

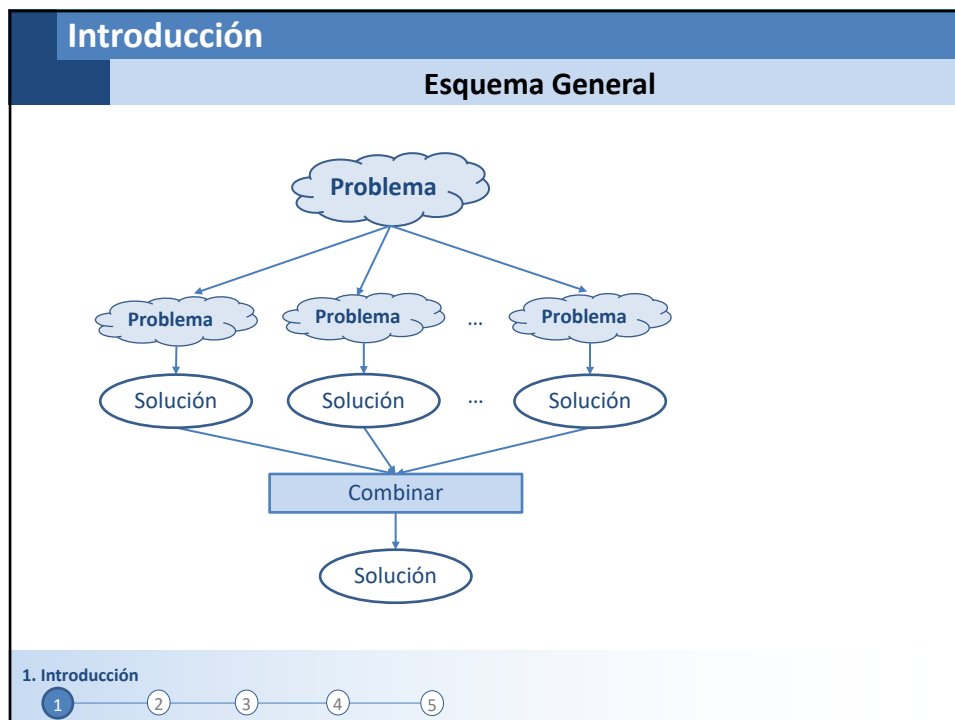


Universidad Politécnica de Madrid
Escuela Técnica Superior de Ingeniería de Sistemas Informáticos

