

# Aufgabe 4: Leistungsanalyse

09.11.2019

Messung 1:

Parameter:

Iterationen: 1500

Interlines: 512

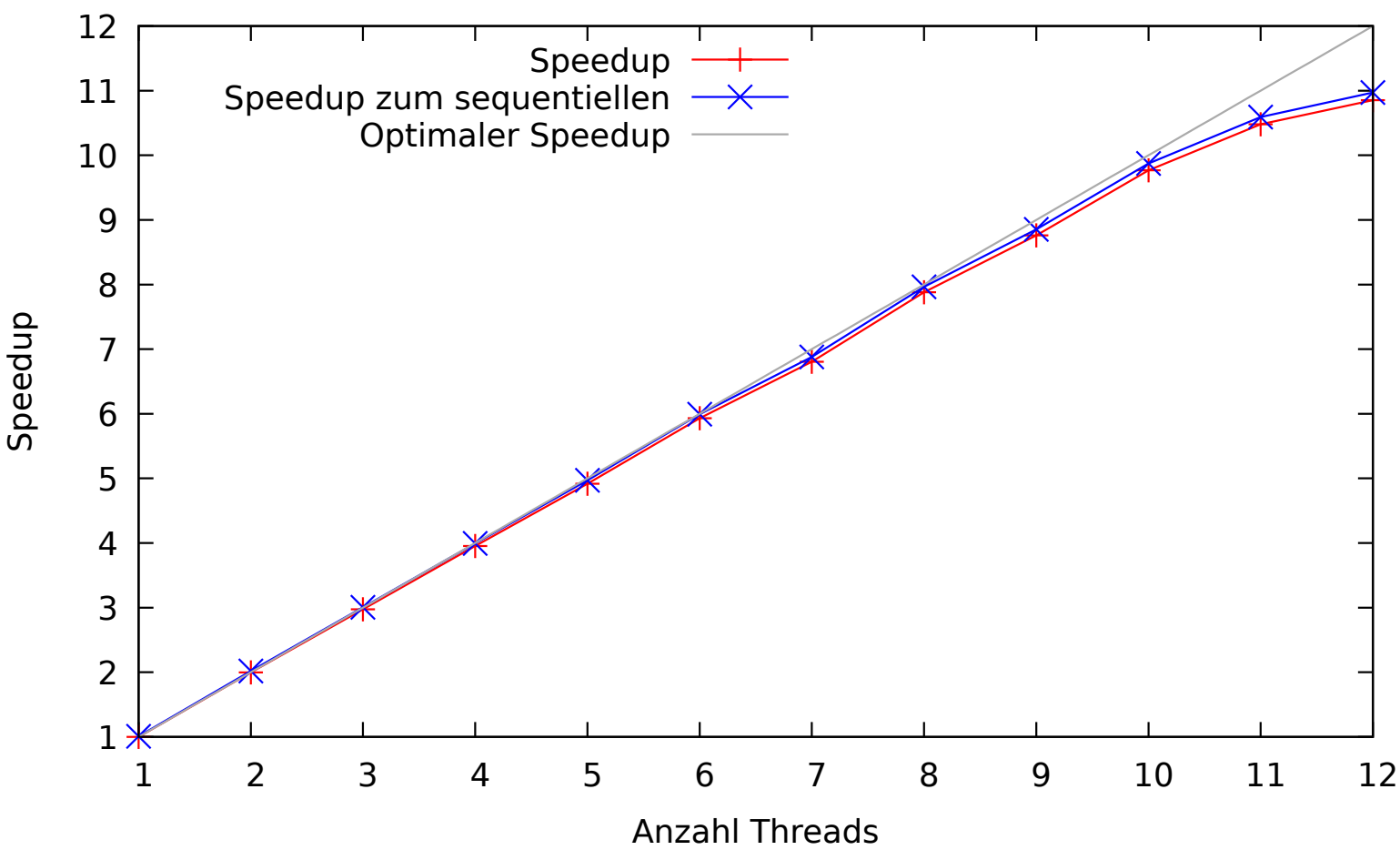
Störfunktion: 2

Verfahren: Jacobi

Ausführungsort: Knoten (west4) auf dem Cluster

Ergebnis:

Threads	partdiff (s)	partdiff-openmp-zeilen (s)	Speedup-Seq	Speedup-1-Thread
1	791.25	782.90	1.01	1.00
2	791.25	391.77	2.02	2.00
3	791.25	263.29	3.00	2.97
4	791.25	198.05	3.99	3.94
5	791.25	159.22	4.97	4.91
6	791.25	132.03	5.99	5.92
7	791.25	115.03	6.87	6.80
8	791.25	99.35	7.98	7.89
9	791.25	89.37	8.88	8.78
10	791.25	80.14	9.88	9.77
11	791.25	74.71	10.68	10.56
12	791.25	72.13	11.98	10.86



