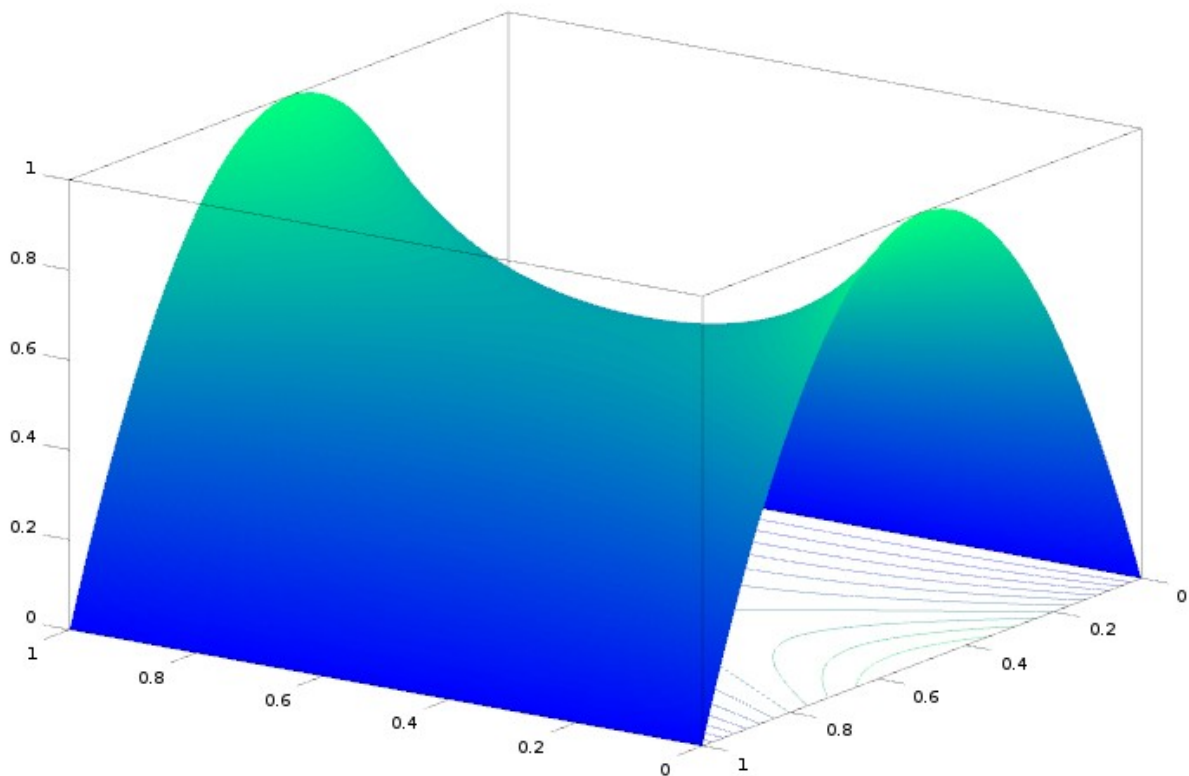


Algorytmy równoległe

Michał Janiec

1. Problem

Dana jest pętla z drutu w kształcie kwadratu, której dwa przeciwległe boki są wygięte w kształcie paraboli, a pozostałe są płaskie. Wyliczyć wysokość membrany rozpiętej na tym drucie.



Wysokość membrany zadana jest wzorem:

$$\frac{d^2 h}{dx^2} + \frac{d^2 h}{dy^2} = 0$$

2. Rozwiązanie

Przyjęto rozwiązanie numeryczne. Obszar na którym rozciągnięto membranę podzielono na $N \times N$ pól dla których zostaną wyliczone wartości w punktach.

