

recopilacionpreguntastema2.pdf



Indalecia



Arquitectura de Computadores



2º Grado en Ingeniería Informática



Escuela Técnica Superior de Ingenierías Informática y de Telecomunicación Universidad de Granada



Descarga la APP de Wuolah.

Ya disponible para el móvil y la tablet.









Ver mis op

Continúa do

405416 arts esce ues2016juny.pdf

Top de tu gi

7CR

Rocio

pony

Descarga la APP de Wuolah. Ya disponible para el móvil y la tablet.







La difusión (broadcast) implica comunicación colectiva de todos-contodos

- La difusión (broadcast) implica comunicación colectiva de todos-a-todos
- La dispersión (scatter) implica comunicación colectiva todos-con-todos F
- La dispersión (scatter) implica comunicación colectiva de todos-a-uno F
- La reducción implica comunicación colectiva todos-a-uno ٧
- La acumulación (gather) implica comunicación colectiva todos-contodos

F

En la comunicación colectiva all-scatter todos los procesadores reciben información de todos, cosa que también OCURRE en la comunicación gossiping

٧

- En la comunicación colectiva de tipo gossiping todos los procesadores envían información, pero no todos los procesadores reciben
- OpenMP es una biblioteca que permite hacer programas paralelos con el paso de mensajes F
- MPI es una biblioteca de paso de mensajes



•	El tiempo de sincronización entre procesos forma parte del overhead de
	un programa paralelo
	V

 El tiempo de comunicación entre procesos forma parte del overhead de un programa paralelo

٧

 La asignación de carga dinámica se realiza antes de la ejecución del programa paralelo

F

 La asignación de carga dinámica no tiene nunca ningún coste en el momento de la ejecución

F

 La asignación de carga dinámica AFECTA al tiempo de overhead del programa paralelo

٧

• En la asignación de carga estática se asigna el trabajo que va a realizar cada procesador, antes de la ejecución

 Para equilibrar la carga asociada a los procesadores interesa asignar más carga a los procesadores más rápidos

٧



TABLAS DE GANANCIAS DE VELOCIDAD

Fracción no paralela en <u>T</u> s	Grado de Paralelismo	Overhead	Ganancia
0	ilimitado	0	p
f	ilimitado	0	p/(1+f(p-1))
f	n	0	p/(1+f(p-1)) (p<=n) y n/(1+f(n-1)) (p>n)
f	ilimitado	<u>Т</u> _о (р)=р	1/(f+(1-f)/p+(p/Ts))

Fracción no paralela en Ts	Grado de Paralelismo	Overhead	Ganancia para p procesadores (con p>n)	Ganancia para p→∞
0	ilimitado	Т _о (р)=р	1/((1/p)+(p/Ts)) (también he dado por bueno si se supone Ts=1)	0
f	n	0	1/(f+((1-f)/n))	1/(f+((1-f)/n))
f	ilimitado	0	1/(f+((1-f)/p))	
0	n	Т _О (р)=р	1/((1/n)+(p/Ts)) (también he dado por bueno si se supone Ts=1 y/o se utiliza n en el overhead)	





Ver mis op

Continúa do

405416_arts_esce ues2016juny.pdf

Top de tu gi

7CR

Rocio

pony

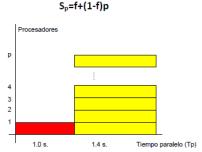
Descarga la APP de Wuolah. Ya disponible para el móvil y la tablet.







1. Escriba la expresión de la ley de Gustafson en términos de los parámetros f y p:

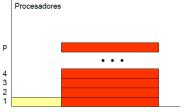


- 2. Teniendo en cuenta la figura anterior
- ¿Qué valor tiene el parámetro f en la ley de Gustafson:

f_g=1.0/2.4

- Escriba el valor del parámetro f en la ley de Amdalh (en función del número de procesadores p) $f_a=1.0/(1.0+1.4p)$

1. Suponiendo que en la figura Ta=10 s. y Tb=30 s.

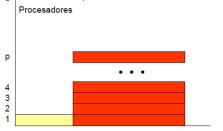


¿Qué valor tiene la ganancia de velocidad para p=4 procesadores?

¿Cuál es el valor de la f de la ley de Gustafson? f = Ta/(Ta+Tb) = 10/(10+30) = 1/4 = 0.25



1. Suponiendo que en la figura Ta=10 s. y Tb=30 s.



¿Qué valor tiene la ganancia de velocidad para p=4 procesadores?

Ts= Ta + p*Tb =
$$10+4*30=130$$
; Tp= $10+30=40$
S=Ts/Tp = $130/40=13/4$

¿Cuál es el valor de la f de la ley de Gustafson? f = Ta/(Ta+Tb) = 10/(10+30) = 1/4 = 0.25

