#### 1. Tre zadania

Zadanie numer: 085624202111224442841054911303709

Zadanie: Routing

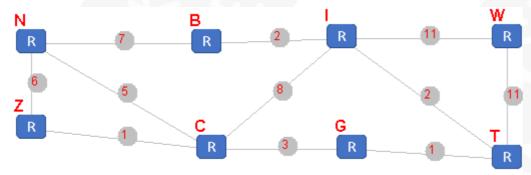
Mamy dan sie poł cze składaj c si z 8 ruterów i 11 poł cze z wagami. Sie ta jest sieci spójn , co oznacza, e z dowolnego w zła znajdziemy drog do ka dego innego. Poł czenia w tej sieci s dwukierunkowe.

Rozwi problem znajdywania najkrótszych cie ek z wykorzystaniem algorytmu Dijkstry, metod która była omawiana na zaj ciach. W złem ródłowym jest w zeł B i dla tego w zła trzeba znale najkrótsze cie ki do wszystkich pozostałych w złów.

#### Zało enia:

- 1) je eli przy wyborze w zła do analizy mo emy wybra kilka w złów (pozwalaj na to koszty ju znalezionych ich najkrótszych cie ek) to sortujemy wszystkie te w zły leksykograficznie w kolejno ci A->Z i wybieramy pierwszy w zeł."
- 2) je eli nowo znaleziona cie ka ma taki sam koszt jak ju znaleziona to wybieramy 1. Gdzie: 0 istniej c , 1 now .
- 3) Symbole () i {} oznaczaj odpowiednio pust cie k i pusty zbiór.

Wypełnij tabel, i odpowiedz na nast puj ce pytania.



Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1									<b></b>		
2											
3					.,,						
4											
5				1							
6			0								
7											
8							/				
9											

- 1. -66 Czy w kroku 8 bie cym w złem jest w zeł C.
- 2. +66 Czy najkrótsza finalna cie ka z w zła B do w zła W ma koszt 13?
- 3. -68 Czy finalna najkrótsza cie ka z w zła B do w zła T to (IBT).
- 4. -66 Czy po wykonaniu kroku 3 zbiór w złów "Gotowe" zawiera w zły {B,I,T} i adnych innych?
- 5. +68 Czy w kroku 5 znana najkrótsza cie ka z w zła B do w zła G to (BITG).
- 6. +66 Czy w kroku 9 znana najkrótsza cie ka z w zła B do w zła I ma koszt 2.



# 2. Krok 1 - Inicjalizacja

Krok ten jest krokiem inicjalizacyjnym. Przy rozwi zaniu problemu znajdywania najkrótszych cie ek wykorzystamy tabel pomocnicz .

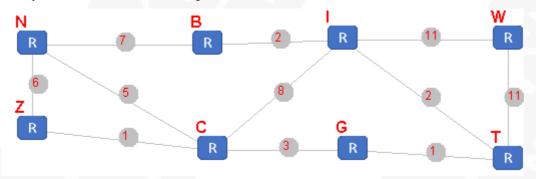
Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF						

Odpowiednie kolumny tej tabeli zawieraj:

- 1. informacje o w złach przeznaczonych w najbli szym czasie do analizy (kolumna: Do analizy);
- 2. informacje o w złach ju przeanalizowanych, do których najkrótsza cie ka została ju znaleziona i nie b d podlegały dalszej analizie (kolumna: Gotowe);
- 3. informacji o aktualnie analizowanym w le (kolumna: Bie cy w zeł);

Zadanie: Routing

4. informacje o wszystkich w złach, do których szukane b d najkrótsze cie ki (kolumny: B,C,G,I,N,T,W,Z). Mamy dan sie ruterów, wraz z poł czeniami i ich kosztami:



W naszym zadaniu, szukanie najkrótszych cie ek rozpoczynamy od w zła B. Pocz tkowo w zeł ten jest w zbiorze w złów przeznaczonych do analizy. Jednocze nie w zeł ten jest aktualnie przetwarzanym w złem. W kolumnie B mamy warto 0, która oznacza koszt najkrótszej cie ki od w zła B do w zła B. W pozostałych kolumnach C,G,I,N,T,W,Z, b d przechowywane dwie informacje: najkrótsza cie ka od w zła B do wybranego w zła, oraz koszt najkrótszej cie ki. Pocz tkowo nie znamy najkrótszych cie ek do pozostałych w złów, wi c domy lnie ustawionym kosztem jest niesko czono (INF).

