abung 2 - Kennzahlen 1. - Rechanzeit abschätzen (Wobei Kennzahlen aber nur bedingt in Proxis übertraybox) - Theoretisch obere Schronke (optimum) Vergleichbarkeit unter Rechnsystemen und Algenthmen - Andorungen statistischer Wart über die Lebensrait eines Rechenzystens Können 2. B. als Health-Chock engovetet werden */ von 2. Idealer Speedup: Sp = P

Speedup: Sp (n) = T(n) < Loufzeit des sequentiellen Programms

Tp (n) < Loufzeit des parallelen Programms Speedup für Problengrößen Effizienz: $F_{p}(n) = S_{p}(n)$ Speedup

Arrahl an Princeson (Rechenciahaiten)

Effizienz Testreile 1 1 10 20 30 40 50 60 70 80 90 100 1d. Speedup 1,0 9,5 18,0 25,5 31,9 37,6 42,0 45,7 48,1 49,5 50,0 Speedup 1,00 0,95 0,90 0,85 0,80 0,75 0,70 965 0,60 0,55 0,50 Efficienz

Testreihe	2												
1d. Speedup	1	10	20	30	41	0	50	60	70	80	90	100	
Speedup	1,0	9,2	16,8	12,8	23	,2	30,0	31,2	30,8	28,8	15,2	20,0	
Efficienz	1,00	0,92	0,8	4 0,7	6 0	68	0,60	0,52	0,44	0,36	0,28	0,20	
Testreine	3												
ld. Speedup	1	10	20	30	40	50	60	10	80	90	10	20	
Speedup	1,0	3,8	19,2	28,2	36,8	45,0	52,	9 60,2	67,1	73,5	8	0,0	
Efficienz	1,00	0,98	0,96	0,94	0,92	0,90	0,8	8 0,86	0,84	0,87	- 0	180	
20) 100									41,0	_EH	ivenz		
Speedup 90 ×	T	7	V V	~					0,9				
80.	×		n		4	4	4	4	0,8				
70.		×	×	0		4	Y		0,7				
60			×		CI V				0,6				
50				×		B	0	n	0,5				
40			4	0	DX.				0,4				
30				×	×	×			0,3				
20		×	×			×	×	×	0,2				
10.	X								0,1				
*													
6 10	10	30	40 50	60	70	80			Prozes	se			
] 1	Messrei	he	1									
	× /	Messic	the i	2									
	7 /	Nessre	eihe.	3									
e) Messreihe					nnaho-	uny	an	Speed	4 5	0			
7/1637 3/10		P > 1				V							
Messrahe 2										0			
-> P> 60 bringt keinen Porformancegewish													

	Messie	sihe 3:	Am	ehosten	an	idea	len!	Speed y	pia	n eff	icintester	
		L	> Wei	fore Pre	resse	Könn	n w	ei ben	(naha	u W	varen)	
			Spe	elup	bring	ien l						
	3.0)											
	-5	eq. Loup	eit J	eq =	Toes	TABLE	a					
	T	ges = T	para t	Tseq								
	6,	an = T	pora									
		7	sey									
	t	seq = T	ges									
				A								
	S	peedup =	tsen	+ 1	tpora							
				P								
	Testre	he 1										
	Tges	1000	100	50	33,4	25	10	16,6	14,3	12,5	11,1	10
	tpora	0,8	0,8	0.8	0,8	0,8	0,8	0,8	0,8	0,8	0,8	0,8
	tseg	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2	0,2
	Id Speelap	1	10	20	30	40	50	60	70	80	30	100
	Speedup	1,0	3,6	4,2	4,4	4,5	4,6	4,7	4,7	4,8	4,8	4,8
		eihe 2										
				62 (0 (06	06	12 6	0.6	0 (0 6	06
		0,6										
		up 7										
	Speeduy	1,0								4	7, 4	4 t
50	reedup 1			×	×	×	×	× ×				
	4,0.	*	* '							-	Messreih	e 1
	3,0-											
	1,0.					0	0	0 0			Messreihe	2
	1,0-	0 0	0		0							
	60								>			2
		10 is				70				Pas		

```
c) Messreite 1:
                 Höhrer porabler laufreitantic resultert in
                 einem hater speedup
                Stagnist ab 30 CPL's -> paralleler shkil
                 blist gleich und zurehnende Anahl von
                Processer creicht kaum Verboserung
    Messreine 2:
                Nichiger paralleler langer tanker of geinger goodup
                47 stagniset ab 10 CPU'S -> do du porallele
                Askil so gering ist, Ewind schon ab 10
               Prosessor hair weither speaking creicht
               Cy Mehr Prozesse Gringer Without Overhead
                  welcher susatslichen Spackup wohndert
 tseq = 1- tpora
     Speedup = tsey (n) + p · tour (n)
Testreine 1
 seq Loufzeit 200 20 10 6,6 5 4 3,4 2,9 2,5 2,2 2
1d. Spredup 1 10 20 30 40 50 60 70 80 90 100
Speedup 1,0 8,2 16,2 24,3 32,2 40,2 48,0 56,0 64,2 72,4 80,2
Testreine 2
1 10 20 30 40 50 60 70 80 90 100
ld. Speedup
Speedap 1,0 4,6 8,6 12,6 16,6 10,6 24,6 28,6 36,6 40,6
```

5)00 Messneihe 1 40 30 40 50 60 70 80 90 100 CPUS Messreite 7: Hoher times to paralleer laufactanteil, resultiont in eight hoter freeligh man harry -> beide Mossreihen reigen linewes Wachsturn 4 hinzufager von Pas What sich in beiden Fallen Amdahl -> persinistisch => gleichblitende Roblen größe Eustyson > omptimistisch => wachsende Problemgröße