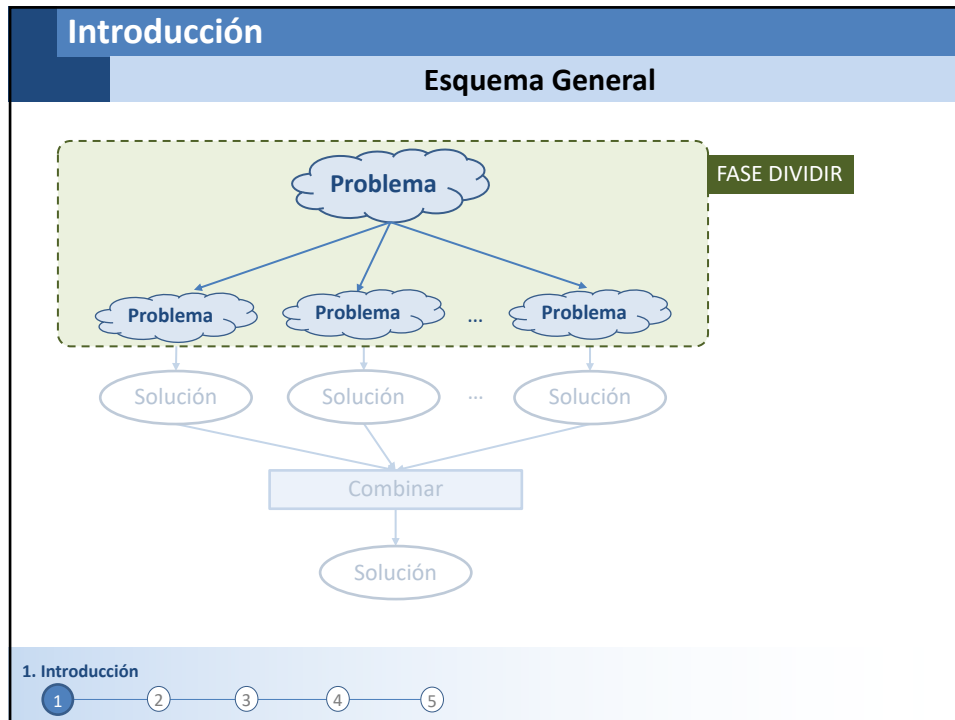
Tema 5. Esquema Divide y Vencerás

Algorítmica y Complejidad

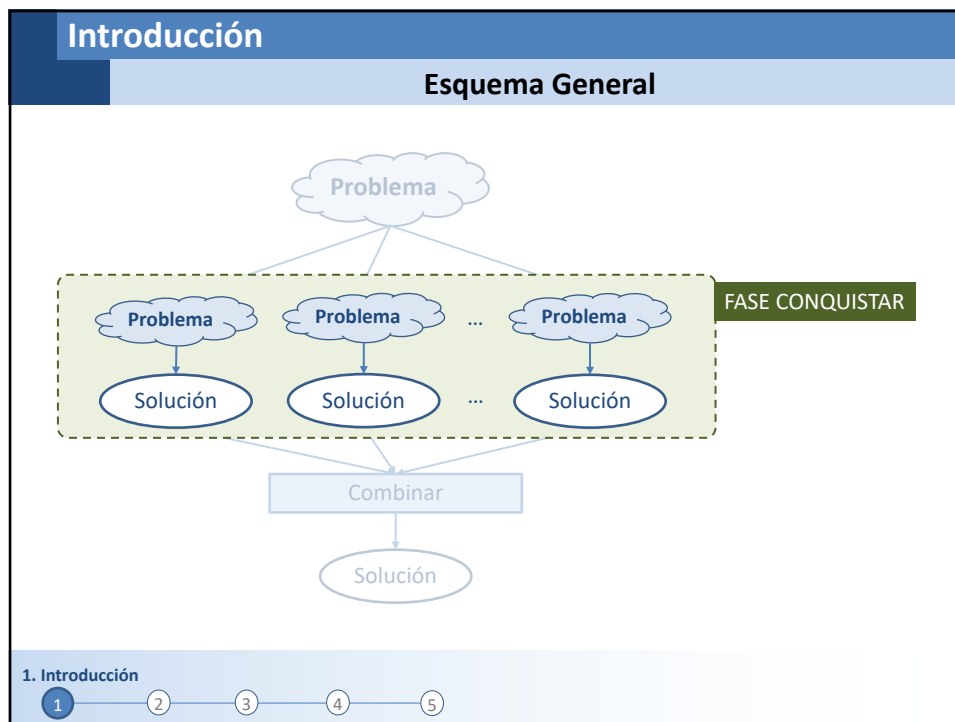
1



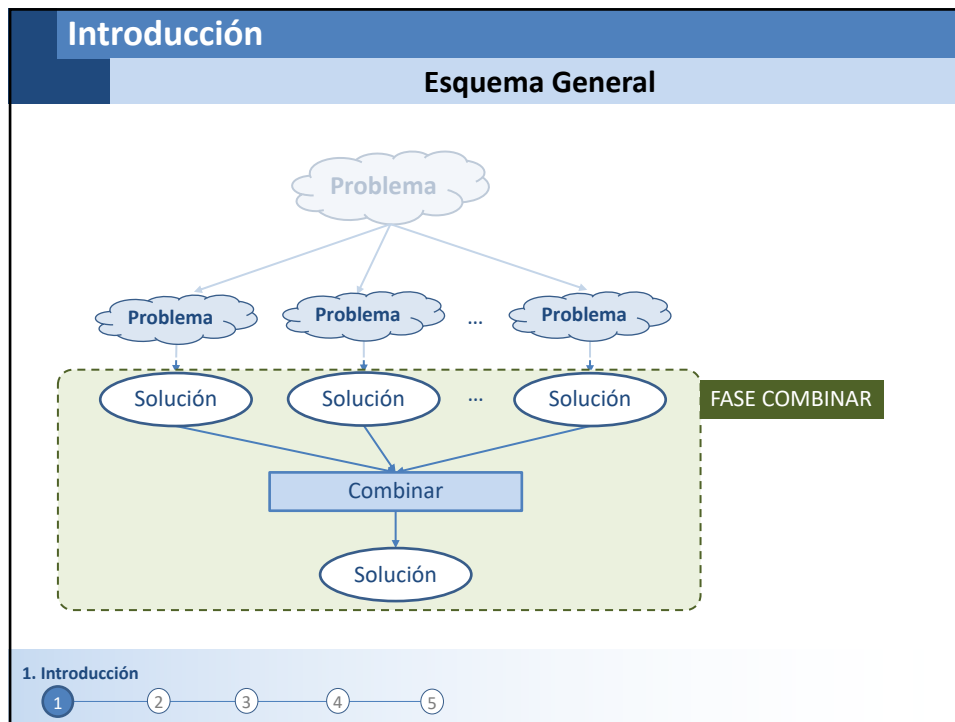
2



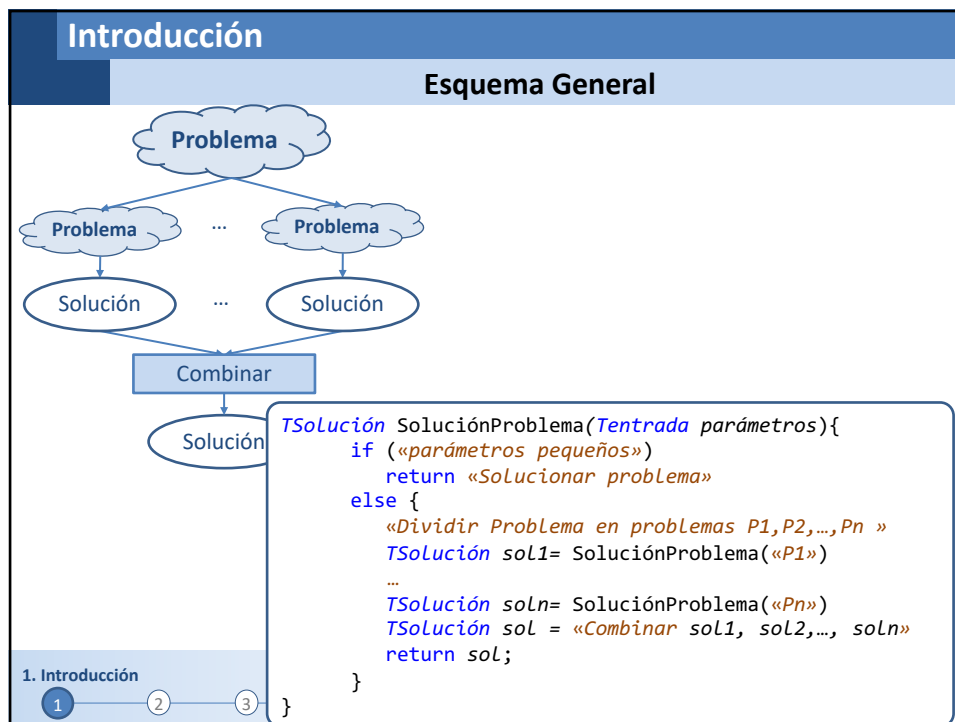
3



