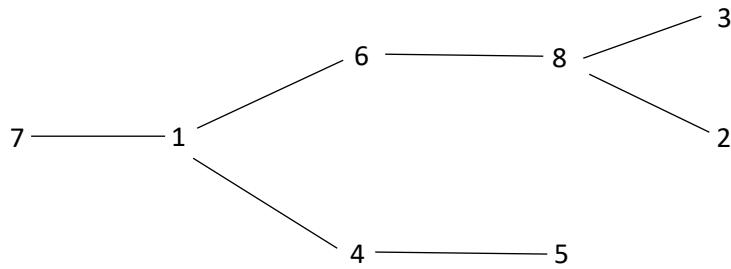


Zadanie 1 - przykład.

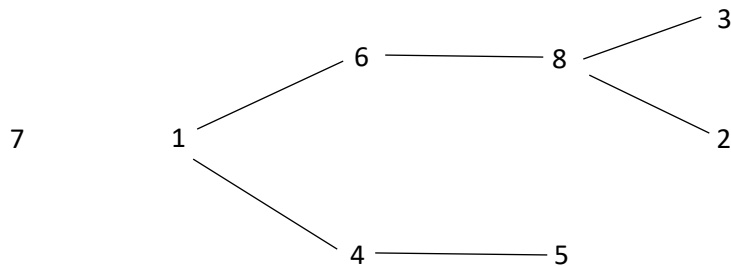
Znajdziemy kod Prüfera dla następującego drzewa na $n = 8$ wierzchołkach:



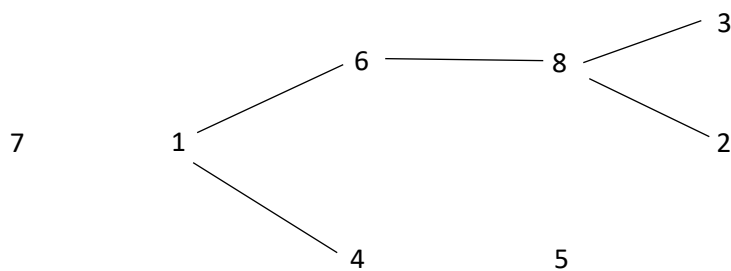
Tablica stopni wierzchołków wygląda następująco: $d = [3, 1, 1, 2, 1, 2, 1, 3]$.

W każdym kroku algorytmu (jest ich $n - 2$) znajdujemy największy wierzchołek stopnia 1 (x), dopisujemy do kodu Prüfera L numer jego sąsiada (y) i usuwamy krawędź łączącą te wierzchołki (wystarczy zmniejszyć o 1 ich stopnie w tablicy d).

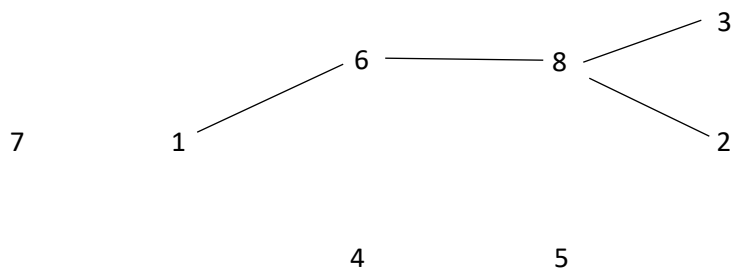
- Krok 1: $x = 7, y = 1$. Zatem $L = [1]$, $d = [2, 1, 1, 2, 1, 2, 0, 3]$.



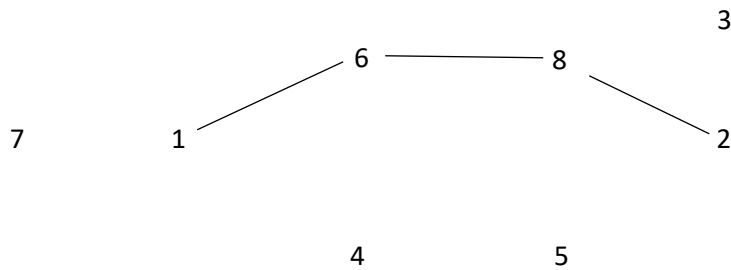
- Krok 2: $x = 5, y = 4$. Zatem $L = [1, 4]$, $d = [2, 1, 1, 1, 0, 2, 0, 3]$.



