^{(k+1)^2 - 1} 1 \right) + n = \sum_{k=1}^{n-1} k(2k+1) + n =$$

$$= \sum_{k=1}^{n-1} (2k^2 + k) + n = 2 \cdot \frac{(n-1)n(2n-1)}{6} + \frac{(n-1)n}{2} + n =$$

$$= \frac{(n-1)n(4n+1)}{6} + n = \frac{n(4n^2 - 3n + 5)}{6}$$

2. (Абдикалыков А.К.)

а) Две полупараболы из условия задачи — это графики функций $y=x^2$ и $y=-\sqrt{x}$ при $x\geqslant 0.$ Поэтому искомая функция

$$S(L) = \int_{0}^{f^{-1}(L)} f(x) \ dx,$$

где $f(x) = x^2 + \sqrt{x}$. (В силу монотонности функции f(x) корректно вводить $f^{-1}(L)$.) Так как, кроме прочего, подынтегральная функция в определении S(L) положительная, то и сама функция S(L) — возрастающая. Поскольку S(2) = 1 (это можно показать разными способами: как графически, составив квадрат, например, так и аналитически, посчитав явно интеграл), то S(L) > 1 при L > 2.

б) Найдём сначала $x_0 = f^{-1}(L)$ с помощью бинарного поиска, затем вычислим

$$S(L) = \left(\frac{1}{3}x^3 + \frac{2}{3}x^{\frac{3}{2}}\right)\Big|_{x=0}^{x_0} = \frac{x_0^3 + 2x_0^{\frac{3}{2}}}{3} = \frac{x_0(2x_0^2 + 2\sqrt{x_0} - x_0^2)}{3} = \frac{x_0(2L - x_0^2)}{3}.$$

3. (Баев А.Ж.)

Продифференцируем по x и y:

$$f'(x-y) + f'(x+y) = 2xf''(x^2 + y^2),$$

-f'(x-y) + f'(x+y) = 2yf''(x^2 + y^2).

Пусть $x \neq 0, y \neq 0$. Приравняем $f''(x^2 + y^2)$:

$$(y+x)f'(x-y) = (x-y)f'(x+y).$$

Пусть $|x| \neq |y|$.

$$\frac{f'(x+y)}{x+y} = \frac{f'(x-y)}{x-y}.$$

Зафиксируем величину x - y = A, отличную от нуля. Тогда выражение справа не зависит от y и равно некоторой константе 2C.

$$\frac{f'(2y+A)}{2y+A} = \frac{f'(A)}{A} = 2C.$$

Заметим, что t = 2y + A может принимать любые ненулевые значения. Значит, при $t \neq 0$:

$$f'(t) = 2Ct.$$

$$f(t) = Ct^2 + C_1.$$

При подстановке в исходное уравнение, получим: $C_1=0$. При t=0 доопределяется из непрерывности f'(t) (по соотношению в условии). Ответ: $f(t)=Ct^2$.

4. (Баев А.Ж., Абдикалыков А.К.)

Пусть конечное значение $S = \sum_{j=1}^{2n-1} c_j \cdot \frac{f_{j-1} + f_j + f_{j+1}}{3}$. Тогда пункт б) эквивалентен решению нижеуказанной системы линейных уравнений, причём в целых числах. Видно, что система состоит из (2n+1) уравнения относительно (2n-1) неизвестной.

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \\ \cdots \\ c_{2n-3} \\ c_{2n-2} \\ c_{2n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \\ 2 \\ 4 \\ \cdots \\ 4 \\ 2 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Рассматривая только первые (2n-1) уравнения, мы получим систему с нижнетреугольной матрицей и определителем, равным единице, а значит, всеми уравнениями, кроме последних двух, все неизвестные определяются однозначно, принимая при этом целые значения. Таким образом, задача сводится к нахождению таких n, чтобы система из этих (2n-1) уравнения имела решение, совместимое с дополнительными условиями $c_{2n-2}+c_{2n-1}=4$, $c_{2n-1}=1$. Решая эту систему методом Гаусса, получаем

$$c_1 = 1,$$
 $c_2 = 3,$ $c_3 = -2,$
 $c_4 = 3,$ $c_5 = 1,$ $c_6 = 0,$
 $c_7 = 1,$ $c_8 = 3,$ $c_9 = -2,$
 $c_{10} = 3,$ $c_{11} = 1,$ $c_{12} = 0,$

. .

Таким образом, равенства $c_{2n-2}=3, c_{2n-1}=1$ выполняются только в том случае, если

$$2n - 1 = 5 \pmod{6},$$

или, что то же самое, n кратно 3.

Пункт а) эквивалентен решению той же системы в целых числах, но уже без первого и последнего уравнений.