Przechodzimy do fazy analizy poszczególnych w złów. B dzie ona wykonywana, dopóki wszystkie w zły nie zostan przeanalizowane.



### 3. Krok rozwi zania 2 - analiza w zła B

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF						
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła B, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła B jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 0. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł B:

- A. Rozpoczynamy analiz w zła N, o koszcie poł czenia z w złem B wynosz cym 7
- Koszt cie ki do w zła B aktualnie wynosi 0
- Koszt cie ki z w zła B do w zła N aktualnie wynosi 7. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B.
- Dodajemy w zeł N do zbioru w złów do analizy.
- B. Rozpoczynamy analiz w zła I, o koszcie poł czenia z w złem B wynosz cym 2
- Koszt cie ki do w zła B aktualnie wynosi 0
- Koszt cie ki z w zła B do w zła I aktualnie wynosi 2. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B.
- Dodajemy w zeł I do zbioru w złów do analizy.
- 3. W zeł B, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.



### 4. Krok rozwi zania 3 - analiza w zła I

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła I, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła I jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 2. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł I:

- A. Rozpoczynamy analiz w zła C, o koszcie poł czenia z w złem I wynosz cym 8
- Koszt cie ki do w zła I aktualnie wynosi 2
- Koszt cie ki z w zła I do w zła C aktualnie wynosi 10. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,I.
- Dodajemy w zeł C do zbioru w złów do analizy.
- B. Rozpoczynamy analiz w zła W, o koszcie poł czenia z w złem I wynosz cym 11
- Koszt cie ki do w zła I aktualnie wynosi 2
- Koszt cie ki z w zła I do w zła W aktualnie wynosi 13. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,I.
- Dodajemy w zeł W do zbioru w złów do analizy.
- Γ. Rozpoczynamy analiz w zła T, o koszcie poł czenia z w złem I wynosz cym 2
- Koszt cie ki do w zła I aktualnie wynosi 2
- Koszt cie ki z w zła I do w zła T aktualnie wynosi 4. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,I.
- Dodajemy w zeł T do zbioru w złów do analizy.
- Δ. W zeł B pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł I, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.





### 5. Krok rozwi zania 4 - analiza w zła T

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	Т	0	BI 10	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	INF

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła T, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła T jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 4. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł T:

- A. Rozpoczynamy analiz w zła W, o koszcie poł czenia z w złem T wynosz cym 11
- Koszt cie ki do w zła T aktualnie wynosi 4
- Dla w zła W nie została znaleziona adna lepsza cie ka ni ju istniej ca (BI).
- W zeł W jest ju w zbiorze w złów do analizy, wi c nie robimy adanych dodatkowych kroków z nim zwi zanych.
- B. Rozpoczynamy analiz w zła G, o koszcie poł czenia z w złem T wynosz cym 1
- Koszt cie ki do w zła T aktualnie wynosi 4
- Koszt cie ki z w zła T do w zła G aktualnie wynosi 5. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B.I.T.
- Dodajemy w zeł G do zbioru w złów do analizy.
- Γ. W zeł I pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł T, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.



### 6. Krok rozwi zania 5 - analiza w zła G

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	T	0	BI 10	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
5	C,N,W	B,G,I,T	G	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	INF

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła G, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła G jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 5. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł G:

- A. Rozpoczynamy analiz w zła C, o koszcie poł czenia z w złem G wynosz cym 3
- Koszt cie ki do w zła G aktualnie wynosi 5
- Koszt cie ki z w zła G do w zła C aktualnie wynosi 8. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,G,I,T.
- W zeł C jest ju w zbiorze w złów do analizy, wi c nie robimy adanych dodatkowych kroków z nim zwi zanych.
- B. W zeł T pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł G, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.