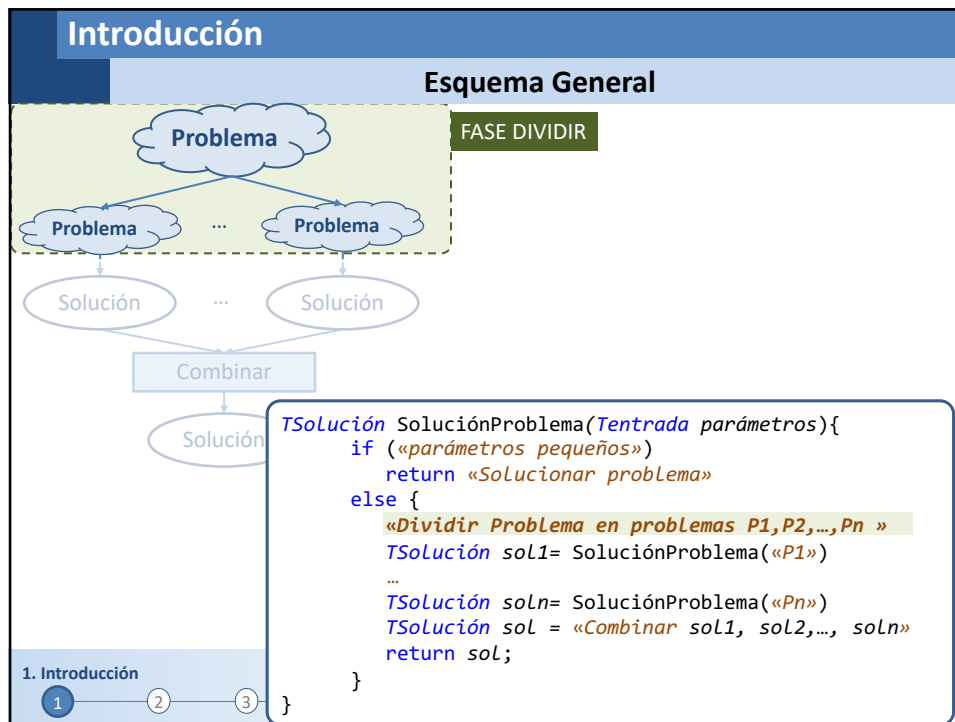
4



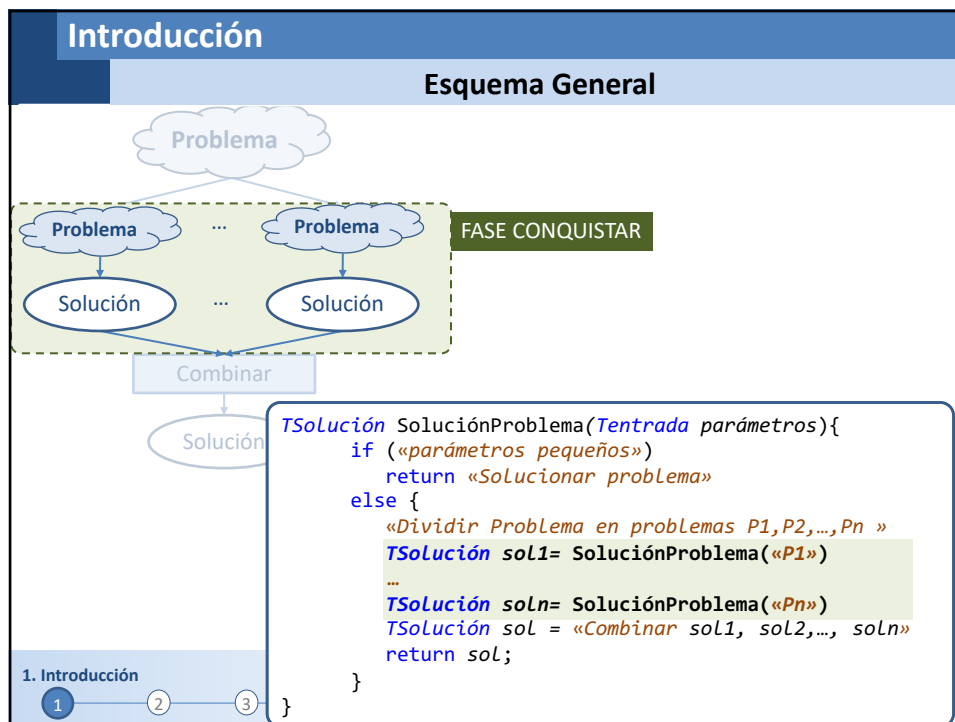
5



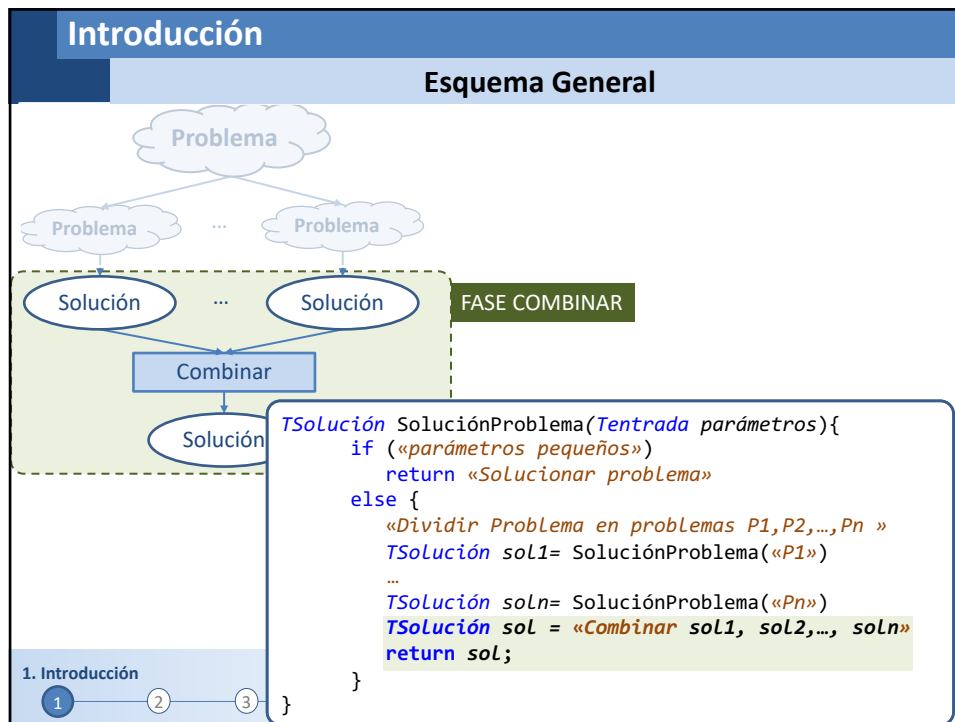
6



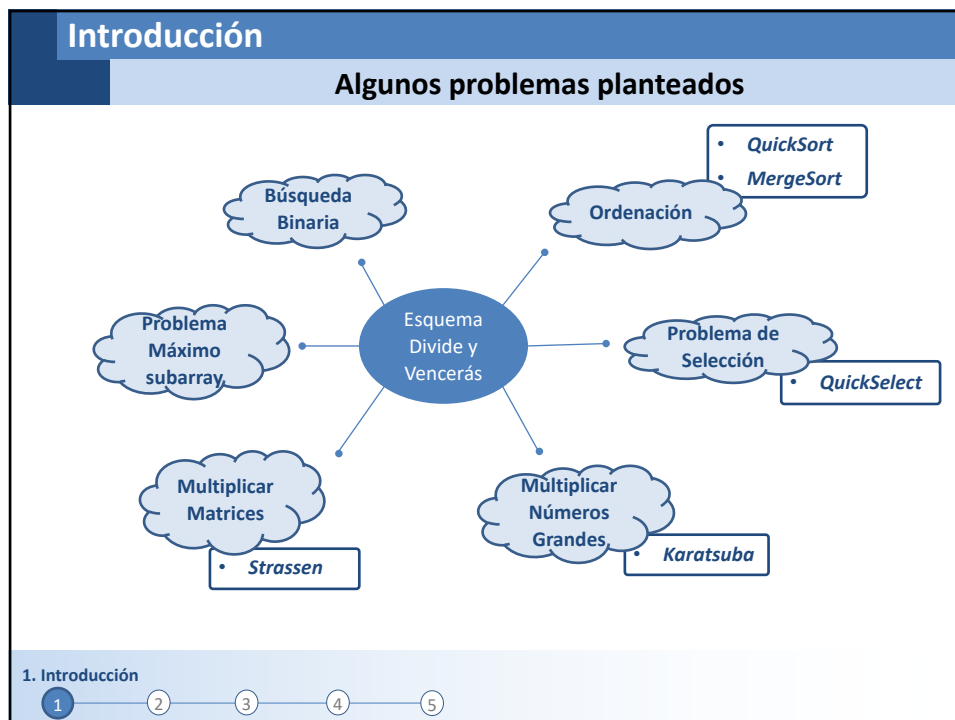
7



8



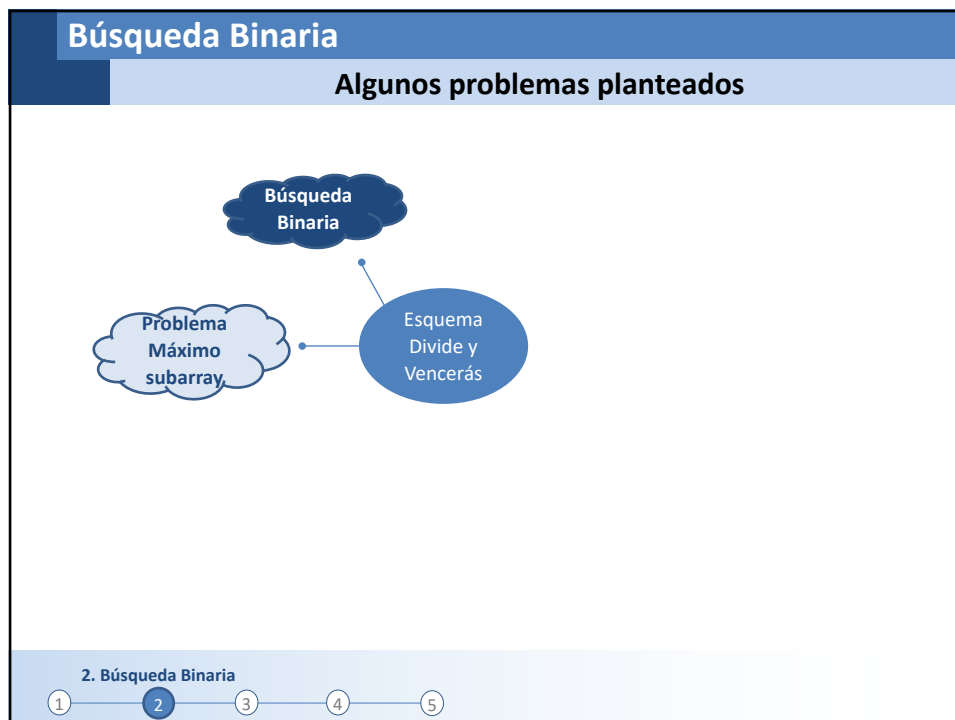
9



10



11



12

