

PRÀCTICA 3:

Arquitectura de Computadors

ÍNDEX

1. ESTUDI DE LES MÀQUINES	3
2. ANÀLISI SPEEDUP TEÒRIC.....	4
3. ANÀLISI TEMPS EXECUCIÓ.....	6
4. ANÀLISI SPEEDUP RELATIU	8
5. CONCLUSIONS	10

1. ESTUDI DE LES MÀQUINES

Primer de tot, volem fer un estudi sobre els servidors que utilitzarem per a la pràctica, per a que ens ajudin a contrastar la informació resultant de les nostres màquines.

CARACTERÍSTIQUES

SERVIDOR TEEN

2 processadors Intel Xeon E5-2690
2,9GHz de velocitat
8 cores (x2) amb 2 fils per core (=16+16)
32GB de memòria RAM (x2)
135W TPD (x2)

SERVIDOR ORCA

1 processador AMD Ryzen Threadripper PRO 3995WX
2,7GHz de velocitat
64 cores amb 2 fils per core (=128)
128GB de memòria RAM
280W TDP

Degut a les característiques observades, podem deduir que la presència de dos processadors al servidor *teen* pot ajudar-nos a millorar el rendiment de forma eficient. En canvi, el servidor *orca*, ens pot ajudar a executar més conjunts de dades degut a la seva memòria RAM i a paral·lelitzar més fàcilment amb el seu nombre de nuclis (que a més a més compta amb la capacitat d'executar 2 fils per nucli).

En resum, tant el servidor *teen* com l'*orca* son servidors que poden gestionar tasques de càlcul complexes. No obstant això, l'*orca* ofereix més nuclis i memòria RAM mentres que *teen* ens ofereix una opció més econòmica per a tasques que no necessiten tants recursos. Aquestes característiques, converteixen al servidor *teen* en un servidor que ens permet executar tasques de càlcul en dos processadors que consumeixen menys mentre que el servidor *orca* ens ajudarà a executar més fàcilment grans conjunts de dades de forma paral·lela.

