### Divide and conquer

Nuestro caso base está determinado por con la ecuación de

Representándolo de la forma en que lo hemos venido manejando nuestras ecuaciones quedarían de la siguiente manera:

Dado que estamos partiendo el tamaño del problema inicial en dos subproblemas, uno ira por la izquierda y otro por la derecha en búsqueda de la suma correspondiente, por lo tango el costo de cada uno de estos será y por último tenemos que hacer la consideración de que nos encontramos también con la situación en que ambos resultados deberán ser combinados, por lo cual tenemos una complejidad de rango n

Entonces podemos realizar uso del teorema maestro para poder tener una cota de este algoritmo teniendo en consideración los siguientes datos que ya hemos obtenido:

### Cúmulo

Debemos tener en consideración la complejidad temporal que necesita el algoritmo de ordenamiento utilizado para la parte de los puntos de la estructura, suponiendo que tengamos uno de los casos medios constantes y no nos enfrentemos a el peor caso que proporción una complejidad temporal de pero quedémonos con la consideración de que obtengamos un t de dado esto tendremos la siguiente formula: [1] [2]

Realizando una recapitulación de lo que cada elemento significa tenemos lo siguiente: