

Ejercicios MPI(I)

1^{er} ejercicio

Primera parte

En la primera parte había que repartir las tareas entre todos los procesos de modo estático consecutivo por lo que lo que hemos hecho es calcular cuántas tareas le corresponden a cada uno, de ahí la variable `n_tareas`, y luego en el for he tratado de que cada proceso empiece y termine donde debe para que se realicen todos los números.

Segunda parte

La segunda parte es muy importante entender el “protocolo” que establecemos mediante los tags. En el programa lo que he hecho es que el manager entre en un bucle el cual espera todo el rato a que le lleguen mensajes de parte de los workers hasta que ha enviado los 1000 números y hasta que los mensajes finales se han enviado.

Estos mensajes finales hacen que los workers le envíen los datos necesarios que piden en el ejercicio como el número que ha necesitado más interacciones y cuántas han sido. Cuántos números ha procesado cada worker ya lo controla el manager con el vector `num_worker`, y cada vez que le manda un numero a un worker le suma 1 a `num_worker[pid]`. El worker sin embargo consiste en enviar un mensaje de que está listo al manager y a partir de ahí entra en bucle para enviar mensajes y procesar números hasta que se agoten.

Los tags del manager son 2, el caso 0, el cual envía números a los workers hasta que ya haya enviado 1000, en tal caso, envía los mensajes finales. Por otro lado, el manager tiene el caso 1, es decir si le llega un mensaje con tag 1 significa que hay un worker que le ha enviado un mensaje de finalización con la información del número que más iteraciones ha tardado en procesar. Los workers también tienen dos casos, el caso 0, el cual es para que le envíen números, los cuales va a procesar y cuando acabe de procesarlo va a enviar un mensaje al manager para que le envíe otro. Por otro lado está el caso 1, el cual significa que se ha acabado de procesar todos los números y que tiene que enviarle al manager los resultados obtenidos.

Tercera parte

	collatz-primera						collatz-segunda					
	2	4	8	16	24	32	2	4	8	16	24	32
Speed-Up	1.78	3.42	6.83	12.5	18.5	24.5	1	2.98	6.88	14.5	21.7	28.7
Eficiencia	0.89	0.85	0.85	0.78	0.77	0.76	0.5	0.74	0.86	0.9	0.95	0.89

2º Ejercicio

El ejercicio 2 es bastante secuencial dado que vamos necesitando el resultado del anterior para calcular el siguiente. En mi programa empiezo inicializando las variables A_m y B como marca el enunciado. Posteriormente calculo las variables necesarias para hacer un `scatterv` de la matriz A_m y que cada proceso tenga su cacho de la matriz y la calcule por separado al resto. Antes de hacer el `scatterv` hago el `broadcast` del vector B y luego realizo el `scatterv` de la matriz A_m (no es por nada especial simplemente porque he elegido ese orden). Una vez que me aseguro que cada proceso ha recibido B y su cacho correspondiente de la matriz empiezo a calcular C sabiendo que $C = A_m * B$. Después de esto aprovecho para hacer el cálculo de C^2 que voy a necesitar para más tarde y hago un `reduce` para que el P_0 ya tenga el resultado de la sumatoria del vector C elevado al cuadrado. El siguiente paso que sigo es hacer un `ghaterv` de C para que P_0 recoja todos esos cachitos que se han calculado en los diferentes procesos y posteriormente pueda hacer un `broadcast` de C a todos los procesos y así poder calcular D , ya que sabemos que $D = A_m * C$. Más tarde, hacemos otro `reduce` de D^2 ya que lo vamos a necesitar posteriormente. Por último P_0 se encarga de sumar D^2 y C^2 y hacer la raíz para printearla. El `Gatherv` de D que hacemos al final no haría falta pero como en el programa normal nos dais los resultados de $D[0]$, $D[N/2]$ y $D[N-1]$ pues lo hago para poder printear los resultados.