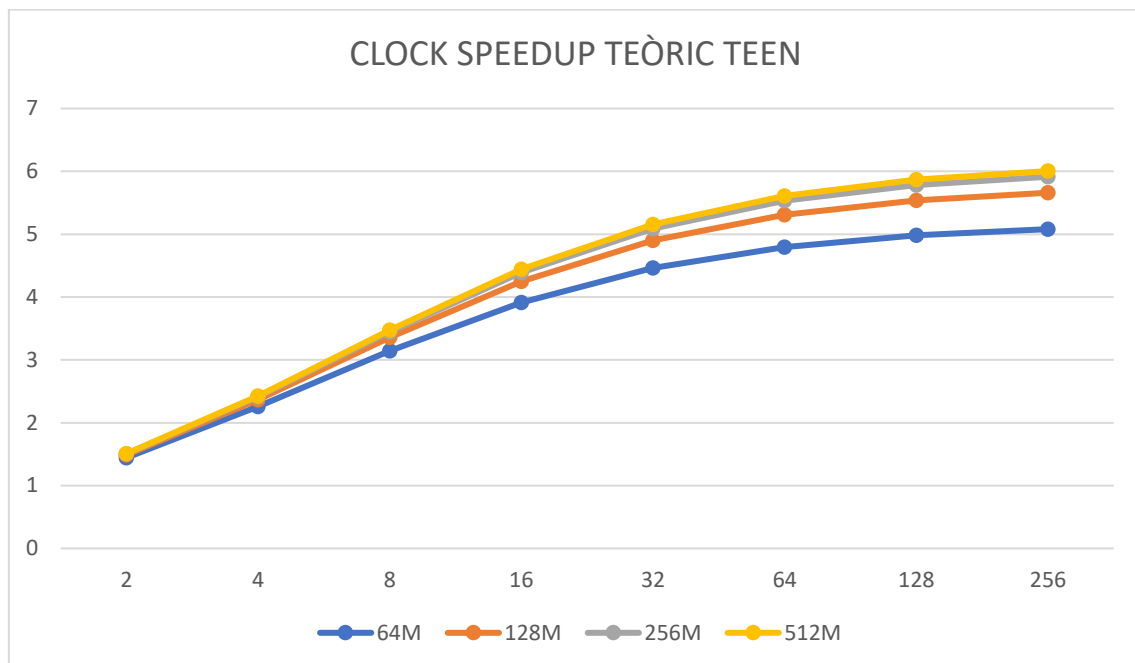
2. ANÀLISI SPEEDUP TEÒRIC

Per començar, estudiem l'*speedup* teòric del fitxer original que ens donen executat sobre els servidors *teen* i *orca* utilitzant la funció *clock()* per extreure els temps de *quicksort*, *merge* i *elapsed*. Posteriorment, usarem la llei d'*Amdahl* per a calcular l'*speedup* veient el temps que es tarda en executar les fraccions NO paral·lelitzables (*elapsed time* – *quicksort time* – *merge time*) i quan de temps tarden en executar-se les fraccions paral·lelitzables (*quicksort time* + *merge time*).

La formula utilitzada per calcular l'*speedup* teòric per tant serà:

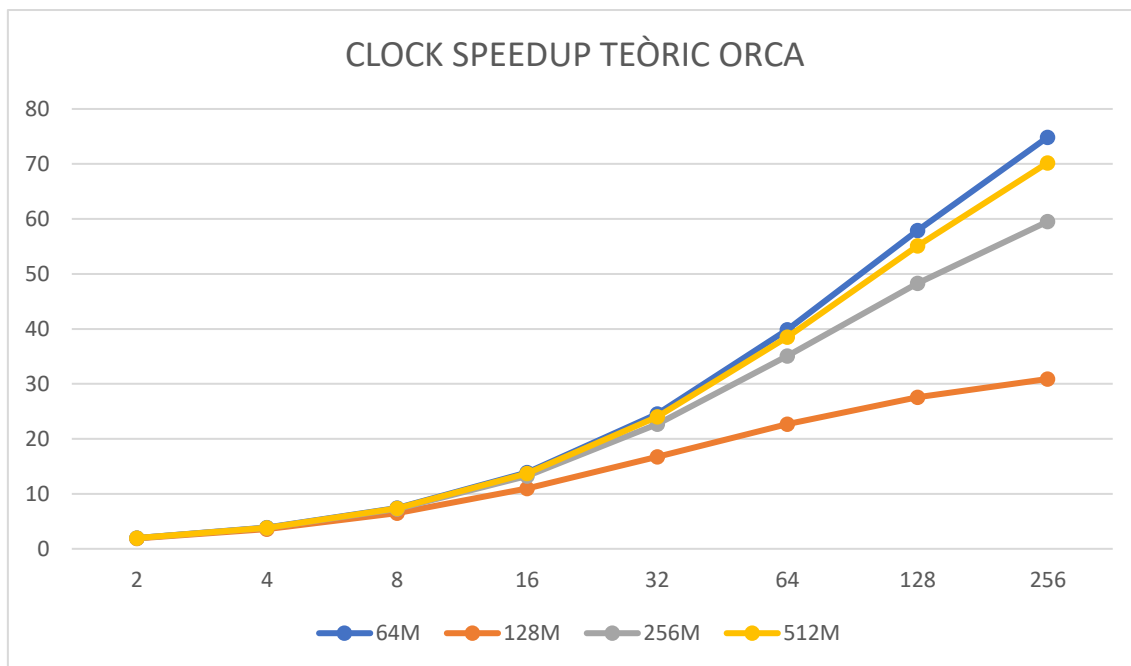
$$\frac{\text{Temps Total Paral·lelitzable}}{\text{Temps No Paral·lelitzable} + (\text{Temps Total Paral·lelitzable} / n\text{Threads})}$$

