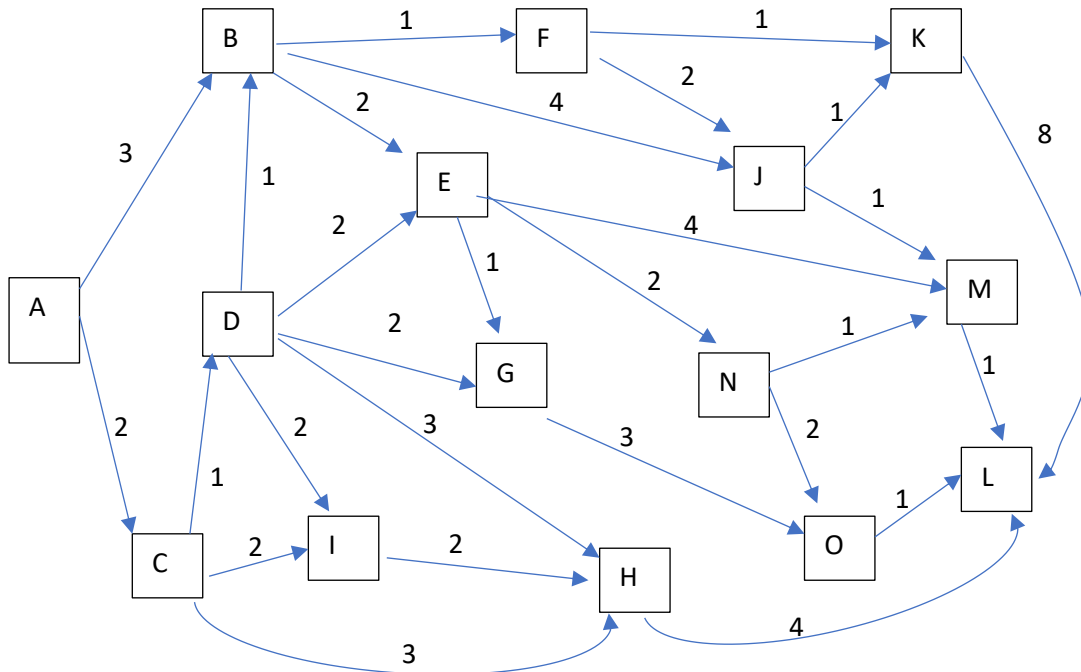


Zarządzanie operacjami – ćwic.2 – najkrótsza ścieżka

Jaka jest najkrótsza ścieżka pomiędzy wierzchołkami A i L grafu przedstawionego na rysunku?



1. Przegląd zupełny:

A-B-J-M-L – 10

A-B-E-N-O-L – 10

A-C-I-H-L – 10

ltd. ltd.

2. Algorytm zachłanny – na każdym wierzchołku wybieramy łuk o niższej wartości.

ALTERNATYWY

WYBRANY WIERZCHOŁEK (SUMA DROGI)

~~AB(3)~~ AC(2)

->C(2)

CD(1) ~~CH(2)~~ ~~CH(3)~~

->D(3)

DB(1) ~~DE(2)~~ ~~DG(2)~~ ~~DH(3)~~ ~~DI(2)~~

->B(4) *

~~BE(2)~~ BF(1) ~~BJ(4)~~

->F(5)

~~FJ(2)~~ FK(1)

->K(6)**

KL(8)

->L(14)

* widać w punkcie B można być szybciej idąc ścieżką AB – ale to niezgodne z algorytmem

** nie ma wyboru trzeba dalej iść ścieżką o bardzo wysokim koszcie

3. Algorytm Dijkstry

Tabela

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_x															
P_x															

T_x – najkrótszy czas dojścia do wierzchołka

P_x – poprzednik na najkrótszej ścieżce do wierzchołka

Dla punktu A

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_x	0														
P_x	-														

Sprawdzenie łuków z A. Do B jest 3 a poprzednikiem jest A do C jest 2 a poprzednikiem jest A.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_x	0	3	2												
P_x	-	A	A												

Kolejny wierzchołek musi mieć określone ścieżki od wszystkich poprzedników. Z B i C spełnia C. Zatem mamy z C do D jest 1 i poprzednik C, z C do I jest 2 poprzednik C, z C do H jest 3 poprzednik C. W T_D dla wierzchołka D wpisujemy 3 (gdyż AC to było 2 co jest wpisane w T_C plus 1 dla CD), analogicznie dla I: $T_I=4$ ($T_C=2$ plus odległość CI=2), oraz dla H: $T_H=5$ ($T_C=2$ plus odległość CH=3).