#### 7. Krok rozwi zania 6 - analiza w zła N

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	T	0	BI 10	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
5	C,N,W	B,G,I,T	G	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
6	C,W,Z	B,G,I,N,T	N	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	BN 13

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła N, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła N jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 7. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł N:

- A. Rozpoczynamy analiz w zła C, o koszcie poł czenia z w złem N wynosz cym 5
- Koszt cie ki do w zła N aktualnie wynosi 7
- Dla w zła C nie została znaleziona adna lepsza cie ka ni ju istniej ca (BITG).
- W zeł C jest ju w zbiorze w złów do analizy, wi c nie robimy adanych dodatkowych kroków z nim zwi zanych.
- B. W zeł B pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- Γ. Rozpoczynamy analiz w zła Z, o koszcie poł czenia z w złem N wynosz cym 6
- Koszt cie ki do w zła N aktualnie wynosi 7
- Koszt cie ki z w zła N do w zła Z aktualnie wynosi 13. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,N.
- Dodajemy w zeł Z do zbioru w złów do analizy.
- 3. W zeł N, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.



#### 8. Krok rozwi zania 7 - analiza w zła C

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	T	0	BI 10	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
5	C,N,W	B,G,I,T	G	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
6	C,W,Z	B,G,I,N,T	N	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	BN 13
7	W,Z	B,C,G,I,N,T	С	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła C, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła C jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 8. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł C:

- A. W zeł N pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- B. W zeł G pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- Γ. Rozpoczynamy analiz w zła Z, o koszcie poł czenia z w złem C wynosz cym 1
- Koszt cie ki do w zła C aktualnie wynosi 8
- Koszt cie ki z w zła C do w zła Z aktualnie wynosi 9. Znaleziony koszt jest najni szy ze wszystkich analizowanych kosztów i z tego te wzgl du do rozwi zania została zaakceptowana cie ka B,C,G,I,T.
- W zeł Z jest ju w zbiorze w złów do analizy, wi c nie robimy adanych dodatkowych kroków z nim zwi zanych.
- $\Delta$ . W zeł I pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł C, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.

## 9. Krok rozwi zania 8 - analiza w zła Z

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	T	0	BI 10	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
5	C,N,W	B,G,I,T	G	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
6	C,W,Z	B,G,I,N,T	N	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	BN 13
7	W,Z	B,C,G,I,N,T	С	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9
8	W	B,C,G,I,N,T,Z	Z	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła Z, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła Z jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 9. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł Z:

- A. W zeł C pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- B. W zeł N pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł Z, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.



## 10. Krok rozwi zania 9 - analiza w zła W

Zadanie: Routing

Nasza tabela zmieniła si jak poni ej:

Lp.	Do analizy	Gotowe	Bie cy w zeł	В	С	G	I	N	T	W	Z
1	В		В	0	INF	INF	INF	INF	INF	INF	INF
2	I,N	В	В	0	INF	INF	B 2	В 7	INF	INF	INF
3	C,N,T,W	B,I	I	0	BI 10	INF	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
4	C,G,N,W	B,I,T	T	0	BI 10	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
5	C,N,W	B,G,I,T	G	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	INF
6	C,W,Z	B,G,I,N,T	N	0	BITG 8	BIT 5	B 2	В 7	BI 4	BI 13	BN 13
7	W,Z	B,C,G,I,N,T	C	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9
8	W	B,C,G,I,N,T,Z	Z	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9
9		B,C,G,I,N,T,W,Z	W	0	BITG 8	BIT 5	В 2	В 7	BI 4	BI 13	BITGC 9

- 1. W tym kroku rozpoczynamy analiz w zła W, poniewa koszt cie ki z w zła B do w zła W jest najmniejszy ze wszystkich nieprzeanalizowanych do tej pory w złów i wynosi 13. Jest to jedyny w zeł o takim koszcie.
- 2. Analizujemy w zły, z którymi jest poł czony bezpo rednio w zeł W:
  - A. W zeł T pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
  - B. W zeł I pomijamy poniewa jest on ju przeanalizowany.
- 3. W zeł W, zostaje usuni ty ze zbioru w złów do analizy i przeniesiony do zbioru w złów gotowych.
- 4. Jest to ostatni krok analizy. Najkrótsze cie ki i ich koszty znajduj si w ostatnim wierszu tabeli. Na ich podstawie mo na wygenerowa tablic rutingu dla w zła B.