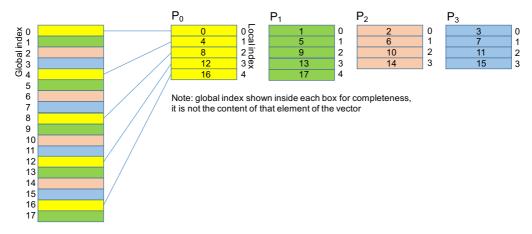
## (Pseudo-)Problema 6 (ampliado para considerar memoria distribuida)

a1) Función FindBounds, data decomposition CYCLIC para vector input. Arquitectura memoria compartida.

## CYCLIC distribution: input vector



```
void FindBounds(int * input, int size, int * min, int * max) {
int tmin=*min, tmax=*max; // reducción no permitida sobre punteros

#pragma omp parallel reduction(max: tmax) reduction(min: tmin)

{
    int i_start = omp_get_thread_num();
    int howmany = omp_get_num_threads();
    for (int i=i_start; i<size; i += howmany) {
        if (input[i]>(tmax)) (tmax)=input[i];
        if (input[i]<(tmin)) (tmin)=input[i];
    }

    *min=tmin; *max=tmax;
}</pre>
```

a2) Función FindBounds, data decomposition CYCLIC para vector input. Arquitectura memoria distribuida. Versión OpenMP (no valido como código paralelo, sólo para entender como cambia la indexación de las estructuras de datos).

```
void FindBounds(int * input, int size, int * min, int * max) {
  int tmin=*min, tmax=*max; // reducción no permitida sobre punteros

#pragma omp parallel reduction(max: tmax) reduction(min: tmin)
  {
    int who = omp_get_thread_num();
    int howmany = omp_get_num_threads();
    int rem = size % howmany;
    int i_end = (size / howmany) + (who < rem ? 1 : 0);
    for (int i=0; i<i_end; i++) {
        if (input[i]>(tmax)) (tmax)=input[i];
        if (input[i]<(tmin)) (tmin)=input[i];
    }
    *min=tmin; *max=tmax;
}</pre>
```

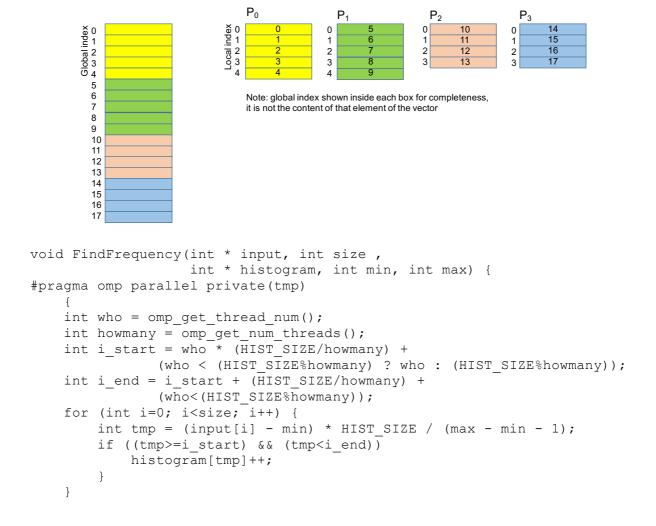
a3) Función FindBounds, data decomposition CYCLIC para vector input. Arquitectura memoria distribuida. Versión MPI (no incluye operación de reducción, ver apartado c)).

```
void FindBounds(int * input, int size, int * min, int * max) {
int who, howmany;

MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &who);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &howmany);
int rem = size % howmany;
int i_end = (size / howmany) + (who < rem ? 1 : 0);
for (int i=0; i<i_end; i++) {
    if (input[i]>(*max)) (*max)=input[i];
    if (input[i]<(*min)) (*min)=input[i];
    }
}</pre>
```

b1) Función FindFrequency, data decomposition BLOCK para vector histogram. Arquitectura memoria compartida

## **BLOCK** distribution: histogram vector



b2) Función FindFrequency, data decomposition BLOCK para vector histogram. Vector input replicado. Arquitectura memoria distribuida. Versión OpenMP (no valido como código paralelo, sólo para entender como cambia la indexación de las estructuras de datos).

b3) Función FindFrequency, data decomposition BLOCK para vector histogram. Vector input replicado. Arquitectura memoria distribuida. Versión MPI (no incluye operación colectiva de gather, ver apartado c)).

```
void FindFrequency(int * input, int size ,
                    int * histogram, int min, int max) {
int who, howmany;
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &who);
MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &howmany);
int i start = who * (HIST SIZE/howmany) +
              (who < (HIST SIZE%howmany) ? who : (HIST SIZE%howmany));
            = i start + (HIST SIZE/howmany) +
int i end
              (who<(HIST SIZE%howmany));</pre>
for (int i=0; i<size; i++) {</pre>
     int tmp = (input[i] - min) * HIST SIZE / (max - min - 1);
     if ((tmp>=i start) && (tmp<i end))</pre>
           histogram[tmp-i start]++;
      }
}
```

c) Para frequency sería necesario que  $P_0$  distribuyera el vector entre todos los procesadores (comunicación colectiva tipo "scatter"). Dado que no se inicializa, también sería valido si no se realiza esta comunicación. Sin embargo, es necesario que  $P_0$  recoja del resto de procesadores la porción del vector frequency calculado (colectiva tipo "gather") después de la ejecución de FindFrequency.

Para la variable max es necesario que  $P_0$  la replique en el resto de procesadores (comunicación colectiva tipo "broadcast") antes de la ejecución de FindBounds

(dado que está inicializada). Después de la ejecución de FindBounds Po deberá combinar los máximos parciales en cada procesador (comunicación colectiva tipo "reduce") y volver a hacer un "broadcast" antes de iniciar la ejecución de FindFrequency con el objetivo de distribuir a todos los procesadores el valor máximo encontrando. Esta operación colectiva "reduce-broadcast" conjunta también existe en MPI y se denomina "allreduce".