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_v	0	3	2	3				5	4						
P_v	-	A	A	C				C	C						

Kolejny wierzchołek do rozparzenia to D. Sprawdzamy łuk DB. Ma długość 1 więc dojście do B zajmie w sumie 4, jest to więcej niż obecnie wpisane w T_v dla punktu B więc dla tego punktu nie modyfikujemy nic. Łuk DE o długości 2: T_x dla E wynosi 5 ($T_D=3+2$), poprzednik do D. Łuk DG o długości 2: T_x dla G wynosi 5 ($T_D=3+2$), poprzednik do D. Łuk DH o długości 3: T_x dla H powinno wyjść 6 ($T_D=3+3$), ale w punkcie H jest już wskazana ścieżka krótsza (tak jak dla punktu B) więc nic nie zmieniamy. Analogicznie dla punktu $T_D=3+2$ to mniej niż wpisane obecnie $T_I=4$

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_v	0	3	2	3	5		5	5	4						
P_v	-	A	A	C	D		D	C	C						

Kolejny wierzchołek to B lub I. Rozpatrzmy I. Łuk IH ma długość 2, $T_I=4+2$ stąd $T_H=6$, jest to więcej niż dotąd zatem nic nie zmieniamy.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_v	0	3	2	3	5		5	5	4						
P_v	-	A	A	C	D		D	C	C						

Rozważamy wierzchołek B. Łuk BF ma długość 1. $T_B=3+1$ stąd $T_F=4$ i $P_F=B$. Łuk BJ ma długość 4. $T_B=3+4$ stąd $T_J=7$ i $P_J=B$. Łuk BE ma długość 2 stąd $T_E=5$ tyle samo co w tabeli więc wartość zostaje a dodajemy dodatkowy poprzednik

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	7					
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	B					

Wierzchołki które mają wszystkie poprzedniki z wyliczonymi T_x to E, F, H. Rozpatrzmy E. Łuk EG ma długość jeden, $T_E=5+1$ stąd $T_G=6$ ale to więcej niż bieżące więc nic nie zmieniamy. Łuk EM ma długość 4, $T_E=5+4$ stąd $T_M=9$ i $P_M=E$. Łuk EN ma długość 2, $T_E=5+2$ stąd $T_N=7$ i $P_N=E$.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	7			9	7	
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	B			E	E	

Wierzchołek F. Łuk FJ ma długość 2, $T_F=4+2$ stąd $T_J=6$. Obecnie w tabeli $T_J=7$ zatem znaleźliśmy krótszą ścieżkę więc wpisujemy nowe $T_J=6$ i $P_J=F$. Łuk FK ma długość 1, $T_F=4+1$ stąd $T_K=5$ i $P_K=F$.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5		9	7	
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F		E	E	

Wierzchołek G. Łuk GO ma długość 3, $T_G=5+3$ stąd $T_O=8$ i $P_O=G$.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5		9	7	8
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F		E	E	G

Wierzchołek H. Łuk HL ma długość 4, $T_H=5+4$ stąd $T_L=9$ i $P_L=H$.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5	9	9	7	8
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F	H	E	E	G

Wierzchołek J. Łuk JK ma długość 1, $T_J=6+1$ stąd $T_K=7$ czyli więcej niż tabeli zatem nic nie zmieniamy. Łuk JM ma długość 1, $T_J=6+1$ stąd $T_M=7$ czyli mniej niż obecnie w tabeli. Wpisujemy nowe $T_M=7$ i $P_M=J$

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T_V	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5	9	7	7	8
P_V	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F	H	J	E	G

Z wierzchołka K jest tylko łuk do L o długości 8, ścieżka do $T_K=5$ stąd T_L by miało 13 czyli więcej niż w tabeli więc nic nie zmieniamy. Następnie z N mamy łuk do M o długości 1. $T_N=7$ stąd $T_M=8$ czyli więcej niż wartość bieżąca w tabeli – nic nie zmieniamy. Łuk NO ma długość 2, $T_N=7$ stąd $T_O=9$ czyli więcej niż wartość bieżąca w tabeli – nic nie zmieniamy. Łuk ML ma długość 1, $T_M=7$ więc $T_L=8$ czyli mniej niż w tabeli. Zmieniamy $T_L=8$, $P_L=M$

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	
T _v	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5	9	8	7	7	8
P _v	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F	H	M	J	E	G

Ścieżka do wierzchołka O już ma długość 8, więc nie warto rozważać łuk OL bo będzie dłuższy ni wynik który został uzyskany.

Tabela końcowa

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
T _v	0	3	2	3	5	4	5	5	4	6	5	8	7	7	8
P _v	-	A	A	C	D,B	B	D	C	C	F	F	M	J	E	G

Budujemy najkrótszą ścieżkę „od końca” czyli ostatnie jest L, jego poprzednikiem (P_L) jest M, poprzednikiem M jest J, poprzednikiem J jest F, poprzednikiem F jest B, poprzednikiem B jest A.

Czyli LMJFBA, a od początku ABFJML. Długość wynosi 8.