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \\ \cdots \\ c_{2n-3} \\ c_{2n-2} \\ c_{2n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 4 \\ \cdots \\ 4 \\ 2 \\ 4 \end{pmatrix}$$

Фиксируя $c_1 = c$ и используя все уравнения, кроме последнего $(c_{2n-2} + c_{2n-1} = 4)$, находим

$$c_1 = c, c_2 = 4 - c, c_3 = -2, \\ c_4 = 2 + c, c_5 = 2 - c, c_6 = 0, \\ c_7 = c, c_8 = 4 - c, c_9 = -2, \\ c_{10} = 2 + c, c_{11} = 2 - c, c_{12} = 0,$$

. . .

Значит,

$$c_{2n-2} + c_{2n-1} = \begin{cases} c, & 2n - 2 = 0 \pmod{6}, \\ -2 - c, & 2n - 2 = 2 \pmod{6}, \\ 4, & 2n - 2 = 4 \pmod{6}. \end{cases}$$

Видно, что в любом случае можно подобрать такое c, чтобы выполнялось равенство

$$c_{2n-2} + c_{2n-1} = 4,$$

из чего следует, что система совместна при любом n.

- 5. (Абдикалыков А.К.)
 - а) Уменьшить двоичное число на единицу: **CSLAF**.
 - б) Поменять все биты: **CLA**.
 - в) Поменять только старший бит: **CLRCLA**.
- 6. (Баев А.Ж.)
 - а) Пусть исходный квадрат это квадрат $[0,1] \times [0,1]$ на плоскости, а центр вырезанного квадрата расположен в точке (x_0,y_0) . Квадрат целиком поместится, если $(x_0;y_0) \in [a,1-a] \times [a,1-a]$.

1 шаг. Найдем центр тяжести. Запишем функцию плотности массы пластины по оси OX:

$$f(x) = \begin{cases} 1, x < x_0 - a \\ 1 - 2a, x \in [x_0 - a, x_0 + a] \\ 1, x < x_0 + a \end{cases}$$

Найдем проекцию центра тяжести m на ось OX:

$$m = \frac{\int_0^1 x f(x) dx}{\int_0^1 f(x) dx} = \frac{1 - 8a^2 x_0}{2(1 - 4a^2)}.$$

2 шаг. Найдем вероятность попадания центра тяжести в вырезанную часть.

$$P = P(m \in [x_0 - a; x_0 + a]) =$$

$$= P\left(\frac{1 - 8a^2x_0}{2(1 - 4a^2)} < x_0 + a\right) - P\left(\frac{1 - 8a^2x_0}{2(1 - 4a^2)} < x_0 - a\right) =$$

$$= P\left(x_0 + a > \frac{1}{2} + 4a^3\right) - P\left(x_0 - a > \frac{1}{2} - 4a^3\right).$$

Обознаим полученную разность $P_1 - P_2$.

Вычислим P_1 . Заметим, что x_0+a равномерно распределено на [2a,1]. Поэтому важно понять, попадает ли $\frac{1}{2}+4a^3$ в интервал [2a,1]. $\frac{1}{2}+4a^3<1$ ввиду того, что $a\in[0,\frac{1}{2}]$. Проверим левую границу:

$$\frac{1}{2} + 4a^3 > 2a$$

$$\left(a - \frac{1}{2}\right)(a - \varphi)(a - \overline{\varphi}) > 0$$

где $\varphi = \frac{-1+\sqrt{5}}{4}$. Значит, $\frac{1}{2}+4a^3$ попадает в интервал [2a,1] при $a<\varphi$.

$$P_1 = \begin{cases} \frac{1-8a^3}{2(1-2a)}, & a < \varphi \\ 1, & a > \varphi. \end{cases}$$

Аналогично вычислим P_2 . x_0-a равномерно распределено на [0,1-2a]. Поэтому важно понять, попадает ли $\frac{1}{2}-4a^3$ в интервал [0,1-2a]. $\frac{1}{2}-4a^3>0$ ввиду того, что $a\in[0,\frac{1}{2}]$. Значит:

$$P_2 = \begin{cases} \frac{1 - 4a + 8a^3}{2(1 - 2a)}, & a < \varphi \\ 0, & a > \varphi. \end{cases}$$

Найдем вероятность попадания центра тяжести в вырезанную часть:

$$(P_1 - P_2)^2 = \begin{cases} 4a^2(1+2a)^2, & a \in [0, \frac{-1+\sqrt{5}}{4}] \\ 1, & a \in \left[\frac{-1+\sqrt{5}}{4}, \frac{1}{2}\right] \end{cases}$$

б) Промоделируем методом Монте–Карло и подсчет центра тяжести, и подсчет ответа. Генерируем N подходящих квадратов. У каждого из них генерируем M случайных точек. Если центр тяжести данных точек находится внутри квадрата, то засчитываем этот квадрат. Иначе — нет. Отметим, что порядок аппроксимации данного метода $O\left(\frac{1}{\sqrt{NM}}\right)$.