W tym celu równanie zostało przybliżone równaniem różnicowym (po przekształceniach):

$$h(x, y) = 0.25(h(x - s, y) + h(x, y - s) + h(x + s, y) + h(x, y + s))$$

gdzie $s = 1 / (N-1)$, ponadto zostały zadane warunki brzegowe

$$\begin{cases} h(0, y) = h(1, y) = 0 \\ h(x, 0) = h(x, 1) = 1 - 4(x - 0.5)^2 \end{cases}$$

łącznie równania te prowadzą do równania macierzowego o rozmiarze $N^2 \times N^2$. Na szczęście ponieważ macierz ta jest żądka możliwe jest zastosowanie metod iteracyjnych, co pozwala na nieprzechowywanie macierzy równań w pamięci, a jedynie macierz wyników ($N \times N$).

Potrzebna jest także inicjalizacja macierzy.

Intuicyjnie wydaje się że inicjalizacja wartościami $h(x, y) = 1 - 4(x - 0.5)^2$ da dobre wyniki.

Warunek stopu: 300 iteracji.

3. Analiza PCAM

Partitioning – podział problemu na drobne elementy – wyliczenie wartości w każdym węźle

Communication – komunikacja – strukturalna – każdy element łączy się ze swoimi statycznie wyznaczonymi sąsiadami

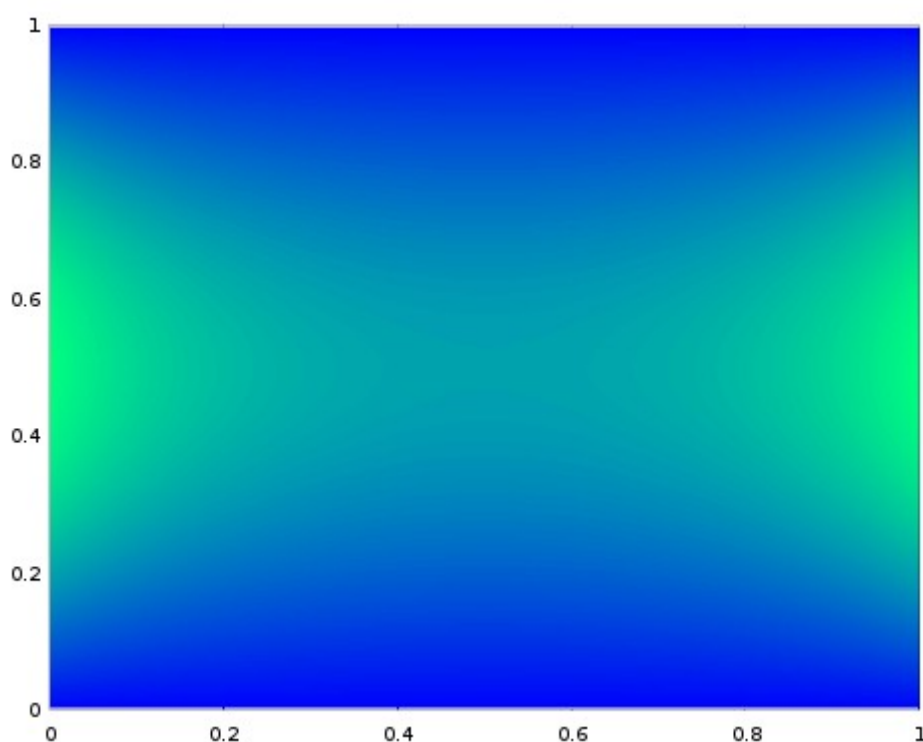
Aglomeration – elementy komunikują się tylko z najbliższymi sąsiadami, dla tego zgrupowanie które obejmuje jak największe spójne obszary jest najlepsze. Najlepszym rozwiązaniem byłby podział macierzy na kwadraty (lub prostokąty o nie wielkim stosunku boków), ja jednak dla prostoty rozwiązania użyłem podziału na pasy.

Mapping – użyłem bardzo prostego mappingu – dla P procesów macierz jest dzielona na P pasów i każdy z nich jest obsługiwany przez jeden proces.

4. Wynik

Poniżej zamieszczam rozwiązanie. Skła kolorów jest liniowa – niebieski = 0, zielony = 1.

Rozwiązanie w 3D było pokazane jako wizualizacja problemu na początku sprawozdania.

