## **PIZZO**

## Lista na szósty tydzień

Zadanie 1. Udowodnij, że poniższe problemy są w NP.

- Dla danego grafu oraz liczby k, czy można wybrać w grafie co najwyżej k wierzchołków tak, by każdy wierzchołek był wybrany lub miał wybranego co najmniej jednego sąsiada?
- Dla danego grafu oraz liczby k, czy można wybrać w grafie co najwyżej k wierzchołków tak, by każda krawędź miałą wybranego co najmniej jednego sąsiada?
- Dla danego grafu, czy istnieje w nim cykl prosty przechodzący przez wszystkie wierzchołki?
- Dla danych dwóch napisów i liczby k, czy najdłuższy wspólny podciąg tych napisów ma długość większą niż k?
- Dla danej formuły logiki zdaniowej w postaci DNF, czy istnieje wartościowanie spełniające tę formułę?
- Dla danego deterministycznego automatu skończonego z funkcją przejścia  $\delta$  i stanem q, czy istnieje słowo w' takie, że dla wszystkich słów w mamy  $\hat{\delta}(q_0, ww') = q$ ? Wskazówka: jeśli takie słowo istnieje, to znaczy, że każde dwa stany w automacie da się zsynchronizować. Dzięki temu można pokazać, że takie słowo może być wielomianowo długie
- Czy dane dwa grafy są izomorficzne?

Zadanie 2. O dokładnie jednym z problemów z poprzedniego zadania wiemy, że daje się rozwiązać w wielomianowym czasie. Który to problem?

**Zadanie 3.** Udowodnij, że klasa P jest zamknięta na sumę, przecięcie i dopełnienie.

Zadanie 4. Udowodnij, że klasa NP jest zamknięta na sumę i przecięcie.

Zadanie 5. Udowodnij, że klasa NP jest zamknięta na sumę i przecięcie.

**Zadanie 6.** Czy jeśli P=NP, to każdy problem z P jest NP-zupełny?

**Zadanie 7.** Pokaż, że jeśli P = NP, to możemy znaleźć rozkład liczby na czynniki pierwsze w wielomianowym czasie.

**Zadanie 8.** Udowodnij że problem SAT jest NP zupełny nawet wtedy, gdy każda zmienna może się pojawić co najwyżej trzy razy. A co jeśli może się pojawić co najwyżej dwa razy?

Zadanie 9. Dla danej formuły w CNF pokaż, że można skonstruować w wielomianowym czasie niedeterministyczny automat skończony który akceptuje wszystkie wartościowania, które nie spełniają formuły. Następnie pokaż, że w takim razie gdyby istniał wielomianowy algorytm, który dla danego niedeterministycznego automatu skończonego oblicza minimalny równoważny mu niedeterministyczny automat skończony w wielomianowym czasie, to P=NP.

**Zadanie 10.** Problem  $\frac{p}{q}$ SAT jest zdefiniowany tak: Dla danej formuły CNF, w której każda klauzula zawiera dokładnie trzy parami różne zmienne, czy istnieje wartościowanie spełniające co najmniej  $\frac{p}{q}$  wszystkich klauzul? Udowodnij, że  $\frac{7}{8}$ SAT jest w P i że  $\frac{15}{16}$ SAT jest NP-zupełny. Dla ambitnych: udowodnij, że jeśli qSAT jest NP-zupełny jeśli  $\frac{7}{8} < q \le 1$ .

## **PIZZO**

## Lista na szósty tydzień

Zadanie 1. Udowodnij, że poniższe problemy są w NP.

- Dla danego grafu oraz liczby k, czy można wybrać w grafie co najwyżej k wierzchołków tak, by każdy wierzchołek był wybrany lub miał wybranego co najmniej jednego sąsiada?
- Dla danego grafu oraz liczby k, czy można wybrać w grafie co najwyżej k wierzchołków tak, by każda krawędź miałą wybranego co najmniej jednego sąsiada?
- Dla danego grafu, czy istnieje w nim cykl prosty przechodzący przez wszystkie wierzchołki?
- Dla danych dwóch napisów i liczby k, czy najdłuższy wspólny podciąg tych napisów ma długość większą niż k?
- Dla danej formuły logiki zdaniowej w postaci DNF, czy istnieje wartościowanie spełniające tę formułę?
- Dla danego deterministycznego automatu skończonego z funkcją przejścia  $\delta$  i stanem q, czy istnieje słowo w' takie, że dla wszystkich słów w mamy  $\hat{\delta}(q_0, ww') = q$ ? Wskazówka: jeśli takie słowo istnieje, to znaczy, że każde dwa stany w automacie da się zsynchronizować. Dzięki temu można pokazać, że takie słowo może być wielomianowo długie
- Czy dane dwa grafy są izomorficzne?

Zadanie 2. O dokładnie jednym z problemów z poprzedniego zadania wiemy, że daje się rozwiązać w wielomianowym czasie. Który to problem?

**Zadanie 3.** Udowodnij, że klasa P jest zamknięta na sumę, przecięcie i dopełnienie.

Zadanie 4. Udowodnij, że klasa NP jest zamknięta na sumę i przecięcie.

Zadanie 5. Udowodnij, że klasa NP jest zamknięta na sumę i przecięcie.

**Zadanie 6.** Czy jeśli P=NP, to każdy problem z P jest NP-zupełny?

**Zadanie 7.** Pokaż, że jeśli P = NP, to możemy znaleźć rozkład liczby na czynniki pierwsze w wielomianowym czasie.

**Zadanie 8.** Udowodnij że problem SAT jest NP zupełny nawet wtedy, gdy każda zmienna może się pojawić co najwyżej trzy razy. A co jeśli może się pojawić co najwyżej dwa razy?

Zadanie 9. Dla danej formuły w CNF pokaż, że można skonstruować w wielomianowym czasie niedeterministyczny automat skończony który akceptuje wszystkie wartościowania, które nie spełniają formuły. Następnie pokaż, że w takim razie gdyby istniał wielomianowy algorytm, który dla danego niedeterministycznego automatu skończonego oblicza minimalny równoważny mu niedeterministyczny automat skończony w wielomianowym czasie, to P=NP.

**Zadanie 10.** Problem  $\frac{p}{q}$ SAT jest zdefiniowany tak: Dla danej formuły CNF, w której każda klauzula zawiera dokładnie trzy parami różne zmienne, czy istnieje wartościowanie spełniające co najmniej  $\frac{p}{q}$  wszystkich klauzul? Udowodnij, że  $\frac{7}{8}$ SAT jest w P i że  $\frac{15}{16}$ SAT jest NP-zupełny. Dla ambitnych: udowodnij, że jeśli qSAT jest NP-zupełny jeśli  $\frac{7}{8} < q \le 1$ .