Paralelización de un algoritmo genético para resolver el problema del viajante

Michael Alexander Fajardo, Gloria del Valle

Arquitectura de Sistemas Paralelos

11/05/2020

Contenidos

- Explicación del problema del viajante
- Solución con Algoritmos Genéticos
- 3 Paralelización del GA con DEAP + SCOOP
- Paralelización del GA con DEAP + MPI
- 6 Resultados
- 6 Conclusiones

Problema del viajante



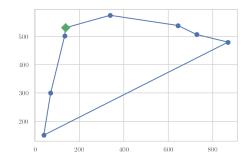
Dado un conjunto de ciudades y distancias entre cada par de ciudades, encontrar un **recorrido** con la **mínima distancia total**. Un **recorrido** comienza en una ciudad, visita todas las demás ciudades exactamente una vez y luego regresa a la ciudad inicial.

Problema del viajante

- Se trata de un problema NP-Hard comúnmente conocido como intratable, lo que significa que no hay soluciones eficientes que funcionen para un gran número de ciudades.
- Cuanto mayor sea el número de nodos, mayor va a ser el número de rutas posibles, y por lo tanto mayor será el esfuerzo requerido para calcular todas ellas.
- Explora **n!** combinaciones, para *n* ciudades.

Código original proporcionado por Luis Martí en Using genetic algorithms to solve the traveling salesperson problem

Estudio previo: diferentes estrategias



Base
233 ms

31.8 ms

No redundante

Greedy
163 ms

Problemas







- Para un *n* mucho mayor, el problema es intratable.
- La estrategia codiciosa en general no produce una solución óptima.
- Tiene que haber mejores aproximaciones...

n cities	time
10	3 secs
12	3 secs × 12 × 11 = 6.6 mins
14	6.6 mins \times 13 \times 14 = 20 hours
24	3 secs × 24! / 10! = 16 billion years

Solución con Algoritmos Genéticos

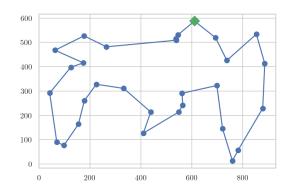


- Las estructuras de datos son sencillas de adaptar a un problema propio.
- Permite parametrizar todo aspecto del algoritmo con la complejidad mínima.
- Facilita la paralelización del algoritmo, utilizando SCOOP.

Implementación en serie

→ Notebook del estudio

Solución con DEAP



- 30 ciudades.
- 100 individuos.
- 400 generaciones.

- 20% probabilidad de mutación.
- 80% probabilidad de cruce.



- Utiliza una operación de mapeo que aplica una función a cada elemento de una secuencia futures.map para evaluar, por ejemplo, el fitness.
- El código referente a esta solución se encuentra en tsp_SCOOP.py

Ejecución con SCOOP

python -m SCOOP tsp_SCOOP.py

Consideraciones del reparto del trabajo

Estimamos el *speedup* según el número de *cores* y no según el tamaño del problema.

- Dividimos la población total entre el número de cores.
- Creamos tantos chunks, como cores se quieran utilizar.

De esta forma el **tamaño** del problema **no cambia** y se pueden utilizar tantos *cores* como se quieran.

Nota: Los resultados posteriores se obtienen de la ejecución en el cluster.

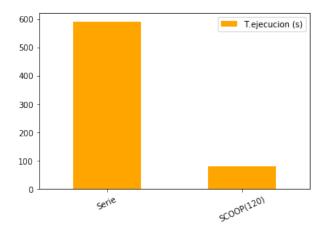
¿Y con MPI?

- Se basa mediante una comunicación colectiva.
 - scatter
 - gather
- En cada proceso se realiza el algoritmo de nueva generación con el *chunk* correspondiente.
- Es más eficiente cuando el problema es grande.

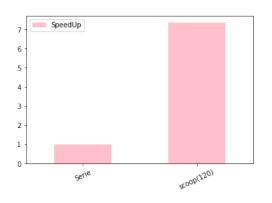
Ejecución con MPI

mpiexec -n NPROC python tsp_mpi.py

Resultados: tiempo de ejecución en serie vs SCOOP(120)

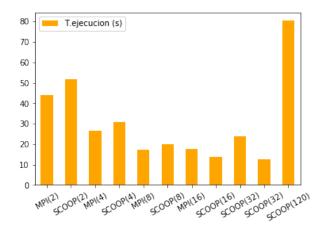


Resultados: *speedup* en serie vs SCOOP(120)

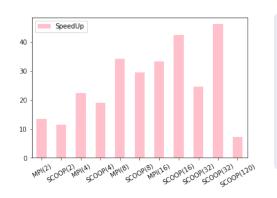


- El speedup que se obtiene con esta configuración es de 11.40.
- ¿Es el mejor speedup que se puede obtener?

Resultados: tiempos de ejecución en paralelo

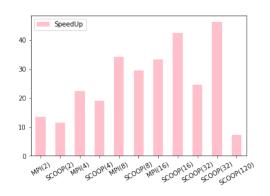


Resultados: speedup en paralelo



- SCOOP con 120 cores al final obtiene con esta configuración el peor speedup.
- ¿A qué se debe?
- ¿Por qué MPI deja de mejorar a partir de los 16 cores?

Resultados: speedup en paralelo



El **tamaño** del problema es el **mismo** para todas las ejecuciones.

- Llega un momento en el que se tarda más en gestionar recursos que en la operación en sí.
- MPI al utilizar cada procesador para la paralelización tiene un overhead mayor al ser procesos pesados.
- SCOOP al utilizar threads y no procesos, puede seguir mejorando un poco más.

Conclusiones

- → MPI tiene un mejor rendimiento cuando el tamaño del problema es adecuado, es decir, el trabajo que corresponde a cada proceso debe tener a la par un tiempo de trabajo mayor que el de la gestión de los recursos del mismo.
- → SCOOP al utilizar pool de threads, puede utilizar más unidades de proceso, así como mejorar más al tener que administrar procesos ligeros y no pesados como MPI.
- → Tanto SCOOP como MPI tienen un rendimiento muy parecido cuando el trabajo por procesador/thread es *adecuado*.
- \longrightarrow La paralelización nos puede ayudar a correr algoritmos tan complejos en mucho menos tiempo.