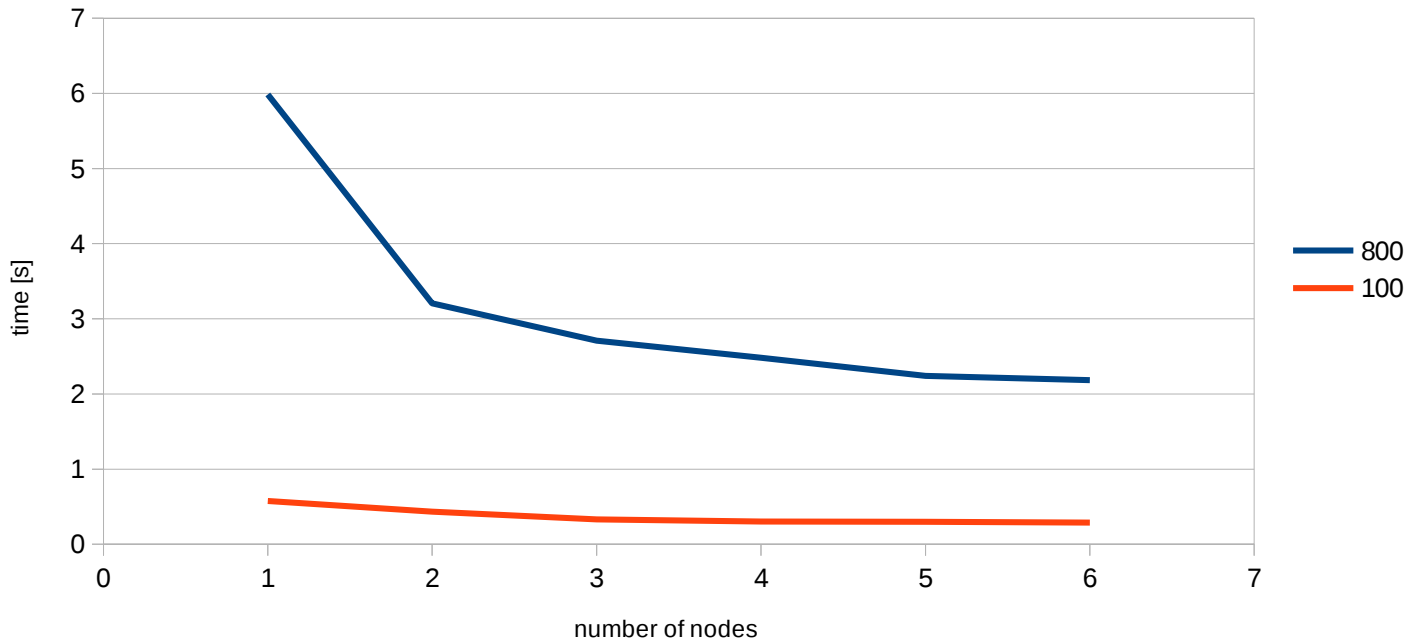


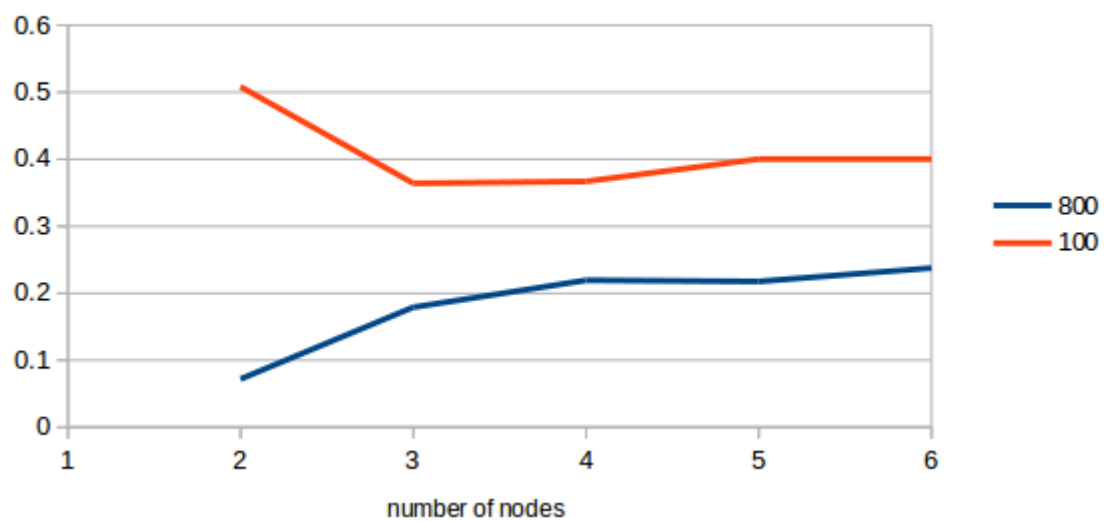
