

MDM Lista 5

Weronika Jakimowicz

ZAD. 1

Funkcja Eulera $\phi(n)$ zwraca ilość liczb względnie pierwszych z n .

Zauważmy teraz, że $n|(a^{\psi(n)} - 1)$ wtw gdy $a^{\psi(n)} - 1$ jest podzielne przez wszystkie elementy rozkładu n na czynniki pierwsze, więc:

$$n|a^{\psi(n)} - 1 \iff (\forall i \in \{1, 2, \dots, s\}) p_i^{n_i} | (a^{\psi(n)} - 1).$$

Tę podzielność można równoważnie wyrazić jako przystawanie $a^{\psi(n)}$ do n modulo 1:

$$n|(a^{\psi(n)} - 1) \iff a^{\psi(n)} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Ustalmy dowolne i . Zauważmy, że $\phi(p_i^{n_i})|\psi(n)$, więc istnieje liczba całkowita M taka, że

$$\psi(n) = \phi(p_i^{n_i}) \cdot M.$$

Na początek chcemy pokazać twierdzenie Eulera, czyli dla dowolnego m i $b \perp m$ zachodzi

$$b^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}.$$

Niech G będzie grupą liczb naturalnych p takich, że $0 \leq p < m$ i $p \perp m$ z mnożeniem modulo m . W grupie tej jest $\phi(m)$ elementów. Niech H będzie podgrupą cykliczną G generowaną przez b . Wtedy rząd H (czyli rząd elementu b) dzieli rząd G , bo w przeciwnym wypadku dla pewnych liczb naturalnych k, r , $r < o(b)$

$$e = b^{k \cdot o(b) + r} = b^{k \cdot o(b)} \cdot b^r = (b^{o(b)})^k b^r = e \cdot b^r = b^r,$$

ale $b^r \neq e$ i mamy sprzeczność. W takim razie istnieje pewne t takie, że

$$\phi(m) = o(b) \cdot t$$

i wtedy

$$b^{\phi(m)} = b^{o(b) \cdot t} = (b^{o(b)})^t = e^t = 1^t = 1 \equiv 1 \pmod{m}.$$

Wracając do n , z twierdzenia Eulera mamy

$$a^{\phi(p_i^{n_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{n_i}}.$$

Postawmy tezę, że

$$a^{\phi(p_i^{n_i})} \equiv 1 \pmod{n},$$

i niech k będzie liczbą całkowitą, że $a^{\phi(p_i^{n_i})} = kn + 1$, wtedy

$$a^{\phi(p_i^{n_i})} = kn + 1 = k p_i^{n_i} \prod_{j=1, j \neq i}^s p_j^{n_j} + 1,$$

i ponieważ $\prod_{j=1, j \neq i}^s p_j^{n_j} \in \mathbb{N}$ daje to

$$a^{\phi(p_i^{n_i})} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Ze względu na definicję funkcji $\psi(n)$ wiemy, że istnieje $M \in \mathbb{N}$ takie, że

$$\psi(n) = M \cdot \phi(p_i^{n_i})$$

W takim razie

$$a^{\psi(n)} = a^{M \cdot \phi(p_i^{n_i})} = (a^M)^{\phi(p_i^{n_i})}.$$

Ponieważ liczba a była względnie pierwsza z n , to również liczba a^M jest z nią względnie pierwsza, możemy ją nazwać $a^M = A \perp n$, co daje nam

$$a^{\psi(n)} = A^{\phi(p_i^{n_i})} \equiv 1 \pmod{n}.$$

ZAD. 3

Niech n będzie największą z tych liczb. Chcemy pokazać, że

$$k! \mid n(n-1)(n-2)\dots(n-k+1).$$

Zauważmy, że

$$n(n-1)(n-2)\dots(n-k+1) = \frac{n!}{(n-k)!} = k! \frac{n!}{(n-k)!k!} = k! \binom{n}{k}$$

a dwumian Newtona dla $n, k \in \mathbb{N}$ jest zawsze liczbą naturalną, więc otrzymaliśmy, że dla $m = \binom{n}{k}$

$$n(n-1)(n-2)\dots(n-k+1) = k!m$$

ZAD. 4

a) Niech n będzie liczbą drużyn. Każda z nich zagra dokładnie $n - 1$ meczy. Czyli możemy podpisać szufladki ilością rozegranych do tej pory meczy, będzie ich n sztuk.

