

Име: Ф№: Група:

Зад.	1	2	3	4	5, бонус	ОБЩО
точки						
от макс.	20	21	15	10	25	66

Задача 1 В тази задача знакът “ \times ” означава обикновеното умножение на числа. Да дефинираме безкрайната редица C_0, C_1, C_2, \dots от числа на Catalan чрез индуктивна дефиниция:

$$C_0 = 1, \quad C_n = \sum_{i=0}^{n-1} C_i \times C_{n-1-i} \text{ за } n > 0 \quad (1)$$

За Ваше улеснение, ето първите няколко числа на Catalan. От базата на дефиницията знаем, че $C_0 = 1$. После:

$$C_1 = \sum_{i=0}^0 C_i \times C_{0-i} = C_0 \times C_0 = 1 \times 1 = 1$$

$$C_2 = \sum_{i=0}^1 C_i \times C_{1-i} = C_0 \times C_1 + C_1 \times C_0 = 1 \times 1 + 1 \times 1 = 2$$

$$C_3 = \sum_{i=0}^2 C_i \times C_{2-i} = C_0 \times C_2 + C_1 \times C_1 + C_2 \times C_0 = 1 \times 2 + 1 \times 1 + 2 \times 1 = 5$$

$$C_4 = \sum_{i=0}^3 C_i \times C_{3-i} = C_0 \times C_3 + C_1 \times C_2 + C_2 \times C_1 + C_3 \times C_0 = 1 \times 5 + 1 \times 2 + 2 \times 1 + 5 \times 1 = 14$$

10 т. Подзадача 1.а) Добре скобуван израз ще наричаме всеки стринг x над азбуката $\Sigma = \{ (,) \}$, такъв че

- броят на левите и десните скоби в x е равен и
- ако $x = x_1 x_2 \dots x_m$ (което значи, че x има дължина m), за всяко i , такова че $1 \leq i \leq m$, броят на левите скоби в $x_1 x_2 \dots x_i$ е по-голям или равен от броя на десните скоби в $x_1 x_2 \dots x_i$.

Ето четири примера за добре скобувани изрази:

$()$ $()()$ $((()())())$ $((()((()()))))()$

Ето три примера за стрингове над $\Sigma = \{ (,) \}$, които не са добре скобувани изрази:

$((()))$ $(($ $x = ((()())())()$
 десните скоби са в повече левите скоби са в повече в x левите скоби са колкото десните, но в $x_1 \dots x_9$ има 5 десни скоби и само 4 леви.

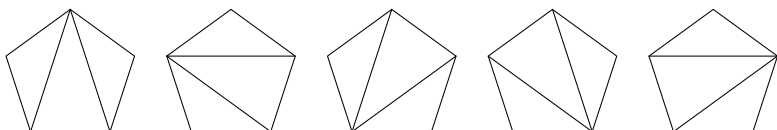
Очевидно дължините на добре скобуваните изрази са четни. Да видим колко добре скобувани изрази с дължина $2n$ има, за малки n . За $n = 0$ има точно един израз: празният стринг, който е добре скобуван израз по горната дефиниция. За $n = 1$ има точно един израз: $()$. За $n = 2$ изразите са два: $(())$ и $()()$. За $n = 3$ изразите са пет: $((()))$, $((()()))$, $((())())$, $()((()))$, $()()()$. За $n = 4$ изразите са четиринадесет. Изглежда, че за всяко n , броят на добре скобуваните изрази с дължина $2n$ е точно C_n : n -тото число на Каталан. От Вас се иска да докажете това формално.

Докажете по индукция, че $\forall n \in \mathbb{N}$, броят на добре скобуваните изрази с дължина $2n$ е точно C_n , използвайки рекурентното отношение (1).

Упътване. Разгледайте произволен добре скобуван израз $x = x_1 x_2 \dots x_{2n}$ за $n \geq 1$. Дефинирайте функцията $f: \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \mathbb{Z}$ така: $f(i)$ е броят на левите скоби минус броя на десните скоби в подстринга

