

## 12 Lemat Szemerédiego

Zacznijmy od zdefiniowania *gęstości* i  $\epsilon$ -*regularności* pary rozłącznych podzbiorów  $X$  i  $Y$  wierzchołków grafu  $G$ , oraz *podziału  $\epsilon$ -regularnego*.

Gęstością pary  $(X, Y)$  w grafie  $G$ , gdzie  $X, Y \subseteq VG$  i  $X \cap Y = \emptyset$ , nazywamy liczbę  $d_G(X, Y) = \frac{e_G(X, Y)}{|X||Y|}$ . Dla ustalonego  $\epsilon > 0$ , parę  $(X, Y)$  nazywamy  $\epsilon$ -regularną, gdy dla wszystkich par  $(X', Y')$ , gdzie  $X' \subseteq X$ ,  $Y' \subseteq Y$ ,  $|X'| \geq \epsilon|X|$ ,  $|Y'| \geq \epsilon|Y|$ , zachodzi nierówność

$$|d_G(X', Y') - d_G(X, Y)| \leq \epsilon.$$

Para  $\epsilon$ -regularna przypomina dwudzielny graf losowy, gdzie krawędzie pojawiają się niezależnie z prawdopodobieństwem  $d$ ,  $0 < d < 1$ . W takim grafie, z prawdopodobieństwem bardzo bliskim 1, wszystkie dostatecznie duże pary będą miały gęstość zbliżoną do  $d$ . Stąd często pary  $\epsilon$ -regularne nazywa się pseudolosowymi.

Podział  $V(G) = V_0 \cup V_1 \cup \dots \cup V_k$  nazywamy  $\epsilon$ -regularnym, gdy  $|V_0| \leq \epsilon|G|$ ,  $|V_1| = \dots = |V_k|$ , i, co najważniejsze, liczba tych par spośród  $(V_i, V_j)$ ,  $1 \leq i < j \leq k$ , które nie są  $\epsilon$ -regularne, wynosi nie więcej niż  $\epsilon k^2$ . Zbiór  $V_0$  pełni w tej definicji rolę pomocniczą i jest czasem nazywany śmietnikiem.

**Lemat 9 (o regularności grafów, Szemerédi, 1978, D 7.4.1)** *Dla każdego  $\epsilon > 0$  i naturalnego  $m$ , istnieje liczba  $M$  taka, że każdy graf o co najmniej  $m$  wierzchołkach posiada podział  $\epsilon$ -regularny  $(V_0, V_1, \dots, V_k)$  dla pewnego  $m \leq k \leq M$ .*

Warunek  $k \leq M$  gwarantuje, że zbiory  $V_i$ ,  $i = 1, \dots, k$ , są duże, bo  $|V_i| \geq (1 - \epsilon)|G|/M$ . Warunek  $k \geq m$  pozwala oszacować z góry liczbę krawędzi wewnątrz zbiorów  $V_i$ , bo  $\sum_{i=1}^k e(V_i) < k \frac{|G|^2}{2k^2} \leq \frac{|G|^2}{2m}$ . Tak więc, lemat ten mówi, że większość krawędzi każdego dużego grafu można rozbić na niewielką liczbę pseudolosowych podgrafów dwudzielnych.

**Idea dowodu:** Wprowadza się indeks podziału  $q(\mathcal{P})$ , który jest ograniczony z góry przez  $1/2$ . Ponadto indeks podpodziału nie może być mniejszy od indeksu wyjściowego podziału. Główny krok polega na pokazaniu, że jeśli dany podział  $(V_0, V_1, \dots, V_k)$  nie jest  $\epsilon$ -regularny, to można znaleźć jego podpodział na co najwyżej  $k4^k$  części, którego indeks jest większy o co najmniej  $\epsilon^5/2$ . Powtarzając tę operację nie więcej niż  $1/\epsilon^5$  razy musimy więc w końcu otrzymać podział  $\epsilon$ -regularny (bo w przeciwnym razie indeks przekroczyłby  $1/2$ , co jest niemożliwe).

