## Zadanie: POP

## Poprawne nawiasowania



Warsztaty ILO 2017-2018, grupa olimpijska, dzień 9. Dostępna pamięć: 128 MB.

## Rozwiązanie wzorcowe $O(n \log n)$

Stworzymy drzewo przedziałowe, w którym każdy węzęł v będziemy utrzymywał następujące wartości:

- $\bullet \ a_v$  maksymalna długość poprawnego podciągu nawiasowego.
- $\bullet$   $b_v$  ile zostało nam nawiasów otwierających, które nie zostały sparowane z nawiasem zamykającym.
- $\bullet$   $c_v$  ile zostało nam nawiasów zamykających, które nie zostały sparowane z nawiasem otwierającym.

Jeśli chcemy połączyć dwa węzły o parametrach  $(a_1, b_1, c_1)$  and  $(a_2, b_2, c_2)$ , nowy węzeł (a, b, c) możemy obliczyć następująco:

```
t = min(b_1, c_2)
a = a_1 + a_2 + t
b = b_1 + b_2 - t
c = c_1 + c_2 - t
```

Dzięki temu jesteśmy w stanie skonstruować pełne drzewo przedziałowe – wartości dla liści są łatwe do wyznaczenia, a umiemy też obliczać wartości dla ojca mając obliczone wartości jego synów.

Następnie dla każdego zapytania łączymy powyższą metodą odpowiednie przedziały bazowe (który jest  $O(\log n)$ ) i oczytujemy wartość a, która jest wynikiem zapytania.