Búsqueda Binaria

Enunciado del Problema

Dado un *array* **ordenado**: Y un número: 25

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Comprobar si el número se encuentra en el *array*

true

2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

13

Búsqueda Binaria

Enunciado del Problema

Dado un *array* **ordenado**: Y un número: 30

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

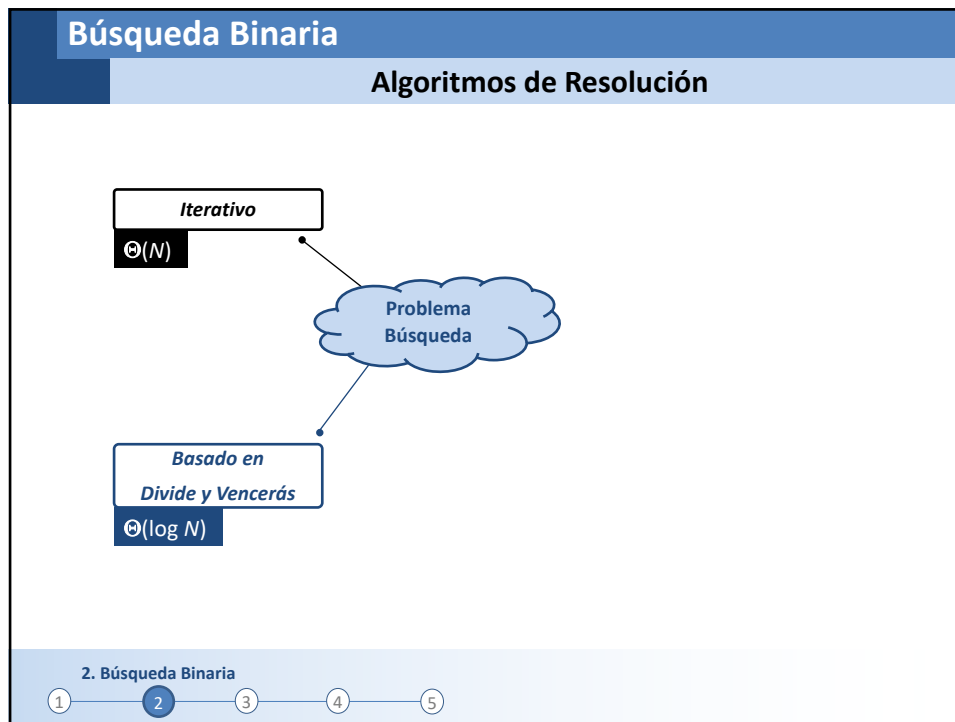
Comprobar si el número se encuentra en el *array*