*Dowód:* Oznaczmy  $n = |G|$ . Dla pary rozłącznych podzbiorów  $A, B \subseteq V(G)$  zdefiniujemy  $q(A, B) = \frac{|A||B|}{n^2}d^2(A, B)$ . Dalej, dla podziału  $\mathcal{A}$  zbioru  $A$  i podziału  $\mathcal{B}$  zbioru  $B$ , niech  $q(\mathcal{A}, \mathcal{B}) = \sum_{A' \in \mathcal{A}, B' \in \mathcal{B}} q(A', B')$ . W końcu, dla podziału  $\mathcal{P} = (C_1, \dots, C_k)$  zbioru  $V(G)$ ,

$$q(\mathcal{P}) = \sum_{1 \leq i < j \leq k} q(C_i, C_j).$$

Zauważmy, że jeśli  $|C_i| \leq n/k$ , to  $q(\mathcal{P}) \leq \binom{k}{2}k^{-2} < 1/2$ .

**Lemat 10 (D 7.4.2)** (i)  $q(\mathcal{A}, \mathcal{B}) \geq q(A, B)$   
(ii) Jeśli  $\mathcal{P}'$  jest podpodziałem  $\mathcal{P}$ , to  $q(\mathcal{P}') \geq q(\mathcal{P})$ .

*Dowód:* (i) Na podstawie nierówności Cauchy-Schwarza,

$$q(\mathcal{A}, \mathcal{B}) = \frac{1}{n^2} \sum_{i,j} \frac{e^2(A_i, B_j)}{|A_i||B_j|} \geq \frac{1}{n^2} \frac{(\sum_{i,j} e(A_i, B_j))^2}{\sum_{i,j} |A_i||B_j|} = \frac{1}{n^2} \frac{e^2(A, B)}{|A||B|} = q(A, B).$$

(ii) Niech  $\mathcal{P} = (C_1, \dots, C_k)$  i  $\mathcal{C}_i = \mathcal{P}'[C_i]$ . Na podstawie (i),

$$q(\mathcal{P}) = \sum_{i,j} q(C_i, C_j) \leq \sum_{i,j} q(\mathcal{C}_i, \mathcal{C}_j) \leq \sum_{i,j} q(\mathcal{C}_i, \mathcal{C}_j) + \sum_i q(\mathcal{C}_i) = q(\mathcal{P}'). \blacksquare$$

Poprzedni lemat mówił, że drobiąc podział nie można zmniejszyć indeksu  $q$ . Następny lemat pokazuje, że dzieląc w odpowiedni sposób parę nieregularną wartość indeksu rośnie.

**Lemat 11 (D 7.4.3)** Jeśli para  $(C, D)$  nie jest  $\epsilon$ -regularna, to istnieją podziały  $\mathcal{C} = (C_1, C_2)$  zbioru  $C$  i  $\mathcal{D} = (D_1, D_2)$  zbioru  $D$  takie, że

$$q(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \geq q(C, D) + \epsilon^4 \frac{|C||D|}{n^2}.$$

*Dowód:* Niech  $C_1 \subseteq C$ ,  $D_1 \subseteq D$ ,  $|C_1| \geq \epsilon|C|$ ,  $|D_1| \geq \epsilon|D|$ ,  $\eta = d(C_1, D_1) - d(C, D)$  i  $|\eta| > \epsilon$ . To znaczy, para  $(C_1, D_1)$  świadczy o  $\epsilon$ -nieregularności pary  $(C, D)$ . Oznaczmy  $c = |C|$ ,  $d = |D|$ ,  $e = e(C, D)$ ,  $C_2 = C \setminus C_1$ ,  $D_2 = D \setminus D_1$ ,  $c_i = |C_i|$ ,  $d_i = |D_i|$ ,  $e_{ij} = e(C_i, D_j)$ ,  $i, j = 1, 2$ . Wtedy, na podstawie nierówności C-S, tym razem dla sumy trzech składników,

$$n^2 q(\mathcal{C}, \mathcal{D}) = \frac{e_{11}^2}{c_1 d_1} + \sum_{i+j>2} \frac{e_{ij}^2}{c_i d_j} \geq \frac{e_{11}^2}{c_1 d_1} + \frac{(e - e_{11})^2}{(cd - c_1 d_1)}.$$