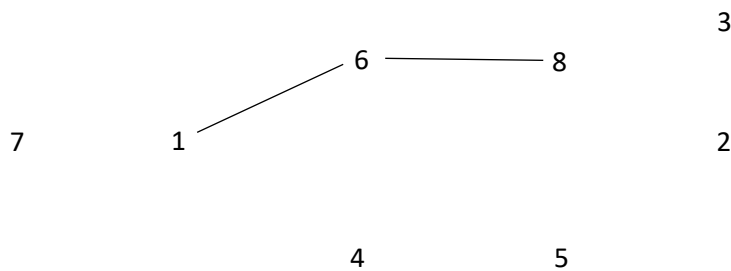
- Krok 3: $x = 4, y = 1$. Zatem $L = [1, 4, 1]$, $d = [1, 1, 1, 0, 0, 2, 0, 3]$.



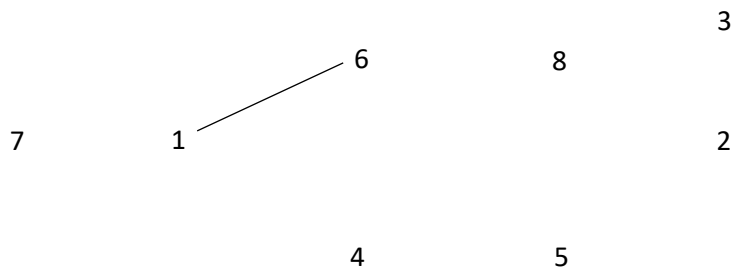
- Krok 4: $x = 3, y = 8$. Zatem $L = [1,4,1,8], d = [1,1,0,0,0,2,0,2]$.



- Krok 5: $x = 2, y = 8$. Zatem $L = [1,4,1,8,8], d = [1,0,0,0,0,2,0,1]$.



- Krok 6: $x = 8, y = 6$. Zatem $L = [1,4,1,8,8,6], d = [1,0,0,0,0,1,0,0]$.



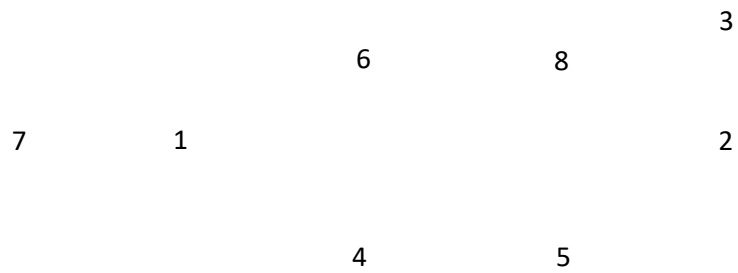
Uzyskany kod Prüfera to $L = [1,4,1,8,8,6]$.

Zadanie 2 - przykład.

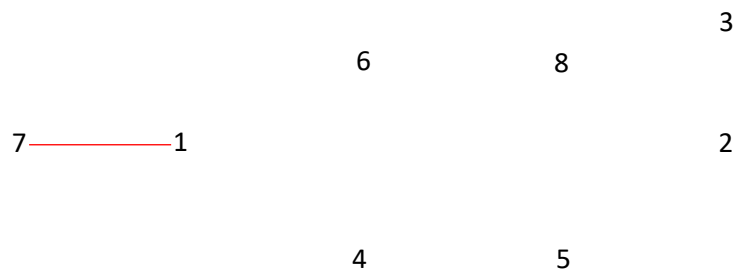
Odtworzymy drzewo z kodu Prüfera $L = [1,4,1,8,8,6]$. Liczba wierzchołków drzewa jest o 2 większa od długości kodu, więc $n = 8$. Obliczamy stopnie wierzchołków: stopień każdego wierzchołka jest o 1 większy niż liczba jego wystąpień w kodzie. Zatem $d = [3,1,1,2,1,2,1,3]$.

