```
(MM)(MM)
((MM)M) M
(MMM)(MMM)
Mnożenie macierzy jest łączne, czyli macierz wynikowa nie zależy od rozmieszczenia nawiasów
ALE
Od rozmieszczenia nawiasów ZALEZY ilość tych małych mnożeń
I (i) – pierwsza macierz; J (j) – druga macierz
L (I) – rozstęp, różnica między pierwszą i ostatnią macierzą w podciągu
Np. L = 1
(MM)MMMM
Np. L = 2
K (k) – określa miejsce ustawienia nawiasów
(M(MM))MMM, K = 1 (nawias za pierwszą macierzą)
((MM)M)MMM, K = 2 (nawias za drugą macierzą)
Np. L = 3
(M(MMM))MM, K = 1 (nawias za pierwszą macierzą)
ALGORYTM NA SLAJDZIE NR 6 [ algorytm do szukania wartości najmniejszej ]
        MM, K = 2 (nawias za drugą macierzą)
((MM)(MM))
((M^*)(M^*))
        MM, K = 2
((MMM)M))MM, K = 3 (nawias za drugą macierzą)
K przebiega od i do j-1
```





0	24	64	76
	0	60	64
		0	40
			0

Żółty kolor => pierwsza warstwa, którą będziemy rozwiązywać w pierwszej kolejności

Zielony kolor => odpowiedź, ostateczne rozwiązanie (M[1,4] => pierwsza kolumna, 4 wiersz) => 76

Tabelka do odczytywania wymiarów

P0	P1	P2	Р3	P4
2	3	4	5	2

Niebieski kolor => oznacza pominięcie 7 kolumn

nazwy macier zy	miejsce ustawie nia nawiasu		trzy indeksy [do łatwego odczytani	wymiary z tabelki [odczytane zgodnie z indeksami]	\Pi [iloczyn]	Wartości macierzy żółto- zielonej	\Sig ma [sum a]
			a wymiaró w]				

R O Z S T	i	j	k	-	k	k+ 1	j	i- 1	j	k	Pi- 1	Pj	Pk	Π (mnoży my pi-1 * pj * pk	M	М	Σ
Ę P Y	1	2	1	1	1	2	2	0	2	1	2 P(0)	4 P(2)	3 P(1)	24	0	0	24
	2	3	2	2	2	3	3	1	3	2	3 P(1)	5 P(3)	4 P(2)	60	0	0	60
	3	4	3	З	ω	4	4	2	4	3	4	2 P(4)	5	40	0	0	40
R O Z	1	3	1	1	1	2	<mark>ന</mark>	0	3	1	2	5 P(3)	3	30	0	<mark>60</mark>	90
S T Ę P	1	3	2	1	2	3	3	0	3	2	2	5 P(3)	4	40	2 4	0	64
R O Z	2	4	2	2	2	3	4	1	4	2		2 P(4)	4	24	0	40 (P3xP 4)	64
S T Ę	2	4	3	2	3	4	4	1	4	3		2 P(4)	5	30	6 0	0	90
P Y	1	4	1	1	1	2	4	0	4	1		2 P(4)	3	12	0	64	76
	1	4	2	1	2	3	4	0	4	2		2 P(4)	4	16	2 4	40	80
	1	4	3	1	3	4	4	0	4	3		2 P(4)	5	20	6 4	0	84

M1 M4

(M)((M)(MM))

M (M (MM))