Fent els càlculs segons 64, 128, 256 i 512 milions de dades en el servidor *teen*:



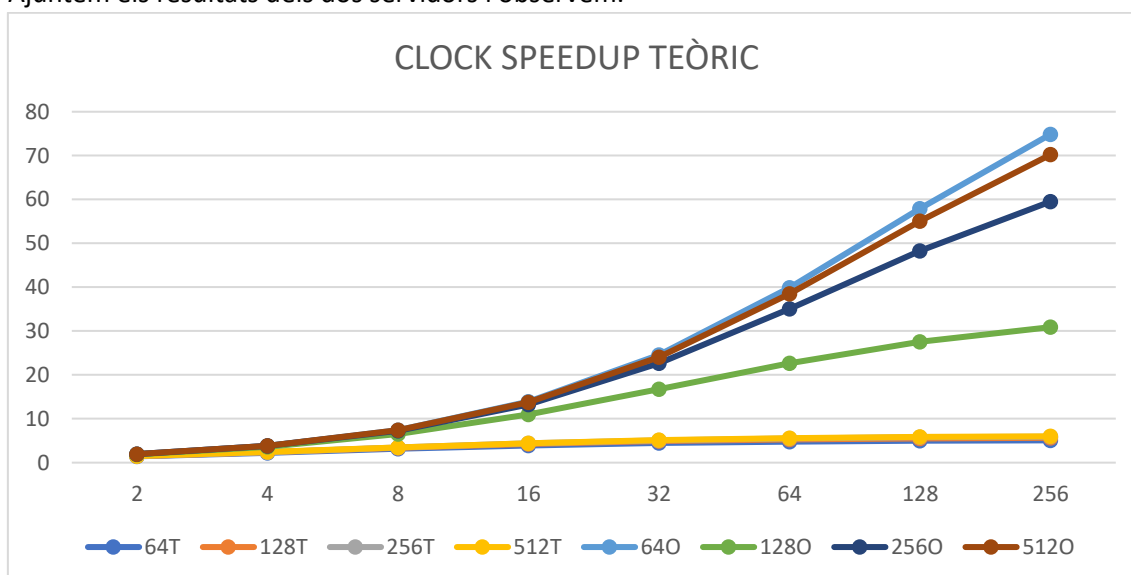
	64M	128M	256M	512M
2	1,44	1,49	1,5	1,51
4	2,26	2,37	2,41	2,42
8	3,15	3,36	3,45	3,48
16	3,92	4,25	4,39	4,44
32	4,46	4,9	5,09	5,16
64	4,8	5,31	5,53	5,61
128	4,98	5,54	5,78	5,87
256	5,08	5,66	5,91	6,01

I ara, fem el mateix però executant-lo en el servidor *orca*:



	64M	128M	256M	512M
2	1,96	1,89	1,95	1,96
4	3,85	3,59	3,8	3,84
8	7,44	6,52	7,25	7,39
16	13,9	10,99	13,26	13,73
32	24,57	16,75	22,65	24,05
64	39,88	22,68	35,06	38,52
128	57,92	27,56	48,29	55,1
256	74,86	30,89	59,52	70,21

Ajuntem els resultats dels dos servidors i observem:



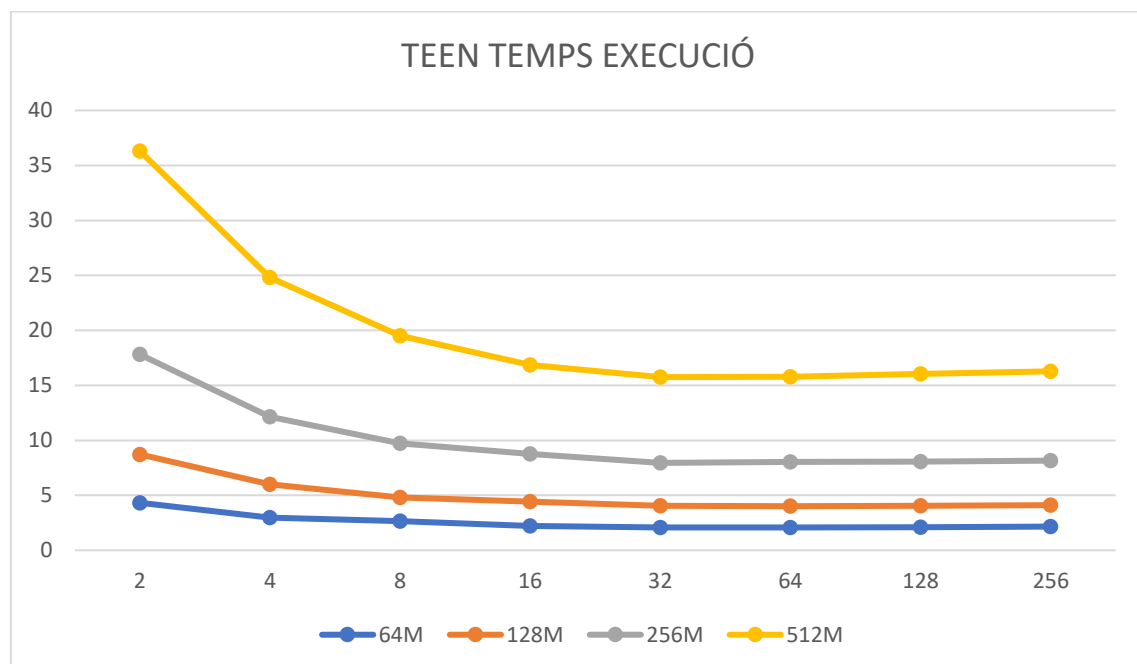
1

¹ "64T" "128T" "256T" "512T" "64O" "128O" "256O" "512O" indica els milions de dades segons el servidor, T = TEEN i O = Orca

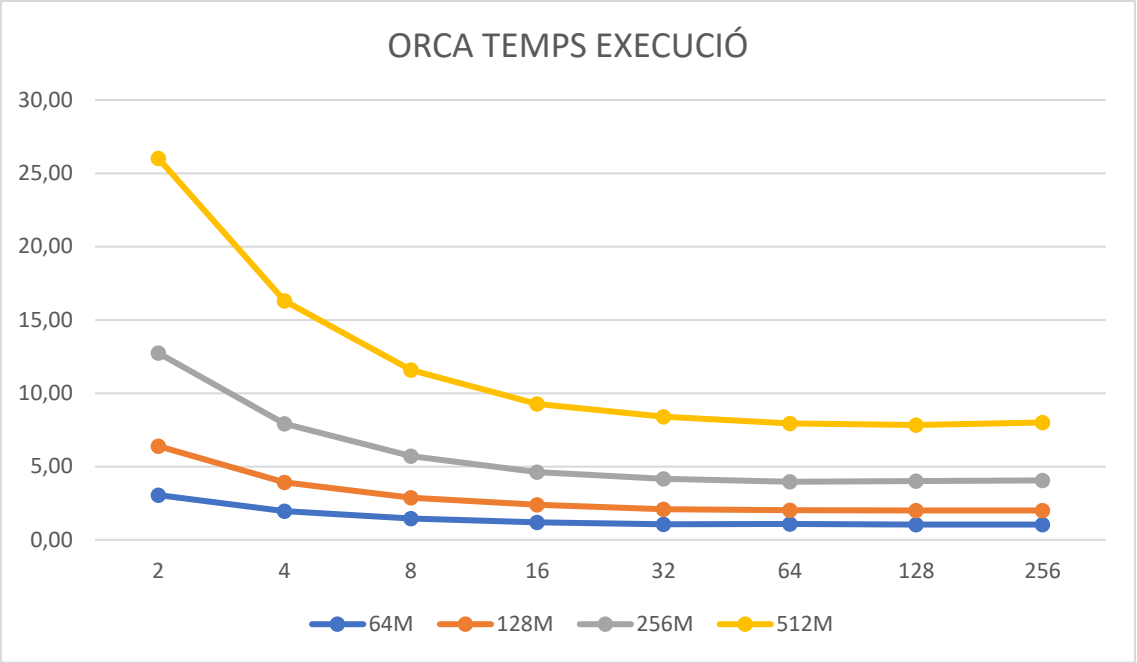
Com podem observar, el servidor *Orca* ens dona millors resultats alhora de executar dades degut a la seva eficiència al executar grans volums de dades. Això es degut a que la majoria de temps es passa fent parts paral·lelitzables en els seus nuclis i per conseqüència té més potencial de millora. En canvi, el servidor *teen* compta amb menys nuclis i una potencia inferior que el servidor *orca*, i com podem observar el seu *speedup* no millora gaire i obté uns valors bastant similars.