Po podstawieniu  $e_{11} = \frac{c_1 d_1 e}{cd} + \eta c_1 d_1$  i podniesieniu do kwadratu, prawa strona staje się sumą sześciu wyrazów, z których dwa się wzajemnie redukują, jeden (dodatni) odrzucamy, i otrzymujemy w końcu oszacowanie

$$n^2 q(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \geq \frac{e^2}{cd} + \eta^2 c_1 d_1 > \frac{e^2}{cd} + \epsilon^4 cd = n^2 q(C, D) + \epsilon^4 |C||D|. \blacksquare$$

Ostatni z serii lematów pokazuje jak, w przypadku podziału nieregularnego, zsumować przyrosty indeksu, wynikające z Lematu 11, po wszystkich parach nieregularnych.

**Uwaga.** Przy obliczaniu indeksu podziału ze śmietnikiem  $C_0$ , z przyczyn technicznych każdy element śmietnika traktujemy jak osobny (jednoelementowy) zbiór podziału.

**Lemat 12 (D 7.4.4)** *Niech  $0 < \epsilon \leq 1/4$  i niech  $\mathcal{P} = (C_0, \dots, C_k)$  będzie podziałem  $V(G)$ , który nie jest  $\epsilon$ -regularny. Wtedy istnieje liczba naturalna  $l$ ,  $k \leq l \leq k4^k$  oraz podpodział  $\mathcal{P}' = (C'_0, \dots, C'_l)$  podziału  $\mathcal{P}$  taki, że  $|C'_0| \leq |C_0| + n2^{-k}$ ,  $|C'_1| = \dots = |C'_l|$  oraz  $q(\mathcal{P}') \geq q(\mathcal{P}) + \epsilon^5/2$ .*

*Dowód:* Dla przejrzystości rozumowania, przyjmijmy naiwnie, że  $C_0 = \emptyset$ , i że w trakcie dowodu wszystkie dzielenia liczb naturalnych wychodzą bez reszty. Oznaczmy  $c = |C_i| = n/k$ ,  $i = 1, \dots, k$ . Dla każdej pary  $(C_i, C_j)$ , która nie jest  $\epsilon$ -regularna, niech  $\mathcal{C}_{ij}$  będzie podziałem  $C_i$  a  $\mathcal{C}_{ji}$  – podziałem  $C_j$ , których istnienie gwarantuje Lemat 11. Wtedy  $q(\mathcal{C}_{ij}, \mathcal{C}_{ji}) \geq q(C_i, C_j) + \epsilon^4 c^2/n^2$ . Dla pozostałych par przyjmijmy  $\mathcal{C}_{ij} = \{C_i\}$  i  $\mathcal{C}_{ji} = \{C_j\}$ . Dla ustalonego  $i$ , podziały  $\mathcal{C}_{ij}$ ,  $j \neq i$ , „szatkują” zbiór  $C_i$  na co najwyżej  $2^{k-1}$  rozłącznych części. Niech  $\mathcal{C}_i$  będzie tym podziałem zbioru  $C_i$ , tzn.  $\mathcal{C}_i$  jest minimalnym (w sensie liczby klas) podziałem zbioru  $C_i$ , który jest podpodziałem każdego podziału  $\mathcal{C}_{ij}$ ,  $j \neq i$ . Niech  $\mathcal{C}$  będzie sumą wszystkich podziałów  $\mathcal{C}_i$ , tj.  $\mathcal{C} = \bigcup_{i=1}^k \mathcal{C}_i$ . Zauważmy, że  $k \leq |\mathcal{C}| \leq k2^{k-1} < k2^k$ .