Jeżeli tylko jedna drużyna do tej pory z nikim nie grała, to nie może też się zdarzyć, że któraś drużyna rozegrała wszystkie swoje mecze. Odpada więc jedna drużyna i szufladki podpisane 0 i $n - 1$, co zostawia nas z $n - 1$ drużynami pakowanymi do $n - 2$ szufladek, więc dwie wpadną do jednej szufladki i będą miały taką samą ilość meczów.

Jeżeli każda drużyna rozegrała co najmniej jeden mecz, to odpada nam szufladka podpisana 0 . Mamy więc $n - 1$ szufladek i n drużyn, z czego wynika że dwie mają tę samą ilość rozegranych meczy.

b) Podzielmy trójkąt równoboczny na 4 trójkąty tak, jak na ilustracji obok.

Dostajemy 4 trójkątów równobocznych o boku $\frac{1}{2}$. Odległość dwóch dowolnych punktów znajdujących się w obrębie jednego z tych małych trójkątów jest co najwyżej $\frac{1}{2}$. Wybierając 5 losowych punktów w dużym trójkącie mamy pewność, że co najmniej dwa będą usytuowane w obrębach jednego małego trójkąta, a więc odległość między nimi nie przekroczy $\frac{1}{2}$.



c) Niech n będzie ilością ścian w wielościanie wypukłym. Każda ściana ma między 3 (czworościan) a $n - 1$ sąsiadów. Ilość sąsiadów ściany to również ilość jej krawędzi. Mamy $n - 3$ szufladki i n ścian do rozłożenia między nie, więc na pewno stanie się, że dwie wylądują w jednej szufladce i będą miały równą ilość krawędzi.

ZAD. 5

Jeżeli jedna z liczb jest podzielna przez n , to zadanie jest trywialne. Rozważmy więc sytuację, kiedy żadna z liczb a_1, \dots, a_n nie jest podzielna przez n . Zauważmy, że wtedy reszta z dzielenia każdej z tych liczb przez n jest co najmniej 1 i co najwyżej $n - 1$.

Oznaczmy przez S_k sumy częściowe tych liczb:

$$S_k = \sum_{i=1}^k a_i.$$

Reszta z dzielenia S_k przez n wpada pomiędzy 0 a $n - 1$. Znowu, jeśli trafi nam się suma częściowa podzielna przez 0 , to kończymy. W przeciwnym wypadku dostajemy szufladki podpisane resztami od 1 do $n - 1$, co daje $n - 1$ szufladek na n sum. W takim razie dwie różne sumy mają tę samą resztę z dzielenia przez n , niech to będą S_j i S_k , $j > k$. Ich różnica $S_j - S_k$ jest podzielna przez n , a wynosi

$$S_j - S_k = \sum_{i=1}^j s_i - \sum_{i=1}^k a_i = \sum_{i=k}^j a_i$$

i to jest koniec.

ZAD. 6

Jeśli dwie liczby się powtarzają, to oczywiście wystarczy wziąć dwa singletony tych powtarzających się liczb. Przyjmijmy więc, że taka sytuacja nie ma miejsca.

Spośród 10 liczb możemy wybierać niepuste podzbiory na

$$2^{10} - 1 = 1023$$

sposobów, bo zbiór potęgowy zbioru 10 elementowego ma 2^{10} elementów, ale my nie chcemy zbioru pustego z oczywistych przyczyn.