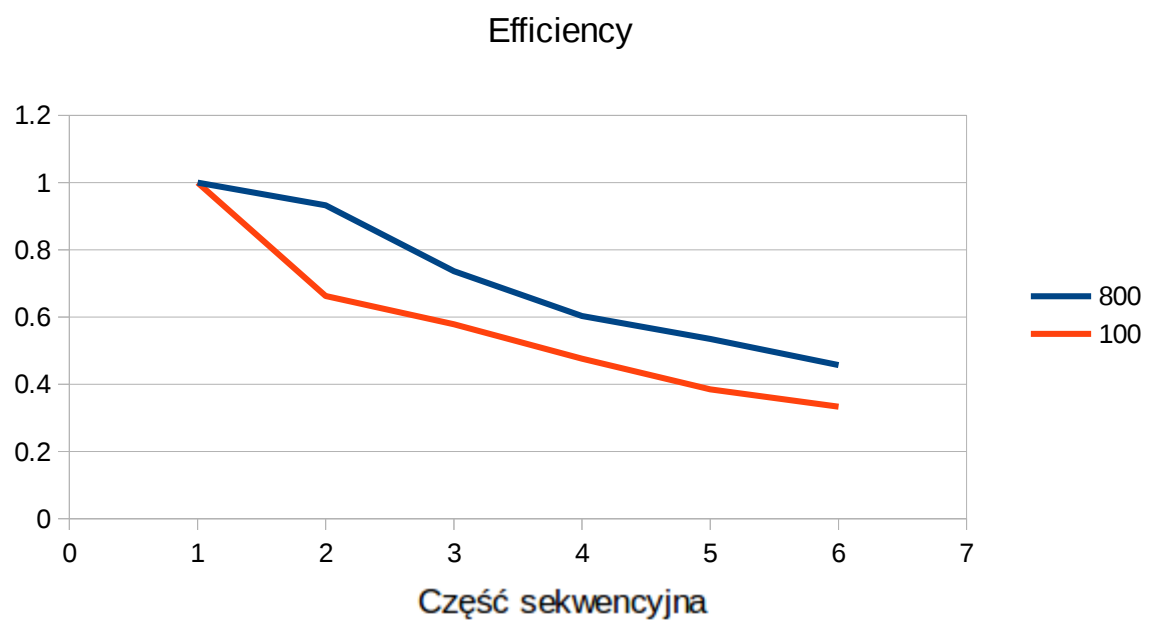
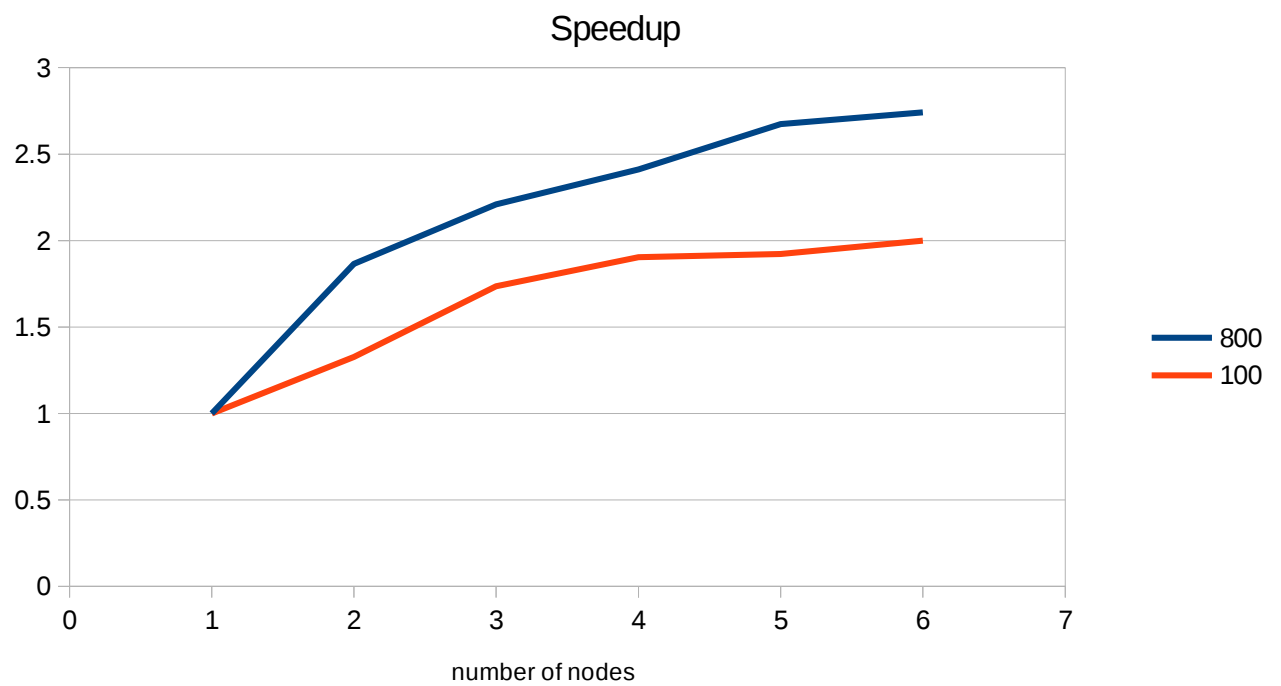
5. Pomiar wydajności – metryki proste