Pokażemy teraz, że  $q(\mathcal{C}) \geq q(\mathcal{P}) + \epsilon^5/2$ . (Podział  $\mathcal{C}$  nie jest obiecany podziałem, bo jego klasy nie są równe; w końcowej części dowodu osiągniemy równość klasową drobiąc go na małe kawałeczki, co na podstawie Lematu 10(ii) nie obniży wartości indeksu.) Na podstawie Lematów 10 i 11 mamy

$$q(\mathcal{C}) \geq \sum_{1 \leq i < j} q(\mathcal{C}_i, \mathcal{C}_j) \geq \sum_{1 \leq i < j} q(\mathcal{C}_{ij}, \mathcal{C}_{ji}) \geq \sum_{1 \leq i < j} q(C_i, C_j) + \epsilon k^2 \frac{\epsilon^4 c^2}{n^2} = q(\mathcal{P}) + \epsilon^5.$$

W rzeczywistości, uwzględniając śmietnik, otrzymujemy tylko  $\epsilon^5/2$  (bo wtedy  $c \geq (n - \epsilon n)/k \geq \frac{3}{4}(n/k)$ ).

Teraz rozdrobnimy podział  $\mathcal{C}$ , dzieląc każdy jego zbiór na podzbiory mocy  $\lfloor c4^{-k} \rfloor$ . Nowy podział  $\mathcal{P}'$  ma  $l \leq k4^k$  podzbiorów (dlaczego?). Powracając do realiów, może się zdarzyć, że nie wszystkie klasy podziału  $\mathcal{C}$  mają moc podzieloną przez  $d$ . Wtedy reszty dorzucamy do śmietnika, który jednak nie wzrośnie o więcej niż  $\lfloor c4^{-k} \rfloor |\mathcal{C}| \leq c4^{-k} k2^k \leq n2^{-k}$ . ■

**Końcówka dowodu:** Niech dane będą  $0 < \epsilon < 1/4$  i  $m \geq 1$ . Oznaczmy przez  $s = \epsilon^{-5}$  maksymalną liczbę iteracji głównego kroku dowodu – znajdowania podpodziału aktualnego podziału. Niech  $k$  będzie najmniejszą liczbą naturalną taką, że  $k \geq m$  oraz  $2^{k-1} \geq s/\epsilon$  i  $M = \max\{f^{(s)}(k), 2k/\epsilon\}$ , gdzie  $f(x) = x4^x$ . Na przykład,

$$f^{(2)}(x) = x4^x 4^{x4^x}, \quad f^{(3)}(x) = x4^{x+x4^x+x4^{x+x4^x}}, \quad \dots$$

Udowodnimy lemat z tym właśnie monstrualnym  $M$ .

Niech  $G$  będzie dowolnym grafem o  $n \geq m$  wierzchołkach. Dla  $n \leq M$  konkluzja jest trywialna. Załóżmy więc, że  $n > M$  i podzielny dowolnie  $V(G) = C_0 \cup C_1 \cup \dots \cup C_k$  tak, by  $|C_1| = \dots = |C_k|$  a  $|C_0| < k$ . Przypuśćmy, że ten podział nie jest  $\epsilon$ -regualrny. Ponieważ  $k \leq \epsilon M/2 < \epsilon n/2$ , to możemy stosować Lemat 12 otrzymując nowy, drobniejszy podział o większym indeksie i śmietniku. Powtarzamy ten krok aż do skutku. Jednak nawet po  $s$  iteracjach, wielkość śmietnika nie przekroczy liczby  $k + sn2^{-k} \leq \epsilon n/2 + \epsilon n/2 = \epsilon n$ . Ostateczny,  $\epsilon$ -regularny podział będzie mieć co najwyżej  $f^{(s)}(k) \leq M$  części. ■

## 13 Zastosowania Lematu Szemerédiego

### 13.1 Twierdzenie Erdősa-Stone'a (Rozdziały 7.1 i 7.5 podręcznika)

### 13.2 Krawędziowe liczby Ramsey'a (Twierdzenie 9.2.2 w podręczniku)