Práctica Nº 15: Divide y Vencerás Estructuras de Datos y de la Información 2º ITIS y 3º de Teleco + ITIS

Calendario de un campeonato

En una competición deportiva se enfrentan n participantes. Nos piden confeccionar un calendario para que cada participante se enfrente exactamente una vez con cada adversario. Además, cada participante debe jugar exactamente un partido semanal. Se puede suponer que n es potencia de 2 ($n = 2^k$).

Supongamos que representamos cada uno de los participantes por un número entero: 1, 2, ..., n. En la solución final, cada participante debe saber el orden en que se enfrentará a cada uno de sus n-1 contrincantes. La solución, entonces, puede representarse utilizando una matriz de dimensiones $n \times (n$ -1) como la de la Figura 1.

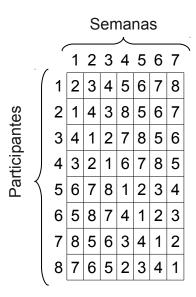


Fig. 1. Posible calendario

Una solución basada en el esquema de *Divide y Vencerás* para el caso en que $n=2^k$ consiste en:

- Caso base (n=2): basta con una competición
- Caso recursivo (*n*=2^k tal que *k*>1):
 - o Se elaboran dos subcalendarios de 2^{k-1} participantes independientemente: una para los participantes $1..2^{k-1}$ y otro para $2^{k-1}+1..2^k$.
 - Posteriormente, elaborar las competiciones cruzadas entre los participantes de numeración inferior y los de numeración superior:
 - Completar en primer lugar la parte de los participantes de numeración inferior. Para ello, proceder del siguente modo:

- 1^{er} participante: compite en semanas sucesivas con los participantes de numeración superior en orden creciente
- 2º participante: toma la misma secuencia y realiza una permutación cíclica de un participante
- Repetir lo mismo para todos los participantes de numeración inferior
- Repetir el paso anterior para los participantes de numeración superior.

En la Figura 2 se ilustra el procedimiento de mezcla de soluciones parciales.

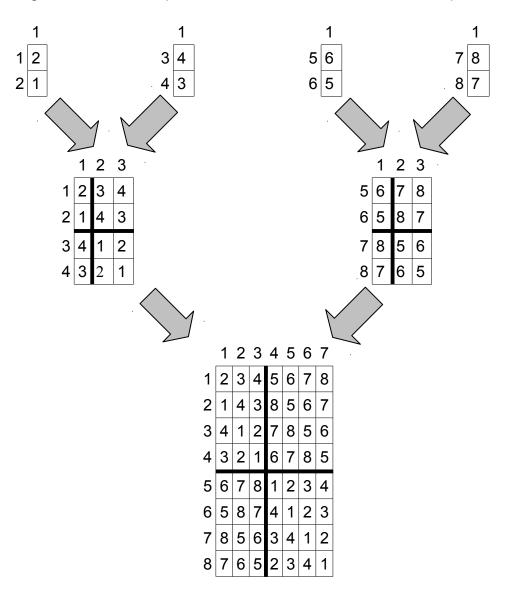


Fig. 2 Mezcla de soluciones parciales

Se pide:

- a) Proponer un algoritmo basado en la técnica de *Divide y Vencerás* que resuelva este problema
- b) Realizar una implementación en Pascal del algoritmo anterior.

Indicaciones útiles

Se deben considerar tres procedimientos diferentes, cuyas cabeceras y propósitos se exponen a continuación:

```
calendario(VAR t:tabla)
```

Este procedimiento es el encargado de llamar al algoritmo recursivo formarTabla.

```
formarTabla(VAR t:tabla; inf,sup:integer)
```

Este procedimiento es el encargado de dividir, conquistar y fusionar las soluciones parciales. Contiene llamadas recursivas hasta un tamaño límite del problema y llamadas al procedimiento completarTabla, encargado de fusionar las soluciones parciales. En concreto, esta llamada construye la tabla correspondiente a los enfrentamientos de los participantes entre inf y sup.

```
completarTabla(VAR t:tabla; eqInf, eqSup, diaInf, diaSup,
eqInic:integer)
```

Este procedimiento tiene como propósito fusionar las soluciones parciales. Dada una tabla t, rellena t[eqInf..eqSup,diaInf..diaSup] con permutaciones cíclicas empezando con el equipo eqInic.