Partition Problem

Francisco Javier Arocas Herrera Óscar Hernández Díaz Gabriel Melián Hernández Adrián Epifanio Rodríguez Hernández

1. Introducción al Partition Problem

2. Variantes del Partition

- Suma de Subconjuntos
- Partition de números de múltiples vías.
- 3-Partition
- Partition product

3. Dificultad Computacional.

- Partimos de una instancia de suma de subconjuntos para decidir si hay un subconjunto S con suma T.
- Instancia de Partition: conjunto inicial más z1=suma(S) y z2 = 2T.
- Suma(S)+z1+z2 = 2*suma(S) + 2T. Suma objetivo de Partition = Suma(S)+T
- Si Suma(S') = T → Suma(S' U {z1}) = Suma(S) + T → S' U {z1}, es solución a la instancia.
- NP-Hard.

4. Algoritmos Aproximados.

- Greedy Number Partitioning.
 - Sin ordenar → O(n), con relación de aproximación 3/2.
 - Ordenados → O(n log n), con relación de aproximación 7/6.
- Largest Differencing Method (Karmarkar-Karp Algorithm).
 - O(n log n), con relación de aproximación 7/6.
 - Funciona mejor en entornos de simulación.
- Multifit.
 - En el peor caso su relación de aproximación es 8/7.

5. Algoritmos Exactos

- → Algoritmos que siempre encuentran la partición óptima.
 - Pueden utilizar un tiempo exponencial
- → Estos algoritmos son:
 - 1. Pseudo polynomial time number partitioning
 - 2. Complete Greedy Algorithm (CGA)
 - 3. Complete Karmarkar-Karp Algorithm (CKK)

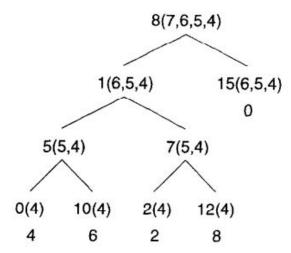
5.1 Pseudo polynomial time number partitioning

- Ocupa O(nm) de memoria
- M = número más grande en la entrada
- Se puede extender y utilizar para varias particiones, pero no es eficiente.

```
function can_be_partitioned_equally(S) is input: A list of integers S. output: True if S can be partitioned into two subsets that have equal sum. n \leftarrow |S| \\ K \leftarrow \text{sum}(S) \\ P \leftarrow \text{empty boolean table of size } (\lfloor K/2 \rfloor + 1) \text{ by } (n+1) \\ \text{initialize top row } (P(\emptyset, x)) \text{ of } P \text{ to True initialize leftmost column } (P(x, \emptyset)) \text{ of } P, \text{ except for } P(\emptyset, \emptyset) \text{ to False} \\ \text{for } i \text{ from 1 to } \lfloor K/2 \rfloor \\ \text{ for } j \text{ from 1 to n} \\ x = S[j-1] \\ \text{ if } (i-x) >= \emptyset \text{ then } \\ P(i, j) \leftarrow P(i, j-1) \text{ or } P(i-x, j-1) \\ \text{ else } \\ P(i, j) \leftarrow P(i, j-1) \\ \text{return } P(\lfloor K/2 \rfloor, n) \\ \end{cases}
```

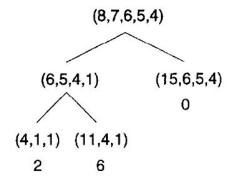
5.2 Complete Greedy Algorithm (CGA)

- Considera todas las particiones mediante la construcción de un árbol binario
- Requiere sólo O(n) espacio, pero puede tomar O(2^n) tiempo
- Se puede mejorar con una heurística



5.3 Complete Karmarkar-Karp algorithm (CKK)

- Es una extensión de el algoritmo complete greedy
- Considera todas las particiones mediante la construcción de un árbol binario
- El árbol es de menor tamaño que el de CGA. Es màs eficiente, y suele producir una solución mejor que el greedy.
- Require O(n) espacio, pero en el peor de los casos podría tomar O(2^n)



6. Ejemplo

Dado el conjunto S = {3,1,1,2,2,1}

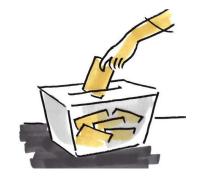
A S1 =
$$\{1,1,1,2\}$$
 = S2 = $\{2,3\}$.