3. ANÀLISI TEMPS EXECUCIÓ

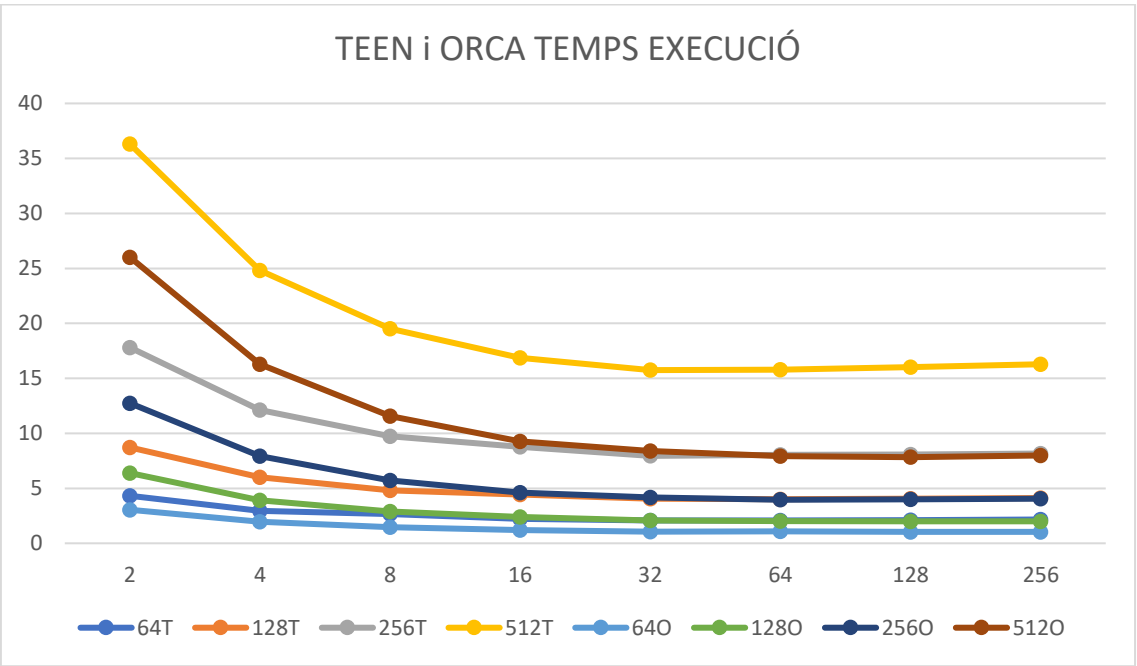
Posteriorment a calcular l'*speedup* teòric, modifiquem l'script i aconseguim obtenir resultats dels temps d'execució del codi en els servidors *teen* i *orca* enviant 64, 128, 256 o bé 512 milions de dades.