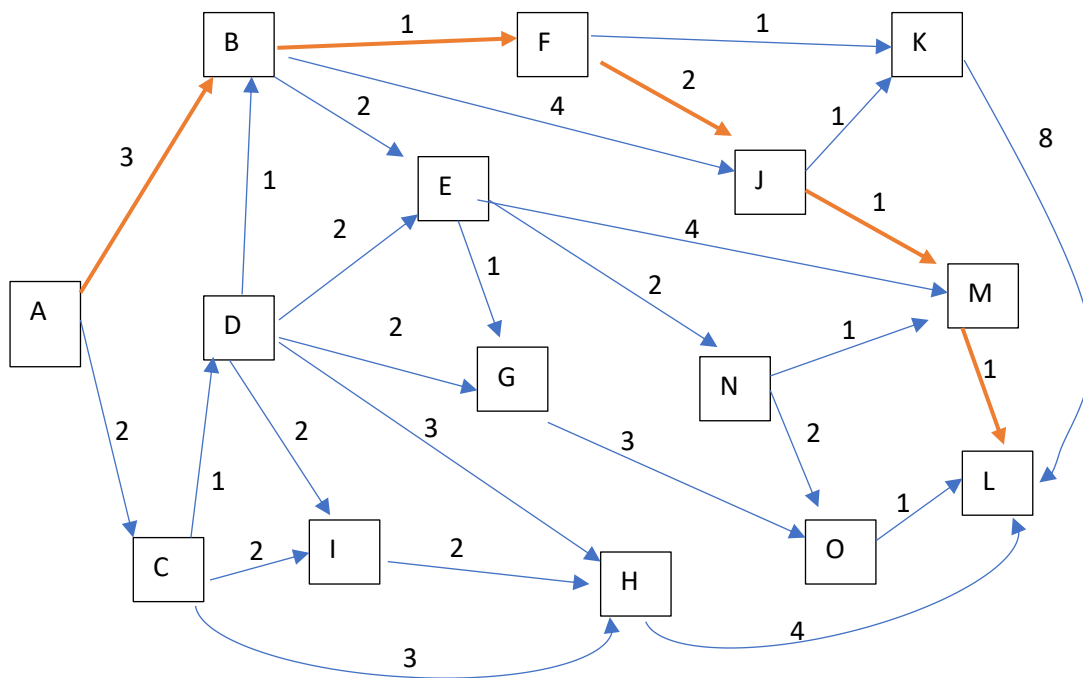
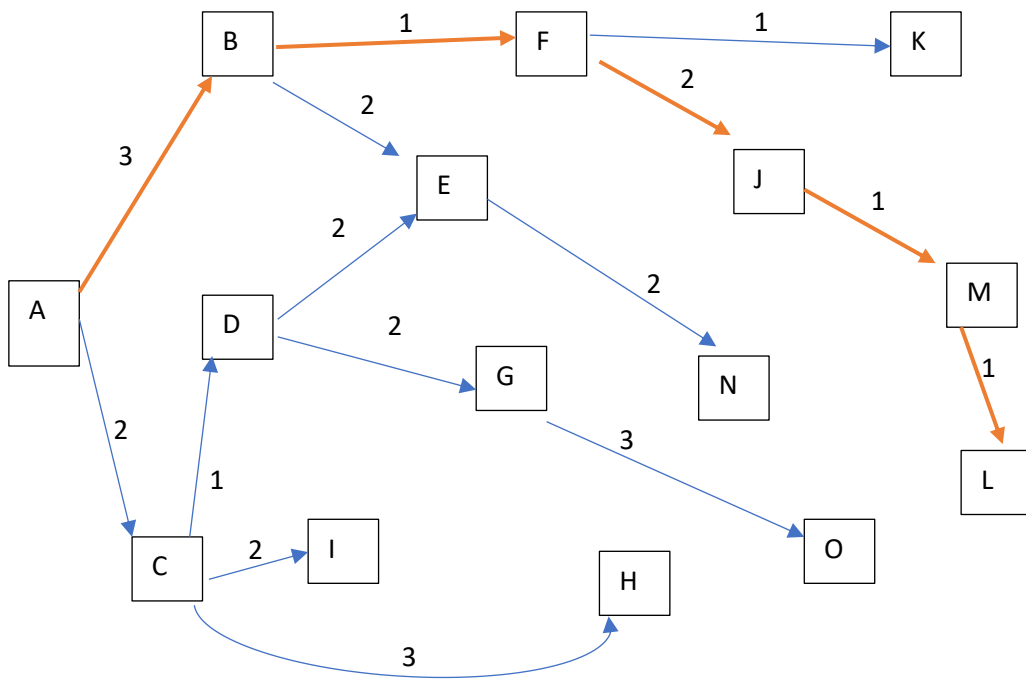
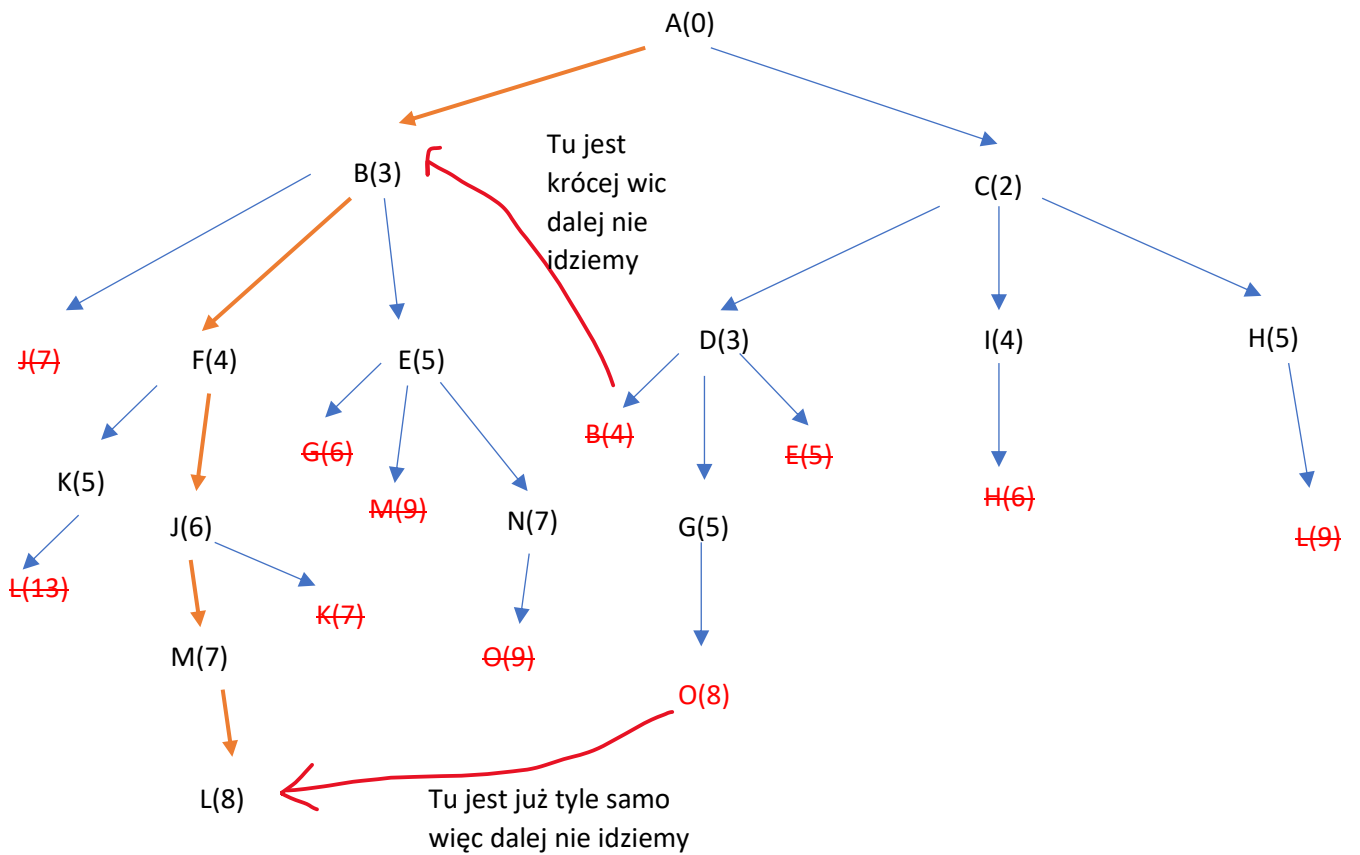


Tabela ilustruje najkrótsze ścieżki do wszystkich wierzchołków licząc od A. Wystarczy dla każdego wierzchołka na diagramie zostawić te łuki które dochodzą z P_x a resztę usunąć.



Poszukiwanie poprzez rysowanie drzewa przeszukiwania. Z początkowego wężła rysujemy kolejne etapy ścieżek przy czym jeśli do konkretnego punktu uda się dotrzeć szybciej, dotychczasową drogę się skreśla



Zadanie domowe:

Proszę narysować graf o 17 wierzchołkach i wyznaczyć najkrótszą ścieżkę od wierzchołka początkowego do końcowego. Można użyć tabelki lub rysować drzewko.

Uwaga: Każdy wierzchołek musi mieć co najmniej trzy łuki wejściowe lub wyjściowe. Dla wierzchołka początkowego są tylko łuki wychodzące (tylko jeden na grafie) a dla wierzchołka końcowego tylko łuki wejściowe (tylko jeden taki na grafie)/