false

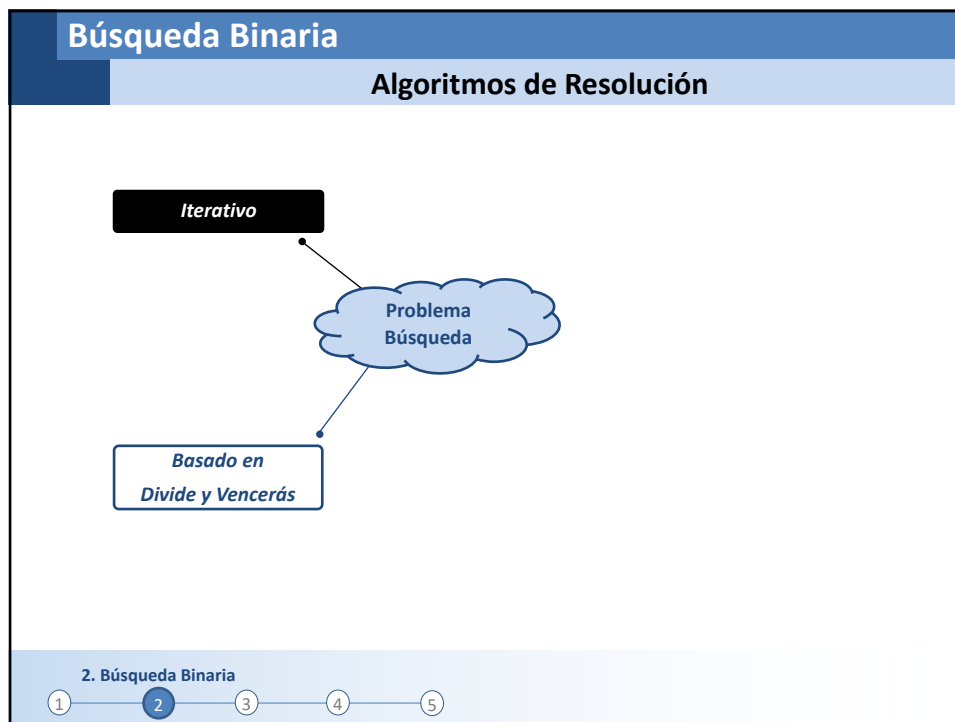
2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

14




15



16


Búsqueda Binaria
Algoritmo Simple

i:0


elemento: 8


-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si **vector[i]** < **elemento**, entonces incrementamos **i**

2. Búsqueda Binaria


17


Búsqueda Binaria
Algoritmo Simple

i:1


elemento: 8

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si **vector[i]** < **elemento**, entonces incrementamos **i**

2. Búsqueda Binaria


18

Búsqueda Binaria

Algoritmo Simple

elemento: 8

i: 2

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si **vector[i] < elemento**, entonces incrementamos **i**

2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

19

Búsqueda Binaria

Algoritmo Simple

elemento: 8

i: 3

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si **vector[i] < elemento**, entonces incrementamos **i**

Si **vector[i] == elemento**, entonces devolvemos **true**

2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

20

Búsqueda Binaria

Algoritmo Simple

elemento: 13

i:3
↓

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si `vector[i] < elemento`, entonces incrementamos `i`
 Si `vector[i] == elemento`, entonces devolvemos `true`

2. Búsqueda Binaria

21

Búsqueda Binaria

Algoritmo Simple

elemento: 13

i:4
↓

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

Si `vector[i] < elemento`, entonces incrementamos `i`
 Si `vector[i] == elemento`, entonces devolvemos `true`

2. Búsqueda Binaria

22

Búsqueda Binaria

Algoritmo Simple

$i:5$

↓

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

elemento: 13

Si `vector[i] < elemento`, entonces incrementamos `i`

Si `vector[i] == elemento`, entonces devolvemos `true`

Si `vector[i] > elemento`, entonces devolvemos `false`

2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

23

Búsqueda Binaria

Actividad 5.1. Implementa un algoritmo que compruebe si hay un elemento en un *array* ordenado.

$i:5$

↓

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

elemento: 13

```
boolean contieneValor (int[] vector, int elemento){
    int i=0;
    while ((vector[i] < elemento) && (i<vector.length))
        i++;
    if ((i<vector.length)&&(vector[i]==elemento))
        return true;
    else return false;
}
```

2. Búsqueda Binaria

① — ② — ③ — ④ — ⑤

24

Búsqueda Binaria

Actividad 5.2. Calcula la complejidad del algoritmo en el caso peor.

elemento: 52
i:9

-10	-2	1	8	12	15	20	25	36	51
-----	----	---	---	----	----	----	----	----	----

```

boolean contieneValor (int[] vector, int elemento)
{
    int i=0;
    while ((vector[i] < elemento) && (i<vector.length))
        i++;
    if ((i<vector.length)&&(vector[i]==elemento))
        return true;
    else return false;
}
  
```

else return false;

➔

Complejidad:
 $\Theta(N)$

Caso peor:
 El elemento buscado es mayor que todos los del array.