	64M	128M	256M	512M
2	4,32	8,72	17,81	36,31
4	2,96	6,01	12,13	24,8
8	2,66	4,81	9,74	19,5
16	2,22	4,44	8,76	16,86
32	2,08	4,06	7,95	15,75
64	2,08	4,01	8,03	15,78
128	2,11	4,06	8,06	16,03
256	2,15	4,11	8,15	16,27



	64M	128M	256M	512M
2	3,05	6,39	12,74	26,02
4	1,95	3,92	7,92	16,29
8	1,46	2,88	5,72	11,58
16	1,20	2,4	4,62	9,26
32	1,07	2,09	4,16	8,39
64	1,09	2,03	3,96	7,93
128	1,04	2	4	7,83
256	1,08	2	4,06	8

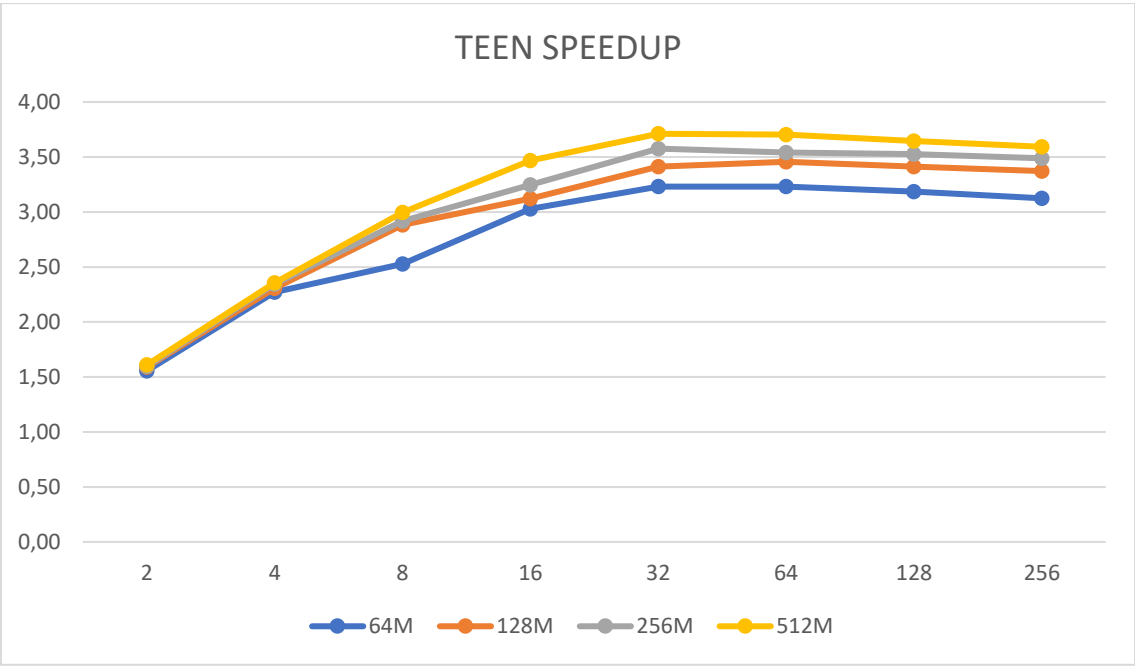


Com podem observar, al modificar l'script per a fer-lo més eficient i ràpid, obtenim que l'*orca* obté millors resultats degut a que té més potència individual i és capaç de calcular grans volums de dades de forma més ràpida i paral·lelitzar de forma més eficient que el servidor *teen*, que li costa més executar els grans volums de dades. Trobem la saturació esperada.