$x_1 \cdots x_i$. Стрингът да е добре скобуван израз е същото като $f(2n)$ да е 0 и $f(i) \geq 0$ за всяко $i \in \{1, 2, \dots, 2n-1\}$. Разгледайте най-малкото число k , такова че $f(k) = 0$. Такова $k \in \{1, 2, \dots, 2n\}$ съществува, защото $f(2n) = 0$. Докажете, че k е четно. Разгледайте подстринговете $x_1 \cdots x_k$ и $x_{k+1} \cdots x_{2n}$ (вторият може и да е празен). Какво може да кажете за тях? Какво може да кажете за x_1 и x_k , какви букви са те? Оттук, какво може да кажете за $x_2 \cdots x_{k-1}$, който може и да е празен? Така дефинираното k задава някакво разбиване на множеството от всички добре скобувани изрази – а именно, разбиване по най-лявата позиция, в която f става нула. Щом имате подходящо разбиване, можете да приложите комбинаторния принцип на разбиването и да сумирате. Забележете, че рекурентното отношение се базира на сумиране на произведения $C_i \times C_{n-1-i}$. Как свързвате тези произведения със задачата за броя на добре скобуваните изрази? Съобразете защо индексите се сумират до $n-1$, а не до n .

- 10 т. **Подзадача 1.6)** Триангулация на правилен n -ъгълник, за $n \geq 3$, се нарича всяко поставяне на $n-3$ диагонала в него, които не се пресичат, освен може би в крайните си точки. Ето всички триангулации на правилен 5-ъгълник (допуснете, че върховете са именувани):



Докажете по индукция, че броят на триангулациите на правилен n -ъгълник е C_{n-2} .

Упътване: това доказателство е аналогично на доказателството от **Подзадача 1.а**. Приемете, че всяка отсечка е в някакъв тривиален смисъл правилен 2-ъгълник. Отсечките в тази задача съответстват на празните стрингове в **Подзадача 1.а**. И така, разглеждайте правилните n -ъгълници, започвайки от $n=2$; естествено, при $n=2$ не става дума за слагане на $n-3$ диагонала, но приемете, че отсечката има една триангулация. За всеки правилен n -ъгълник с $n \geq 3$, съобразете, че за всяка страна на n -ъгълника можете да дефинирате по много естествен начин “срещуположен връх” по отношение на коя да е триангулация. Различните избори на срещуположен връх (колко възможности има за това?) определят разбиване на множеството на триангулациите.

Задача 2 Алфавитът е множеството $\{A, B, \dots, Y\}$ от 30 букви.

- 5 т. а) Колко стринга с дължина 60 има над алфавита?
- 8 т. б) Колко стринга с дължина 60 има над алфавита, в които всяка буква се появява поне веднъж?
- 8 т. в) Колко стринга с дължина 60 има над алфавита, в които всяка буква се появява точно два пъти?
- 20 т. г), **БОНУС** Колко стринга с дължина 60 има над алфавита, в които всяка буква се появява точно два пъти и няма две съседни еднакви букви?

- 15 т. **Зад. 3** Нека $G = (V, E)$ е двуделен граф. Нека за някакво число p и някакъв връх $u \in V$ е изпълнено $\forall v \in V \setminus \{u\} : d(v) = p$. Докажете, че $d(u)$ е число, кратно на p .

- 10 т. **Зад. 4** Намерете полинома на Жегалкин на булевата функция $f(x_1, x_2, x_3, x_4) = \{1111\ 1111\ 1111\ 1101\}$.

- 25 т. **Зад. 5, БОНУС** Докажете, че $C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$.

Упътване: припомнете си какво е “разходка в правоъгълна мрежа”. Разгледайте правоъгълна мрежа M с размери $n \times n$. Нека долният ляв ъгъл е точка $(1, 1)$, а горният десен, (n, n) . Всяка разходка започва в $(1, 1)$ и завършва в (n, n) , правейки само ходове нагоре и надясно. Колко са всички разходки? Нека дефинираме лошият диагонал като следното множество от точки в мрежата: $\{(1, 2), (2, 3), \dots, (n-2, n-1), (n-1, n)\}$. Разбийте множеството от всички разходки на добри и лоши. Лошите разходки са тези, които имат поне една обща точка с лошия диагонал.

Изразете броя на добрите разходки чрез число на Catalan. След това намерете израз за броя на лошите разходки чрез биномен коефициент. Използвайте следното съображение: за произволна лоша разходка x , разгледайте първата ѝ обща точка $(k, k+1)$ с лошия диагонал. Представете си друга разходка y , която повтаря ходовете на x до достигането на $(k, k+1)$, а след това за всеки ход надясно на x прави ход нагоре, и за всеки ход надясно на x , прави ход нагоре. Разбира се, y не е разходка в M , а в мрежа с размери $(n-1) \times (n+1)$ (защо?). Намерете подходящо прилагане на комбинаторния принцип на биекцията, за да намерите броя на лошите разходки.