2. Búsqueda Binaria

①2③④⑤

25

Búsqueda Binaria

Algoritmos de Resolución

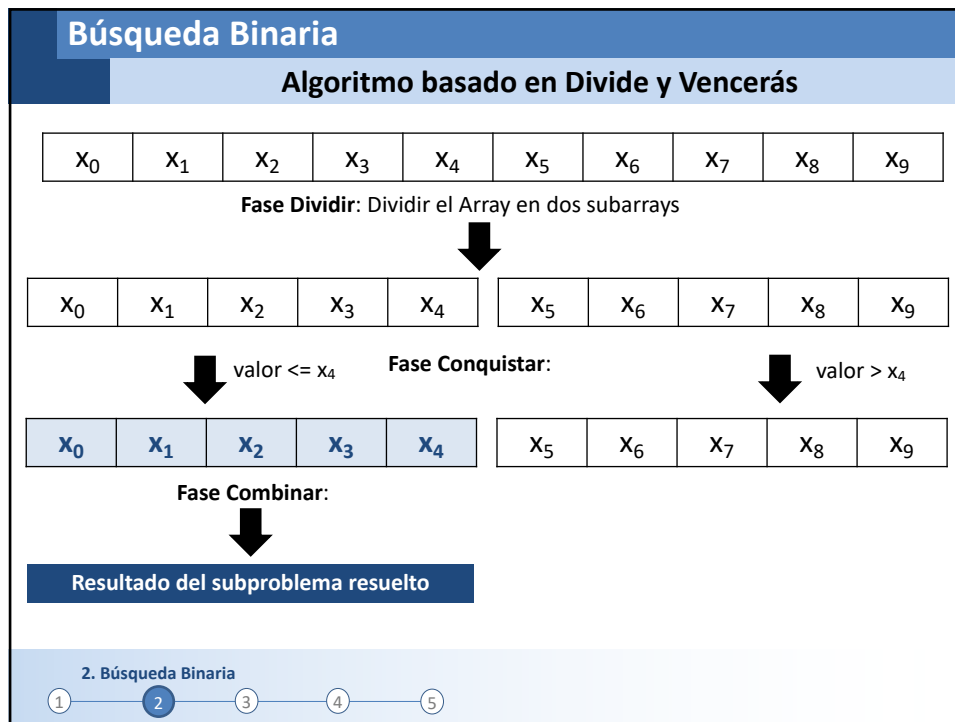
```

graph TD
    PB((Problema Búsqueda)) --> I[Iterativo]
    PB --> B[Basado en Divide y Vencerás]
  
```

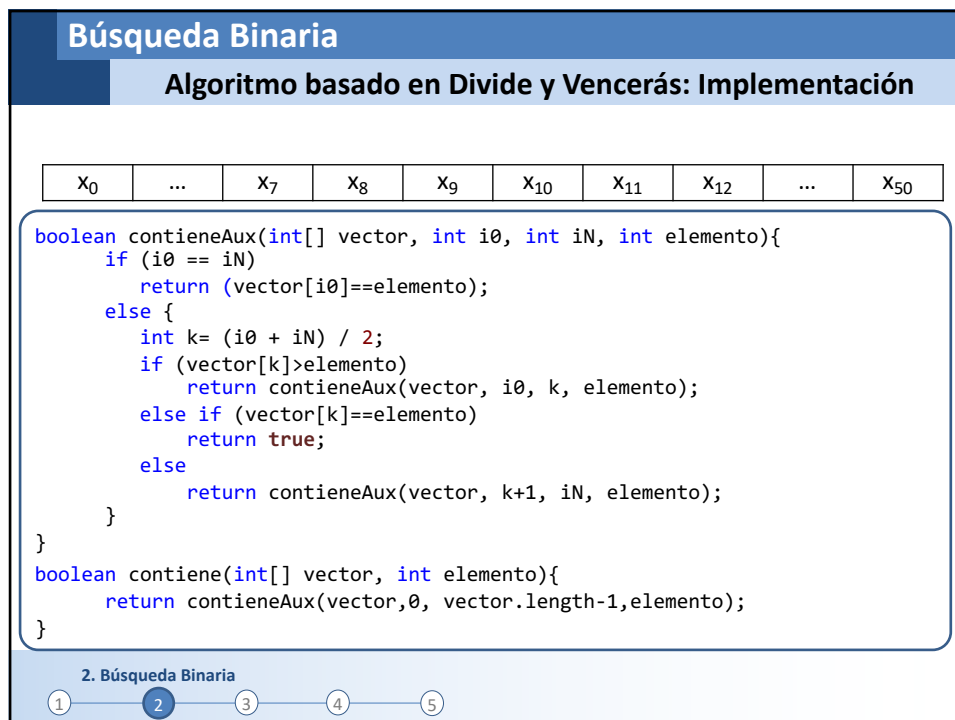
2. Búsqueda Binaria

①2③④⑤

26



27



28

Búsqueda Binaria

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

29

Búsqueda Binaria

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0:7$ $iN:7$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

30

Búsqueda Binaria

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

31

Búsqueda Binaria

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $k: 9$ $iN: 12$

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

32

Búsqueda Binaria

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $k: 9$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

} Conquistar

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

33

Actividad 5.3. Calcula la complejidad de **contieneAux** en función del tamaño ($iN-i0+1$) del vector sobre el que se busca el elemento

$i0: 7$ $k: 9$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}

boolean contiene(int[] vector, int elemento){
    return contieneAux(vector,0, vector.length-1,elemento);
}
  
```

2. Búsqueda Binaria
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

34

Actividad 5.3. Calcula la complejidad de **contieneAux** en función del tamaño (**iN-i0+1**) del vector sobre el que se busca el elemento

Diagrama de un vector $x_0, \dots, x_7, x_8, x_9, x_{10}, x_{11}, x_{12}, \dots, x_{50}$. Se indican los índices $i0: 7$, $k: 9$ y $iN: 12$.

```
boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}
```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(1) & N > 1 \end{cases}$$

2. Búsqueda

1 2 3 4 5

35

Actividad 5.3. Calcula la complejidad de **contieneAux** en función del tamaño (**iN-i0+1**) del vector sobre el que se busca el elemento

Diagrama de un vector $x_0, \dots, x_7, x_8, x_9, x_{10}, x_{11}, x_{12}, \dots, x_{50}$. Se indican los índices $i0: 7$, $k: 9$ y $iN: 12$.