Uśrednione czasy wykonania z 5 egzekucji. Czasem otrzymywałem czasy znacząco większe od pozostałych, takie czasy zostały odrzucone

	800	100
1	5.9842	0.5742
2	3.2072	0.433
3	2.7093	0.3308
4	2.4808	0.3016
5	2.2388	0.2987
6	2.1827	0.2873

Computation time for given matrix size



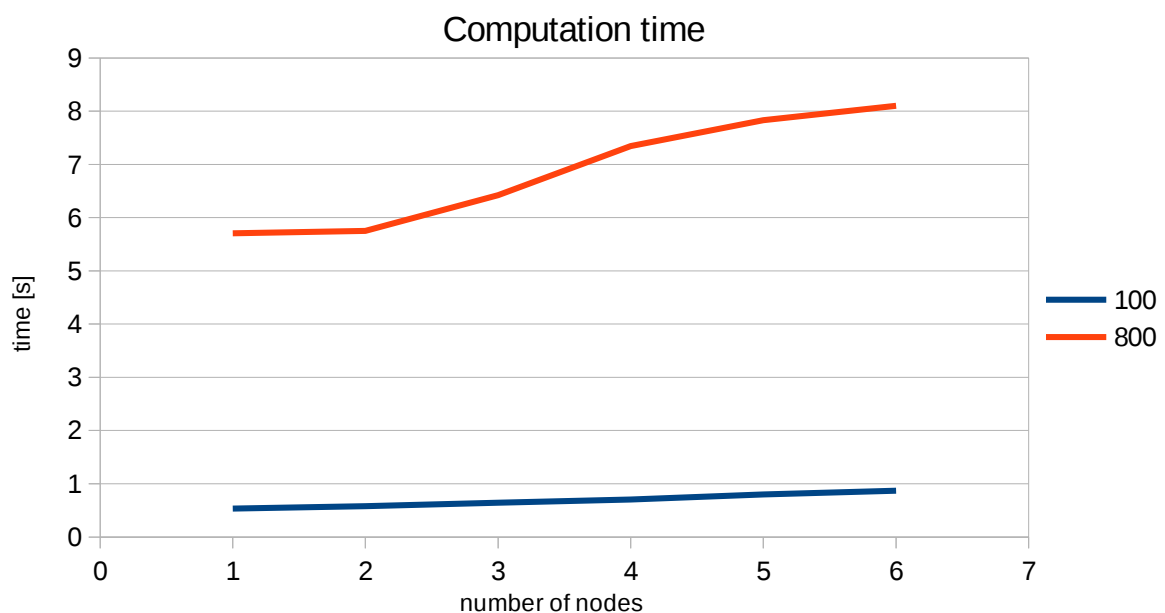


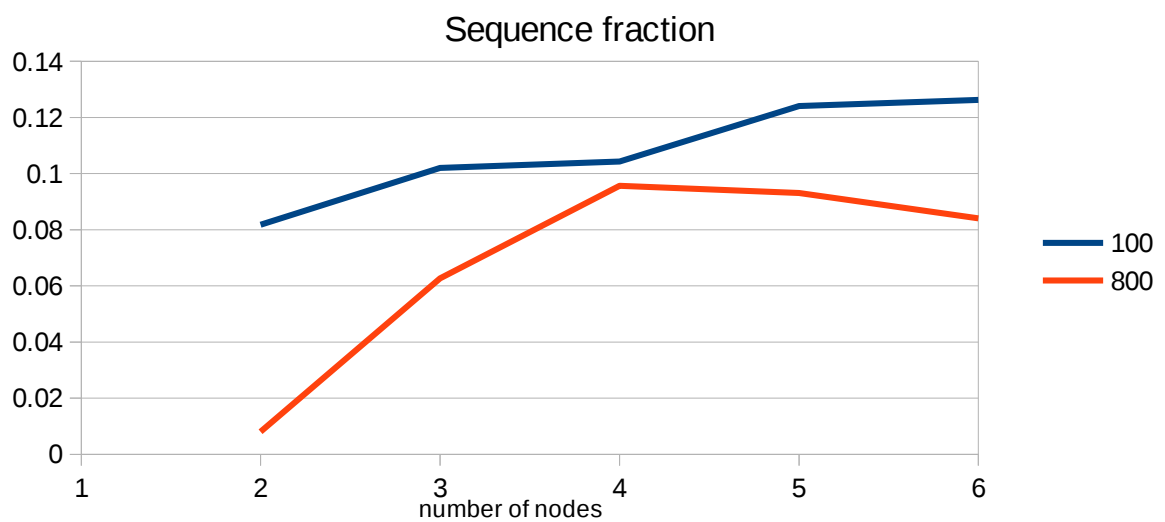
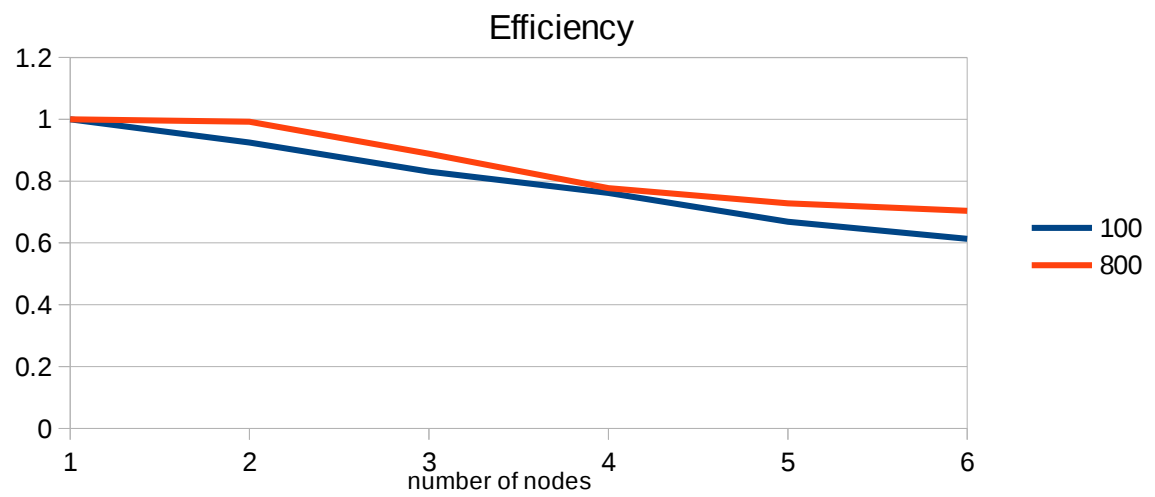
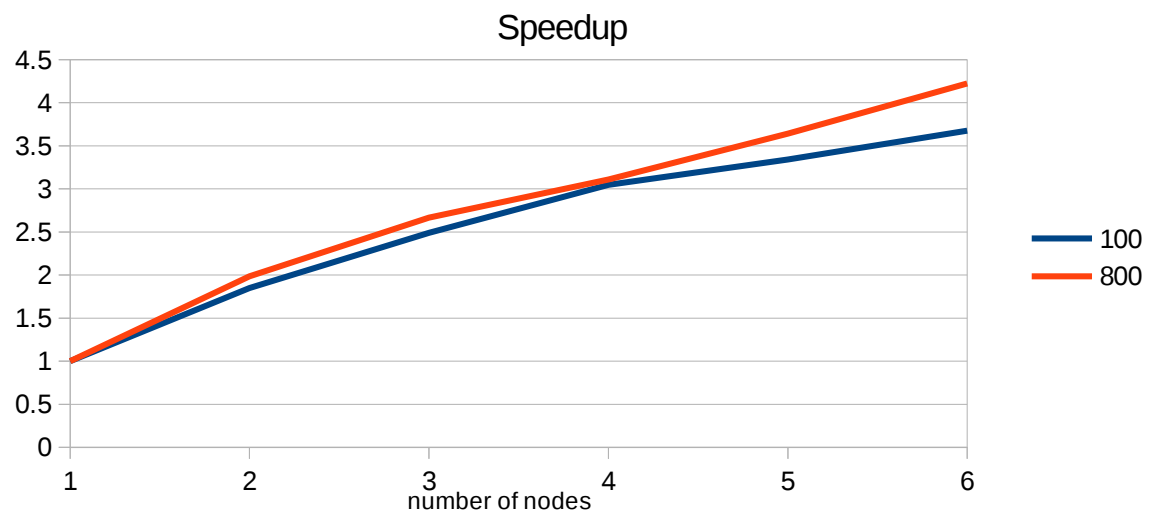
6. Pomiar wydajności – metryki skalowane