Suma s podzbioru 10 różnych liczb naturalnych jest pomiędzy

$$1 \leq s \leq 945 = \sum_{i=1}^{10} (89 + i)$$

więc mamy 943 możliwych wartości s , a dla dowolnego zbioru S możemy takich wartości wyprodukować 1023. W takim razie co najmniej dwie z nich mają tę samą sumę.

ZAD. 7

Mamy dane $nk + r$ kulek i n szuflad, gdzie $0 \leq r$ i $s < n$. Chcemy szufladę w której jest co najmniej $sk + \min(r, s)$ kulek.

Rozważmy najgorszy przypadek, czyli kiedy rozkładamy kulki tak bardzo równo jak się da.

Niech w ostatnich szufladkach będzie więcej kulek, wtedy w i -tej szufladce dostajemy

$$\left\lfloor \frac{nk + r + i}{n} \right\rfloor = \left\lfloor k + \frac{r + i}{n} \right\rfloor = k + \left\lfloor \frac{r + i}{n} \right\rfloor$$

kulek, co udowadniałam w zadaniu 2 na liście 2. Zadanie sprowadza się do pokazania, że możemy wybrać taki ciąg i_1, \dots, i_s , że

$$\sum_{k=1}^s \left\lfloor \frac{r + i_k}{n} \right\rfloor = \min(r, s).$$

Zauważ, że jeśli $r < n$, to dokładnie $n - r$ tych wartości jest równe zero, natomiast pozostałe r jest równe 1. Teraz, jeśli $s < r$, to wystarczy wziąć s szufladek z dodatkową piłeczką, a w przeciwnym wypadku wystarczy wziąć wszystkie r szufladek z dodatkową piłeczką i $s - r$ szufladek bez dodatkowej piłeczki.

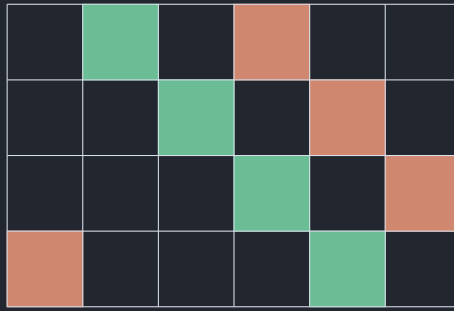
W przeciwnym wypadku $r \geq n$, więc $s < r$ i wtedy każda szufladka ma co najmniej $k + 1$ piłeczek, więc dowolne s szufladek ma ich co nie mniej niż $sk + s$.

ZAD. 8

Mamy szachownicę o n wierszach i m kolumnach. Wieże na szachownicy nie atakują się, jeśli nie są ani w jednej kolumnie ani w jednym wierszu. Mamy więcej kolumn, więc ograniczają nas tak naprawdę wiersze, których jest n . Jeśli więc będziemy wymagać $n + 1$ wież które są w różnych wierszach i kolumnach, to nam się nie uda, bo co najmniej dwie znajdą się w jednym wierszu. W takim razie

$$k \leq n.$$

Ponumerujmy "przekątne" planszy kolejnymi liczbami naturalnymi. Przez przekątną rozumiem tutaj zbiór pól takich, że możemy przejść po ukosie stykając się rogami z góry w dół w prawo (zielona), albo możemy dojść do prawej krawędzi planszy i przeskakujemy na początek i dochodzimy na dół (pomarańczowa).



Takich przekątnych mamy m , bo dla każdego pola na górnej krawędzi planszy mamy unikalną przekątną. Zauważmy, że wieże nie szachują się, jeśli stoją wszystkie na takiej jednej przekątnej. Mamy $m(k-1)+1$ wież. Rozkładając pierwsze $m(k-1)$ jak najbardziej równo dostaniemy po $k-1$ wież w każdej przekątnej. Ostatnia wieża może więc trafić do dowolnej przekątnej i na niej będzie k wież które się nie biją.