Podobnie jak w poprzednim zadaniu, w każdym kroku algorytmu będziemy znajdować największy wierzchołek x stopnia 1. Numer jego sąsiada odczytamy z kodu L , wstawimy odpowiednią krawędź do grafu i zmniejszymy stopnie jej końców. Kod L ma długość $n - 2$, a drzewo powinno mieć $n - 1$ krawędzi. Ponieważ tworząc kod Prüfera, szukamy zawsze największych wierzchołków, ostatnia krawędź, która pozostaje w drzewie, łączy zawsze jakiś wierzchołek z wierzchołkiem 1. Możemy więc po prostu dopisać 1 na końcu kodu L i wykonać $n - 1$ kroków algorytmu.

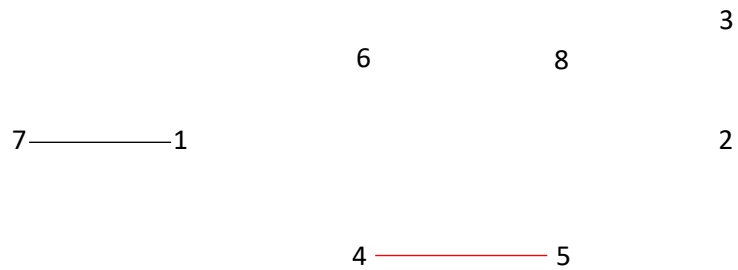
Zaczynamy więc z $L = [1,4,1,8,8,6,1]$, $d = [3,1,1,2,1,2,1,3]$ i pustym zbiorem krawędzi:



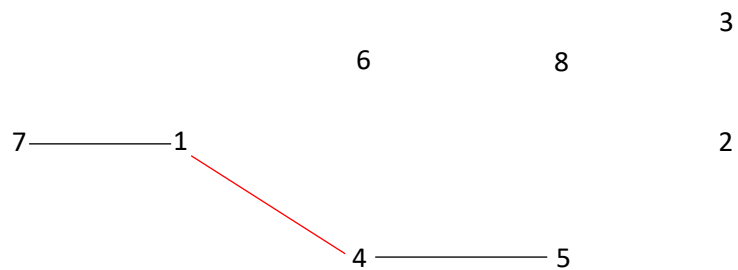
- Krok 1: $x = 7$, $L[1] = 1$, więc dodajemy krawędź $\{7,1\}$. Teraz $d = [2,1,1,2,1,2,0,3]$.



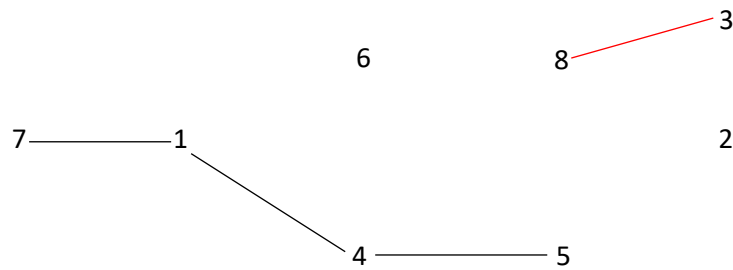
- Krok 2: $x = 5$, $L[2] = 4$, więc dodajemy krawędź $\{5,4\}$. Teraz $d = [2,1,1,1,0,2,0,3]$.



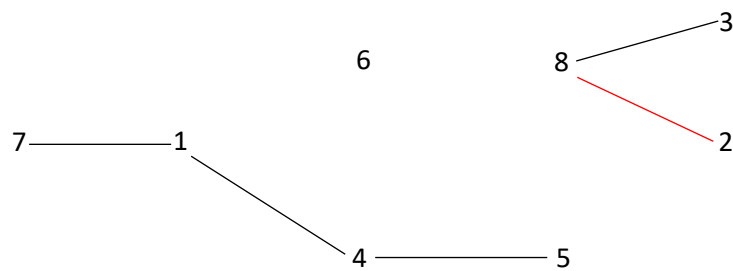
- Krok 3: $x = 4$, $L[3] = 1$, więc dodajemy krawędź $\{4,1\}$. Teraz $d = [1,1,1,0,0,2,0,3]$.