B S1 =
$$\{2,1,1\}$$
 \neq S2 = $\{2,2,1,3\}$

C S1 =
$$\{3,1,1\}$$
 = S2 = $\{2,2,1\}$

7. Aplicaciones

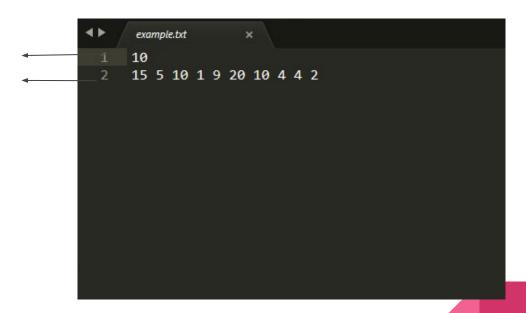
Manipulación en las elecciones



A B C

8. Formato Input

Nº de elementos Elementos del conjunto

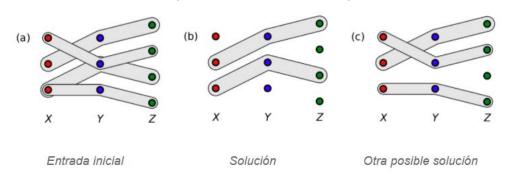


9. 3DM a Partition

- a. Definición de 3DM
- b. Definición de Partition
- c. Transformar 3DM a Partition

9.1 Definición de 3DM

- → Dado conjunto X, Y, Z finito y disjunto.
- \rightarrow T = X x Y x Z
- → T se compone de tripletas (x, y, z), tal que x pertenece a X, y pertenece a Y, z pertenece a Z
- → Es un 3DM si (x1, y1, z1) está en M y (x2, y2, z2) pertenece a M. Tenemos que x1 no es igual a x2, y1 no es igual a y2, z1 no es igual a z2



9.2 Definición de Partition

- → <u>Definición</u>: Dado un conjunto S de números enteros positivos, dividirlo en dos subconjuntos S1 y S2. De forma que la suma de los números del primer conjunto sea igual a la suma de los del segundo conjunto.
 - ◆ Ejemplo: S = {3, 1, 1, 2, 2, 1}
 - Solución:
 - S1 = {3, 1, 1} | Suma = 5
 - $S2 = \{2, 2, 1\} \mid Suma = 5$
 - Otra solución:
 - S1 = {1, 1, 1, 2} | Suma = 5
 - S2 = {2, 3} | Suma = 5

9.3 Transformación 3DM a Partition (I)

```
X = { a b c }
EJEMPLO: Y = \{ 1 2 3 \}
Z = \{ x y z \}
               T = { a 2 y } , { b 1 z }, { c 3 x }, { a 1 x }
```

```
s(a1) = {a, 2, y} = [001\ 000\ 000\ |\ 000\ 001\ 000\ |\ 000\ 001\ 000]
```

 $A = Sum(s(a)) = [010\ 001\ 001\ |\ 010\ 001\ |\ 010\ 001\]$

9.4 Transformación 3DM a Partition (III)

```
\mathbf{B} = \{ \{a, b, c\}, \{1 \ 2 \ 3\}, \{x \ y \ z \} \} = [001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001]
\mathbf{C} = 2 * A - B = [011 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001 \ 001]
\mathbf{D} = A + B = [011 \ 010 \ 010 \ 011 \ 010 \ 010 \ 011 \ 010 \ 010]
```

```
s(a1) =
                                                          16781320
           [001 000 000 | 000 001 000 | 000 001 000] =
           [000 001 000 | 001 000 000 | 000 000 001] =
s(a2) =
                                                          2129921
s(a3) =
           [000 000 001 | 000 000 001 | 001 000 000] =
                                                          262720
           [001 000 000 | 001 000 000 | 001 000 000] =
s(a4) =
                                                          16810048
  C =
           [011 001 001 | 011 001 001 | 011 001 001] =
                                                          52794057
  D =
           [011 010 010 | 011 010 010 | 011 010 010] =
                                                          55157970
```

9.3 Transformación 3DM a Partition (IV)

```
V = [262720, 2129921, 16781320, 16810048, 52794057, 55157070]
```

- → **V1** = [262720, 2129921, 16781320, 52794057] = **SUM** = **71968018**
- → **V2** = [16810048, 55157970] = **SUM** = **71968018**

10.Bibliografía

- Wikipedia: https://en.wikipedia.org/wiki/Partition_problem
- Definición: https://arxiv.org/ftp/cond-mat/papers/0310/0310317.pdf
- Github: https://github.com/AdrianEpi/CC-Partition

11. Contacto

Francisco Javier Arocas Herrera Óscar Hernández Díaz Gabriel Melián Hernández Adrián Epifanio Rodríguez Hernández alu0100906813@ull.edu.es alu0101127163@ull.edu.es alu0100819786@ull.edu.es alu0101158280@ull.edu.es