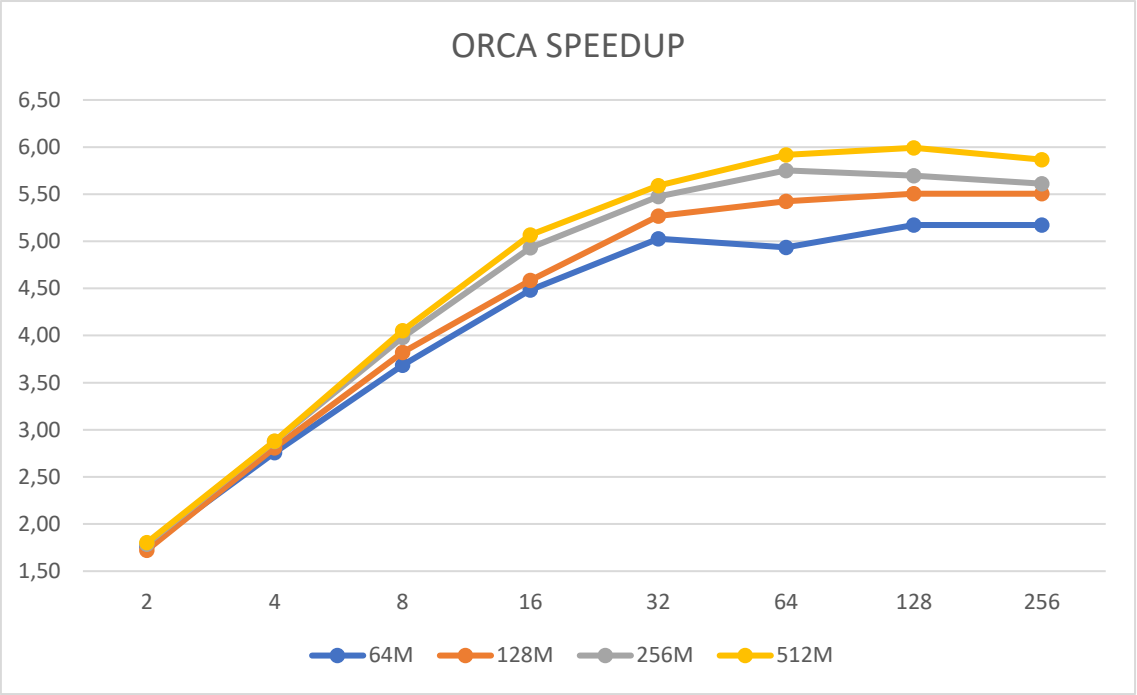
4. ANÀLISI SPEEDUP RELATIU

Finalment, després de la modificació del script i de obtenir els valors dels temps d'execució podem calcular l'*speedup* relatiu mitjançant la següent formula:

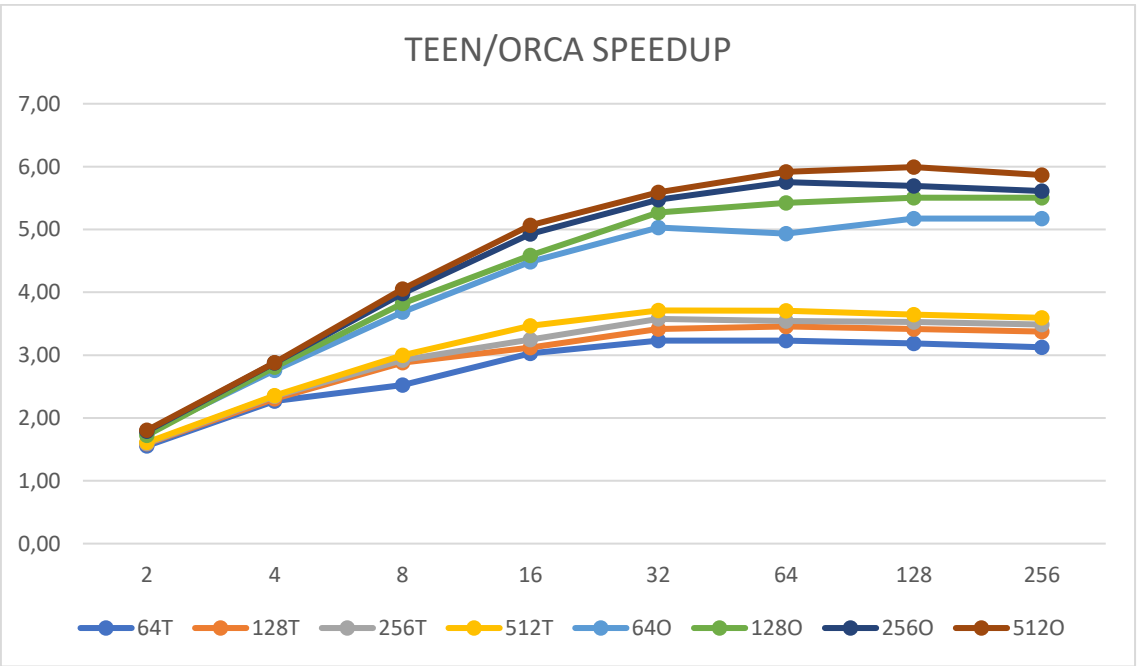
$$\text{Speedup}(E) = \frac{\text{TEj sin M}}{\text{TEj con M}} = \frac{\text{Performance con M}}{\text{Performance sin M}}$$



