

Pregunta 1

El problema del viajante o vendedor viajero responde a la siguiente pregunta: dadas $n+1$ ciudades (enumeradas de 0 a n) y las distancias entre cada par de ellas, ¿cuál es la ruta más corta posible que inicia en la ciudad 0, visita cada ciudad una vez y al finalizar regresa a la ciudad 0? Las siguientes funciones resuelven este problema secuencialmente en tiempo $O((n+1)!)$:

```
int viajante(int z[], int n,
            int **m) {
    int x[n+1];
    for (int k= 0; k<=n; k++)
        x[k]= k;
    int min= INT_MAX;
    // ciclo de búsqueda
    for (int k= 1; k<=n; k++) {
        swap(x, 1, k); // x[1] es k
        // genera todas las permutaciones
        // de x[2] ... x[n]
        perms(x, 2, n, m, z, &min);
        // restaura x a su estado inicial
        swap(x, 1, k);
    }
    return min;
}

void perms(int x[], int i, int n,
          int **m, int z[], int *pmin) {
    if (i<n) {
        for (int k= i; k<=n; k++) {
            swap(x, i, k);
            // permutaciones de x[i+1] ... x[n]
            perms(x, i+1, n, m, z, pmin);
            swap(x, i, k);
        }
    } else { // x es una permutacion
        int d= dist(x, n, m);
        if (d<*pmin) {
            *pmin= d;
            for (int k=0; k<=n; k++)
                z[k]= x[k];
        }
    }
}
```

La solución se obtiene invocando la función *viajante* que recibe como parámetros n , una matriz m con las distancias entre cada par de ciudades y un arreglo z en donde se entregará la ruta más corta. Esta última será la que pasa por las ciudades $0, z[1], z[2], \dots, z[n], 0$. Para calcularla, la función *viajante* coloca en el arreglo x las ciudades 0 a n en ese orden y hace un ciclo de búsqueda. En la k -ésima iteración intercambia en x la posición de las ciudades 1 y k e invoca *perms* para generar las $(n-1)!$ permutaciones de las ciudades restantes en $x[2]$ a $x[n]$. Cada permutación en x representa una ruta. En *perms*, la función dada *dist* usa la matriz m para calcular la distancia total recorrida por una ruta. Si esta distancia es más corta que la que almacena *min*, *perms* actualiza *min* con esta nueva distancia y coloca la ruta en el arreglo z . No necesitará modificar ni entender como funciona *perms*.

Reprograme la función *viajante* para que la búsqueda de la ruta más corta se haga en paralelo en n cores. Para ello use *fork* para hacer que cada iteración del ciclo de búsqueda se ejecute en un proceso pesado. El k -ésimo proceso se encarga de calcular la ruta más corta para el caso en que $x[1]$ es k . Lo hace llamando a *perms* para generar las permutaciones del resto de las ciudades, dejando en z la ruta más corta y en *min* la distancia recorrida. Use un pipe por cada proceso hijo para que este entregue *min* y z al padre. El padre calcula la más corta de las n rutas calculadas por los hijos almacenándola en z .

Revise que su solución posea paralelismo. Si no, su nota será muy baja.

Pregunta 2

Esta pregunta consiste en paralelizar el cálculo numérico de $\int_0^1 f(x)dx$. Para ello se descompone el intervalo $[0,1]$ en 1000 subintervalos de la forma $[i*\Delta x, (i+1)*\Delta x]$ con $\Delta x = \frac{1}{1000}$ e i tomando valores entre 0 y 999. Para

esta paralelización se utiliza un número desconocido de computadores single-core conectados en red y que actuarán como clientes.

Un proceso servidor corre en anakena (comando *./coordinador*) y se encarga de enviar subintervalos a los clientes y mostrar el resultado final. El servidor acepta conexiones de los clientes a través del puerto 3000 y crea para cada uno de ellos un thread que se encarga de enviar un subintervalo a ese cliente, esperar la recepción de la integral parcial, enviar de inmediato un nuevo subintervalo, y así hasta que se acaben los 1000 subintervalos. Entonces muestra el resultado final como la suma de las integrales parciales.

Cada cliente (comando *./integrar*) calcula numéricamente la integral parcial de f en cada subintervalo $[xi, xf]$ recibido del servidor. Esto lo hace llamando a la función dada *double integral_f(double xi, double xf)*. Esto toma tiempo porque requiere evaluar f en muchísimos puntos. Después envía el resultado al servidor, recibe de inmediato un nuevo subintervalo (si aún quedan) y continúa calculando, sin permanecer ocioso en ningún momento.

El siguiente es un ejemplo de uso que muestra el servidor trabajando con 3 clientes. Los clientes pueden llegar en cualquier momento. El despliegue de los comandos se muestra en orden cronológico.

servidor	cliente 1	cliente 2	cliente 3
\$./coordinador			
env [0.000, 0.001]	\$./integrar	% ./integrar	
env [0.001, 0.002]	rec [0.000, 0.001]	rec [0.001, 0.002]	
env [0.002, 0.003]			% ./integrar
env [0.003, 0.004]	rec [0.002, 0.003]		rec [0.003, 0.004]
env [0.004, 0.005]		rec [0.004, 0.005]	
env [0.005, 0.006]			rec [0.005, 0.006]
env [0.006, 0.007]	rec [0.006, 0.007]		
...
env [0.999, 1.000]		rec [0.999, 1.000]	
integral= 5.30450	\$	\$	\$

Programa el servidor (*coordinador*) y el cliente (*integrar*) de manera que reproduzcan exactamente las salidas estándares mostradas en el ejemplo de uso. En el servidor no programe la función *main*, solo programe la función *serv*. No se preocupe por el término del servidor. Sí debe preocuparse por el término de los clientes.