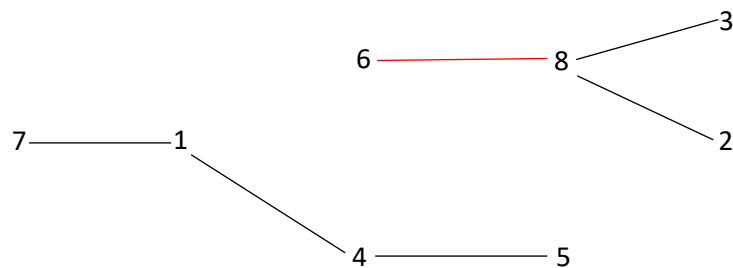
- Krok 4: $x = 3$, $L[4] = 8$, więc dodajemy krawędź $\{3,8\}$. Teraz $d = [1,1,0,0,0,2,0,2]$.



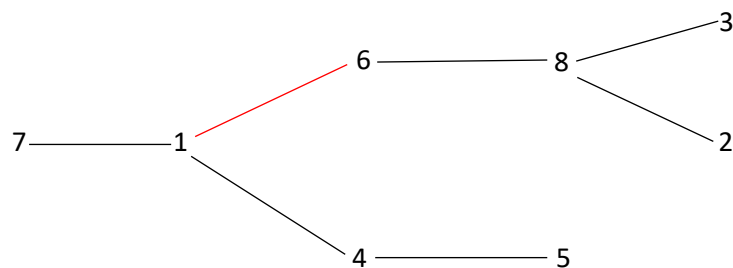
- Krok 5: $x = 2$, $L[5] = 8$, więc dodajemy krawędź $\{2,8\}$. Teraz $d = [1,0,0,0,0,2,0,1]$.



- Krok 6: $x = 8$, $L[6] = 6$, więc dodajemy krawędź $\{8,6\}$. Teraz $d = [1,0,0,0,0,1,0,0]$.



- Krok 7: $x = 6$, $L[7] = 1$, więc dodajemy krawędź $\{6,1\}$. Teraz $d = [0,0,0,0,0,0,0,0]$.



Drzewo jest gotowe.

Zadanie 3 - przykład.

Jeśli wszystkie elementy kodu Prüfera zmniejszymy o 1, otrzymamy liczbę zapisaną w systemie o podstawie n . Wystarczy przeliczyć ją na system dziesiętny. Niech $L = [1,4,1,8,8,6]$. Liczba wierzchołków drzewa jest o 2 większa od długości kodu, więc $n = 8$. Zmniejszamy elementy kodu o 1: $L = [0,3,0,7,7,5]$. Mamy więc liczbę 030775 w systemie ósemkowym, przeliczamy ją na system dziesiętny: $r = 0 \cdot 8^5 + 3 \cdot 8^4 + 0 \cdot 8^3 + 7 \cdot 8^2 + 7 \cdot 8^1 + 5 \cdot 8^0 = 12797$.

Zadanie 4 - przykład.

Daną rangę zapisujemy w systemie o podstawie n . Po zwiększeniu każdej jej cyfry o 1, uzyskamy kod Prüfera. Niech $r = 12797$, $n = 8$. Obliczamy:

- $r \bmod n = 12797 \bmod 8 = 5$, $r := r \operatorname{div} n = 1599$
- $r \bmod n = 1599 \bmod 8 = 7$, $r := r \operatorname{div} n = 199$
- $r \bmod n = 199 \bmod 8 = 7$, $r := r \operatorname{div} n = 24$
- $r \bmod n = 24 \bmod 8 = 0$, $r := r \operatorname{div} n = 3$
- $r \bmod n = 3 \bmod 8 = 3$, $r := r \operatorname{div} n = 0$

Kod Prüfera ma długość $n - 2$, więc w razie potrzeby należy uzupełnić ciąg cyfr zerami wiodącymi (można po prostu wykonać $n - 2$ iteracji pętli, zamiast przerywania, kiedy $r = 0$). Cyfry otrzymaliśmy w odwrotnej kolejności, dostajemy więc następującą tablicę kolejnych cyfr: $[0,3,0,7,7,5]$. Zwiększamy o 1 wszystkie elementy, otrzymując kod Prüfera: $L = [1,4,1,8,8,6]$.