	64M	128M	256M	512M
2	1,56	1,59	1,60	1,61
4	2,27	2,31	2,34	2,36
8	2,53	2,88	2,92	3,00
16	3,03	3,12	3,25	3,47
32	3,23	3,41	3,58	3,71
64	3,23	3,46	3,54	3,70
128	3,18	3,41	3,53	3,65
256	3,13	3,37	3,49	3,59



	64M	128M	256M	512M
2	1,76	1,72	1,79	1,80
4	2,76	2,81	2,88	2,88
8	3,68	3,82	3,98	4,05
16	4,48	4,59	4,93	5,07
32	5,03	5,27	5,48	5,59
64	4,94	5,42	5,75	5,92
128	5,17	5,51	5,70	5,99
256	5,17	5,51	5,61	5,87



I, com podem observar, el servidor *orca* ens acaba oferint un speedup més alt que el servidor *teen* per els fets que hem explicat posteriorment:

- Paral·lelització més eficaç
- Més RAM
- Més nuclis
- Execució més ràpida de volums de dades més grans

5. CONCLUSIONS

- La saturació arriba tal i com s'espera al rendiment quan executem amb 128/256 threads, però actua diferent en els dos tipus de servidors. Com bé em indicat al estudi dels servidors, el servidor *teen* és capaç d'executar 32 threads concurrentment, mentre que el servidor *orca* és capaç d'executar-ne fins a 128. Per això obtenim que els resultats es saturen a partir d'un cert nombre de threads que causen que els resultats deixin de mostrar-se amb més diferència que l'anterior resultat a mesura que els augmentem. Per exemple, al servidor *orca*, tant els 128 threads com els 256 podem veure que majoritàriament obtenim resultats inferiors que a 64 threads, quan, utilitzant la lògica no hauria de ser així, però sabent la capacitat dels nostres servidors podem deduir que es degut a aquests factors explicats anteriorment.
- Quantes més parts paral·lelitzables o més temps en el que un treball es pot paral·lelitzar, més gran serà el *speedup* teòric i així s'ha traslladat a la millora de rendiment en les gràfiques, que ens mostren que aquesta afirmació darrera és certa.
- El overhead de threads causa que aquest *speedup* teòric no es vegi complementant reflectit en els quantitats altes (nombre de threads) i per tant sigui contraproduent utilitzar més threads.
- Després de totes les execucions fetes podem concloure amb seguretat que el servidor *orca* és més efectiu que el servidor *teen* cosa que confirma les nostres hipòtesis que teníem alhora d'estudiar els servidors. Tot això és degut al simple fet de que té més nuclis i més RAM.
- Finalment, aquesta pràctica ens ha ensenyat a com gestionar els threads de la forma més eficient possible, a aprofundir els nostres coneixements també sobre el funcionament de l'execució de threads en un processador i a explorar les característiques de processadors.