

- Utilice el código de la integral por el método de cuadratura adjunto. Compile y ejecute el código en MPI y OMP. Mida tiempos de ejecución. Si es necesario, modifique la carga del algoritmo para medir tiempos significativos

Codigos adjuntos con scripts en python para las pruebas en khipu.

- realice las pruebas en el cluster Khipu con hasta 16 hilos OMP y hasta 12 procesos MPI (si puede usar más recursos el resultado será mejor)

Resultados de pruebas en khipu:

SERIAL, n: 1000000	
processors	average(s)

1	0.03150000000000001410
SERIAL, n: 10000000	
processors	average(s)

1	0.29000000000000003553
SERIAL, n: 100000000	
processors	average(s)

1	2.88550000000000039790

MPI, n: 1000000 processors	average(s)
1	0.0074999999999999972
2	0.00950000000000000150
4	0.0064999999999999883
8	0.0040000000000000008
12	0.0015000000000000003
MPI, n: 10000000 processors	average(s)
1	0.09000000000000002442
2	0.0480000000000000794
4	0.0300000000000000930
8	0.0200000000000000389
12	0.0175000000000000167
MPI, n: 100000000 processors	average(s)
1	0.9095000000000008615
2	0.4635000000000007860
4	0.2380000000000007261
8	0.126500000000000133
12	0.0850000000000001998

OMP, n: 1000000 processors	average(s)
1	0.0331573499999999516
2	0.0154005499999999549
4	0.011631449999999978
8	0.0047634000000000010
12	0.0047432000000000037
14	0.0051451000000000054
16	0.0040010999999999962
OMP, n: 10000000 processors	average(s)
1	0.2943518500000002598
2	0.1471830999999998339
4	0.0749291499999998604
8	0.0403889500000000679
12	0.0264836499999999747
14	0.0229282500000000071
16	0.0199481499999999783
OMP, n: 100000000 processors	average(s)
1	2.88834670000000048873
2	1.44439194999999953595
4	0.72564375000000003180
8	0.3644732499999997086
12	0.2464217999999996864
14	0.2107200499999999209
16	0.1831486999999999761

- Calcule la velocidad de ejecución en paralelo (en FLOPs) para cada caso, e.g. contabilizando las operaciones de coma flotante y dividiéndolas entre el tiempo

```
// quad_serial
total = 0.0;
for (i = 0; i < n; i++)
{
    x = ((n - i - 1) * a + (i)*b) / (n - 1);
    total = total + f(x);
}

double f(double x)
{
    double pi = 3.141592653589793;
    double value;
    value = 50.0 / (pi * (2500.0 * x * x + 1.0));
    return value;
}
```

Operaciones dentro del for:

$$6 + 1 + 1 + 1 + 1 = 10$$

Reduccion (MPI y OMP):

p

Num operaciones:

$$10n + p$$

usando $n = 10^8$

FLOPS:

MPI

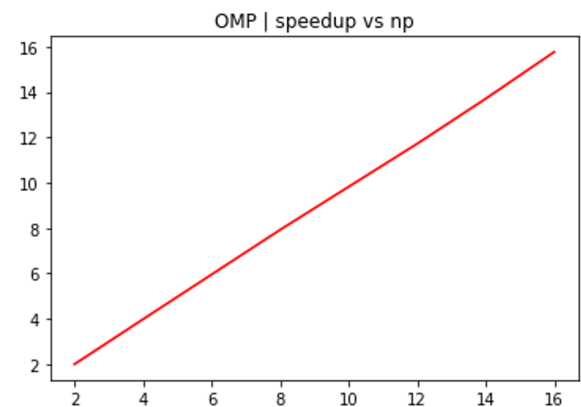
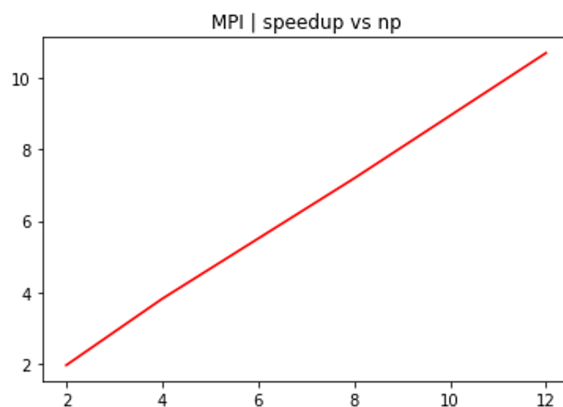
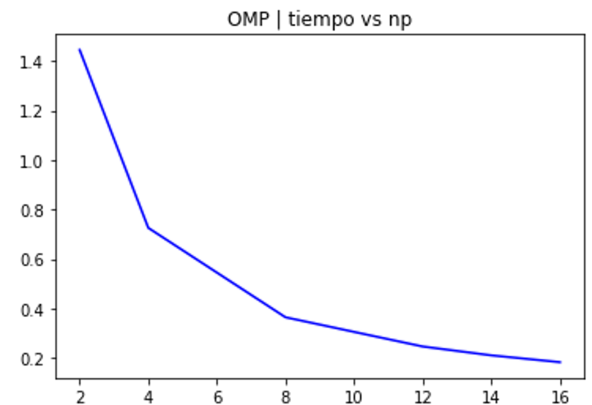
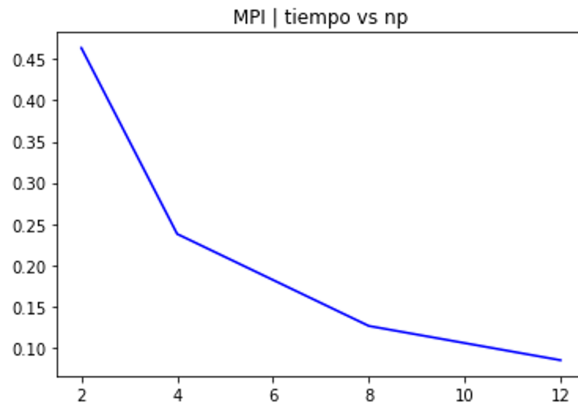
```
(10*100000000 + 2) / 0.463500000000000007860 = 2157497307.443365/s
(10*100000000 + 4) / 0.238000000000000007261 = 4201680689.0756288/s
(10*100000000 + 8) / 0.12650000000000000133 = 7905138403.162055/s
(10*100000000 + 12) / 0.085000000000000001998 = 11764706023.52941/s
```