Metryki skalowane biorą pod uwagę fakt że ze wzrostem liczby procesorów wzrasta stosunek narzutu komunikacyjnego do czasu onliczeń. Zatem przy mierzeniu przyśpieszenia należy nie tylko zwiększać liczbę procesorów ale także rozmiar zadania. Należy także wziąć pod uwagę złożoność problemu tak aby wzrost kosztów obliczeń był proporcjonalny do wzrostu liczby procesorów.

Wyniki:

# nodes	matrix size 1	matrix size 2	time for matrix 1	time for matrix 2
1	100	800	0.5342	5.7042
2	141	1130	0.5779	5.7499
3	173	1385	0.6432	6.4198
4	200	1600	0.7014	7.3418
5	224	1790	0.7993	7.8296
6	244	1960	0.8715	8.103





7. Porównanie z wynikami teoretycznymi

Teoretyczny wzór na efektywność, przy danej metodzie aglomeracji (nie jest ona optymalna) wynosi

$$\frac{N^2 t_c}{(N^2 t_c / P + 2 P t_s + 2 N P t_w) * P}$$

gdzie:

t_c – czas obliczenia pojedynczego elementu macierzy

t_s – czas startu komunikacji

t_w – czas przesłania jednego elementu macierzy.

Znalezienie wartości t_c , t_s , t_w nie jest proste, spróbowałem wyznaczyć je empirycznie:

t_c oszacowałem na $2.2e-6$

t_s oszacowałem na $5.9e-4$

t_w oszacowałem na $2.0e-7$