Erklärung:

Es ist gut zu sehen, dass die parallele Variante einen fast linearen Speedup im Vergleich zu der sequentiellen Variante hat, als auch fast linearen Speedup in der Abhängigkeit der Anzahl der Threads. Die Skalierung ist hier nahezu linear, da es genügend Arbeit für jeden Thread vorhanden ist. Die For-Schleifen nehmen auch einen Großteil der Arbeitszeit in Anspruch d.h. der Overhead für die Parallelisierung innerhalb der while-Schleife ist verhältnismäßig klein im Vergleich zu dem Zeitgewinn. Anfangs ist ein fast linearer Speedup zu beobachten, wobei die Wachstumsrate mit zunehmender Threadanzahl abnimmt. Es ist zu vermuten, dass der Aufwand und damit der Zeitverbrauch der Verwaltung der Threads und Datenaufteilung schneller wächst, als der Zeitgewinn durch die Parallelisierung auf mehr Threads.

Messung 2:

Iterationen: 1500

Störfunktion: 2

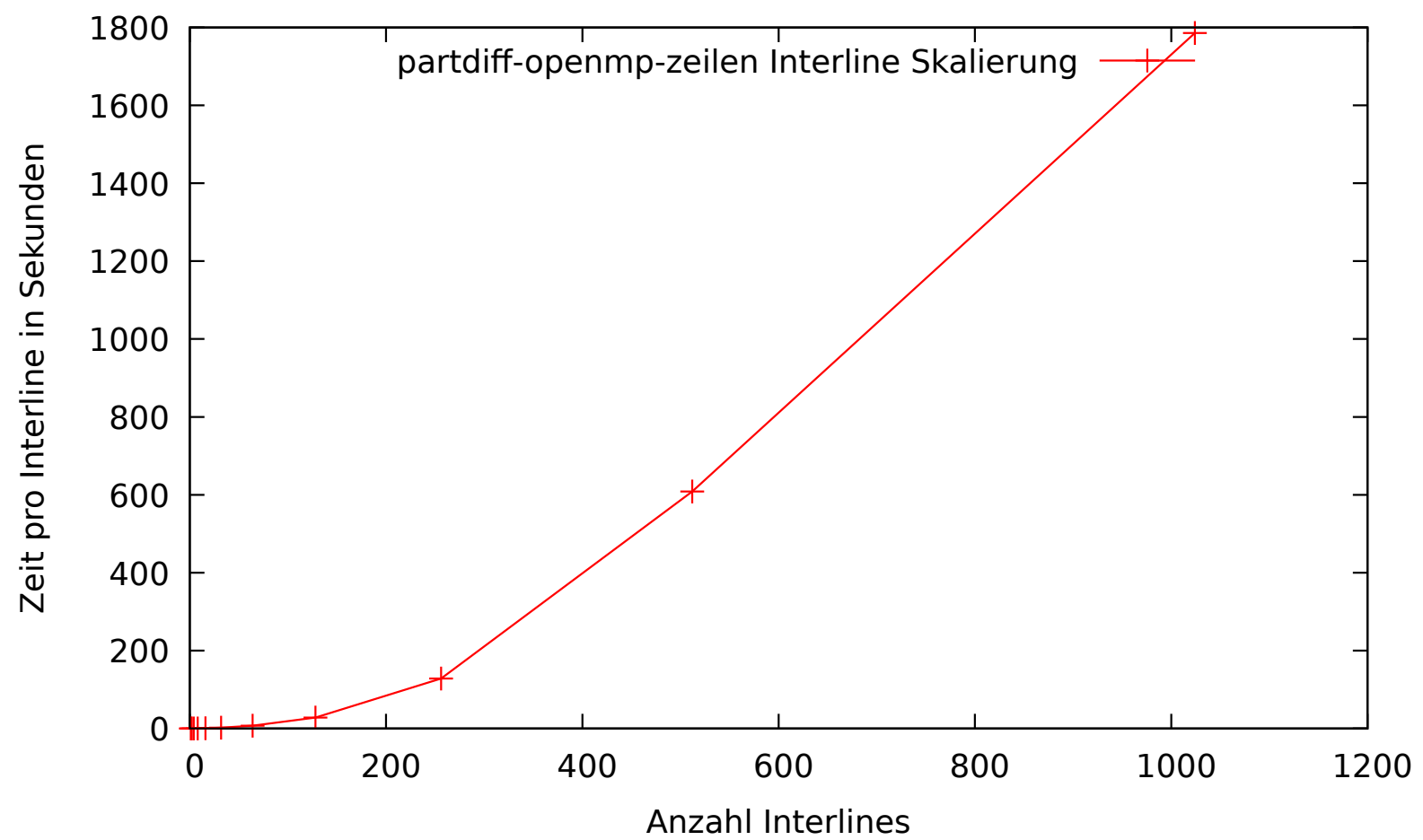
Verfahren: Jacobi

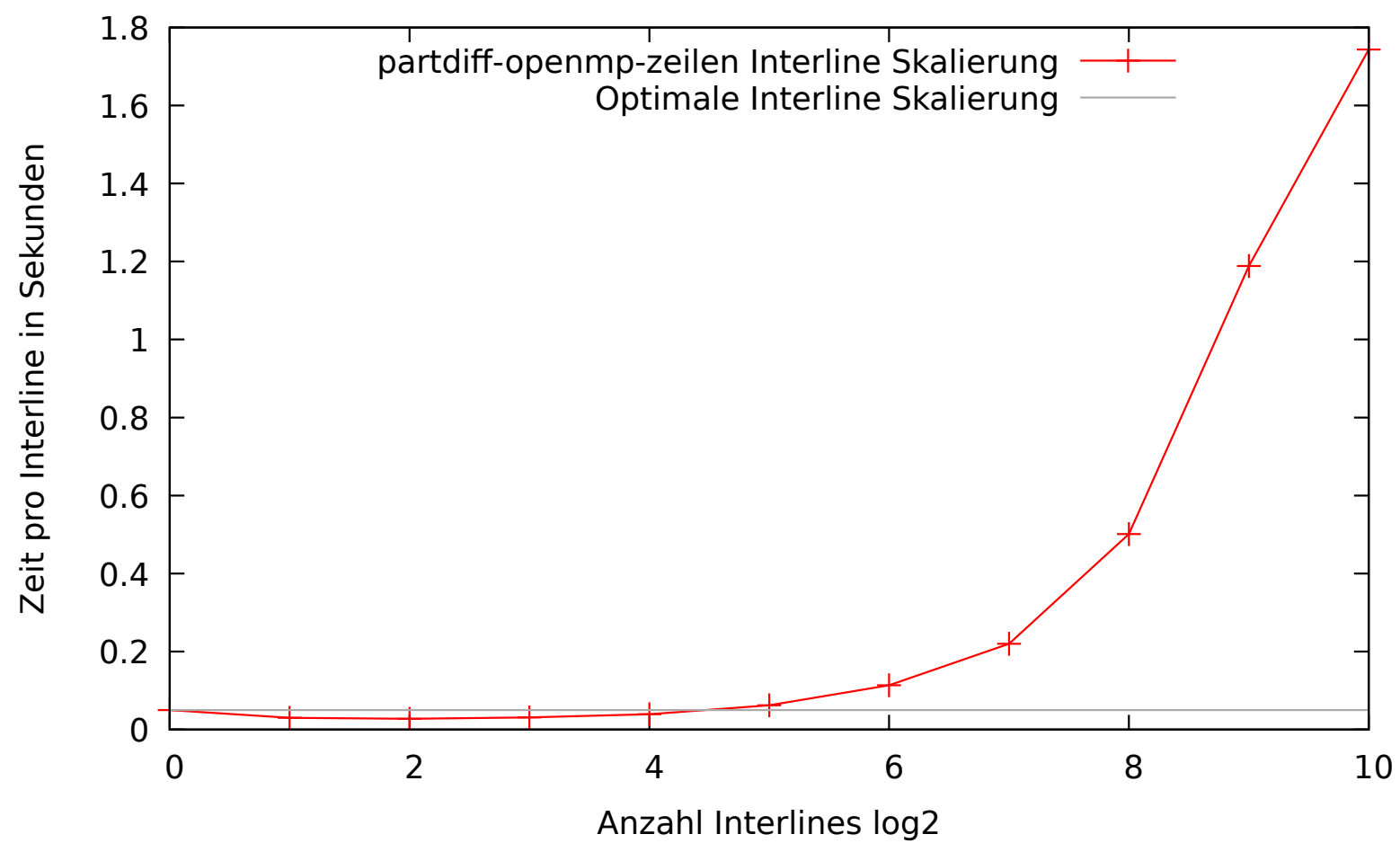
Thread: 12

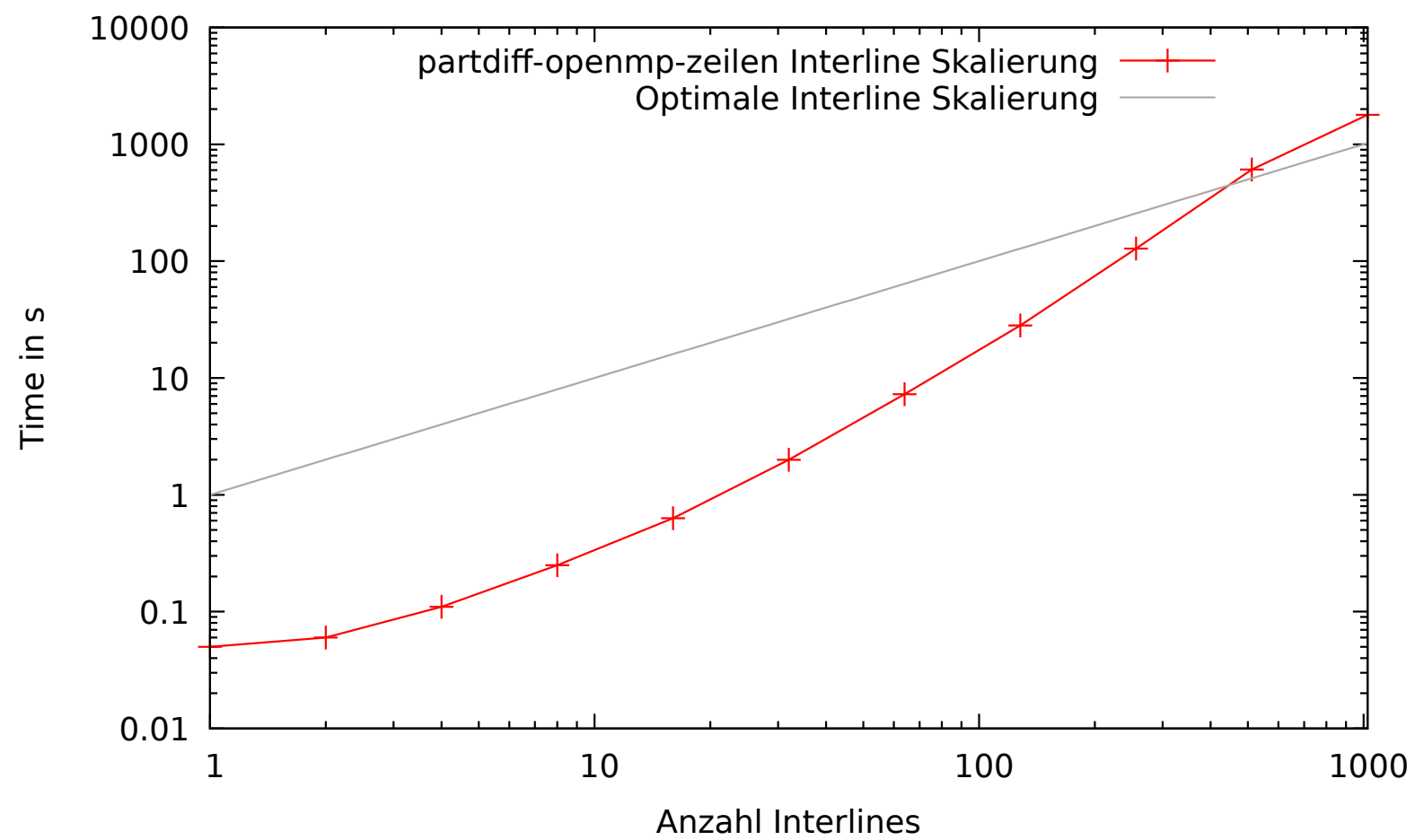
Ausführungsort: Knoten (west7) auf dem Cluster

Ergebnis:

Interlines	partdiff-openmp-zeilen [s]	Zeit [s] pro Interline
1	0.05	0.0500
2	0.06	0.0300
4	0.11	0.0275
8	0.25	0.0313
16	0.63	0.0394
32	1.99	0.0622
64	7.26	0.1134
128	28.11	0.2196
256	128.26	0.5010
512	608.58	1.1886
1024	1785.61	1.7438







Erklärung:

In dem Diagramm auf Seite 5 kann man gut sehen, dass einen Bereich gibt, wo die Zeit pro Interline sich verringert, danach aber wieder steigt. Das kann dadurch zustande kommen, dass erst ab dem Minimum ( 4 Interlines), der Aufwand der Verwaltung der Datenaufteilung kleiner wird als die eigentliche Rechenzeit pro Interline. Die Rechenzeit sollte in einem sequentiellen Programm quadratisch mit den Interlines wachsen, da die Interlines die Größe der Matrix bestimmen, über die in zwei verschachtelten Schleifen iteriert wird, folglich quadratisch. Dieses Wachstum äußert sich durch die Parallelisierung mit mehr Interlines eher in einer linearen Rate, was man an den Diagramm auf Seite 4 gut sehen kann.