OMP

```
(10*100000000 + 2) / 1.44439194999999953595 = 692332854.6659377/s
(10*100000000 + 4) / 0.725643750000000003180 = 1378086704.39179/s
(10*100000000 + 8) / 0.36447324999999997086 = 2743685601.069489/s
(10*100000000 + 12) / 0.24642179999999996864 = 4058082572.2399564/s
(10*100000000 + 14) / 0.21072004999999999209 = 4745632957.091648/s
(10*100000000 + 16) / 0.18314869999999999761 = 5460044302.798764/s
```

- presente los resultados en sendos graficos t vs np , s vs np .

usando $n = 10^8$



- Determine la eficiencia del algoritmo al dividir la velocidad entre np (número de procesos). Realice este calculo tanto con MPI como OMP
- realice pruebas de escalabilidad fuerte y débil. Utilice el principio de isoeficiencia para determinar la relación entre n y p . Comente si se puede observar esta relación en los resultados experimentales obtenidos.
- Concluya y comente sobre la escalabilidad del algoritmo

OMP:

$$T_p = O(n/p + p)$$

$$S = n/(n/p + p)$$

$$E = (n/(n/p + p))/p$$

$$E = O\left(\frac{1}{1 + \frac{p^2}{n}}\right), E(1) \rightarrow n = p^2$$

MPI (incluyendo comunicacion):

$$T_p = O(n/p + p + \log(p))$$

$$E = O\left(\frac{1}{2}\right), E(1) \rightarrow n = p^2$$

MPI (incluyendo comunicacion):

$$T_p = O(n/p + p + \log(p))$$

$$S = n/(n/p + p + \log(p))$$

$$E = (n/(n/p + p + \log(p)))/p$$

$$E = O\left(\frac{1}{1 + \frac{p^2}{n} + \frac{p \log p}{n}}\right), E(1) \rightarrow n = p^2$$

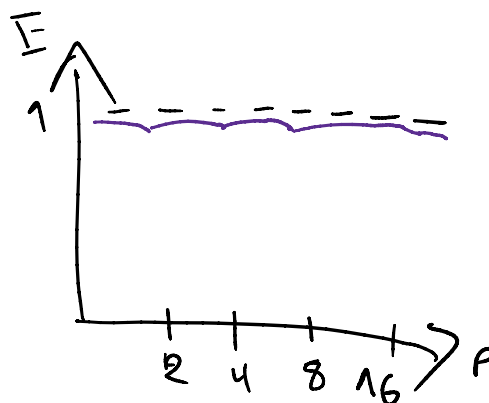
En base a los resultados observados en la experimentación, y los resultados de speedup y eficiencia, podemos determinar que OMP y MPI tienen un comportamiento muy cercano a una mejora lineal con respecto a p , resultado que podríamos apreciar en las gráficas de tiempo vs np .

El speedup experimental que se consigue es casi lineal en ambos casos, al igual que el speedup teórico que se acerca igualmente a un caso lineal.

La condicion de isoeficiencia encontrada para OMP y MPI es ambos de p^2 , incluso al considerar el overhead de comunicación que presenta MPI.

Con respecto a la escalabilidad débil, vemos en las dos gráficas de speedup anteriores para $n = 10^8$, el crecimiento experimental resulta ser casi lineal en ambos casos, conforme crece el numero de procesos.

Con respecto a la escalabilidad fuerte, vemos como el algoritmo cuando incrementa o decrece el n , obteniendo un decenso de running time casi idéntico para $n = 10^6$, 10^7 y 10^8 . Una gráfica de eficiencia en este caso seguiría un comportamiento casi constante:



Podemos decir entonces que la escalabilidad débil y fuerte tienen un comportamiento muy favorable para las implementaciones paralelas de este algoritmo.