```
boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}
```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 1 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^0) & N > 1 \end{cases}$$

Teorema Maestro

(2º Caso)
 $\log_2(1)=0$

2. Búsqueda

1 2 3 4 5

36

Actividad 5.3. Calcula la complejidad de **contieneAux** en función del tamaño (**iN-i0+1**) del vector sobre el que se busca el elemento

Diagrama de un vector $x_0, \dots, x_7, x_8, x_9, x_{10}, x_{11}, x_{12}, \dots, x_{50}$. Se indican índices: $i0: 7$ (puntero a x_7), $k: 9$ (puntero a x_9), y $iN: 12$ (puntero a x_{12}).

```
boolean contieneAux(int[] vector, int i0, int iN, int elemento){
    if (i0 == iN)
        return (vector[i0]==elemento);
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        if (vector[k]>elemento)
            return contieneAux(vector, i0, k, elemento);
        else if (vector[k]==elemento)
            return true;
        else
            return contieneAux(vector, k+1, iN, elemento);
    }
}
```

Complejidad: $\Theta(\log N)$

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(1) & N > 1 \end{cases}$$

Teorema Maestro (2º Caso)
 $\log_2(1) = 0$

2. Búsqueda Binaria

1 2 3 4 5

37

Búsqueda Binaria

Algoritmos de Resolución

Algoritmos basados en comparaciones $\Omega(\log N)$

Búsqueda lineal: Iterativo
 $\Theta(N)$

Problema Búsqueda

Búsqueda Binaria: Basado en Divide y Vencerás
 $\Theta(\log N)$

2. Búsqueda Binaria

1 2 3 4 5

38

Problema del Máximo Subarray

Algunos problemas planteados

```

graph TD
    A([Problema Máximo subarray]) --- B([Búsqueda Binaria])
    A --- C([Esquema Divide y Vencerás])
    B --- C
  
```

3. Problema del Máximo Subarray

12345

39

Problema del Máximo Subarray

Enunciado del Problema

Dado un *array*:

-2	12	3	4	-31	8	12	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

Encontrar la suma máxima de cualquiera de sus *subarrays*

3. Problema del Máximo Subarray

12345


40

Problema del Máximo Subarray

Enunciado del Problema

Dado un *array*:


-2	12	3	4	-31	8	12	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---



19

Encontrar la suma máxima de cualquiera de sus *subarrays*

3. Problema del Máximo Subarray




41

Problema del Máximo Subarray

Enunciado del Problema

Dado un *array*:


-2	12	3	4	-31	8	12	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---



-4

Encontrar la suma máxima de cualquiera de sus *subarrays*

3. Problema del Máximo Subarray



42

Problema del Máximo Subarray

Enunciado del Problema

Dado un *array*:

-2	12	3	4	-31	8	12	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

-11

Encontrar la suma máxima de cualquiera de sus *subarrays*

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

43

Problema del Máximo Subarray

Enunciado del Problema

Dado un *array*:

-2	12	3	4	-31	8	12	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

25

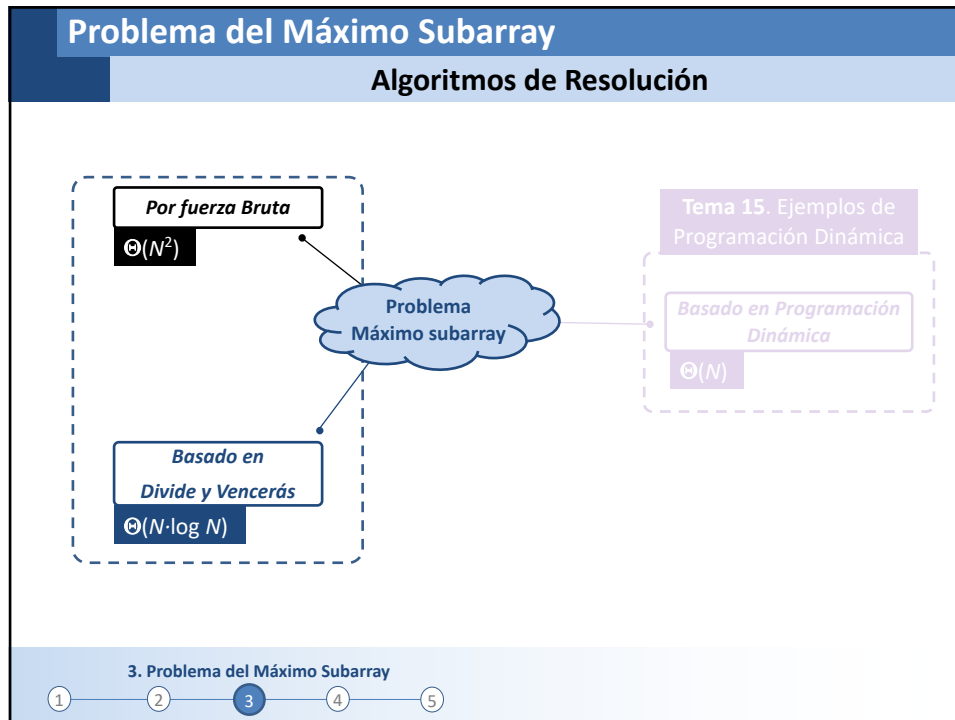
Encontrar la suma máxima de cualquiera de sus *subarrays*

Solución: 25

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

44



45



46

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for the Maximum Subarray problem. The array is: -2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1. The current subarray being evaluated is from index 1 to index 3 (elements 12, 3, 4), which are highlighted in green. The sum of this subarray is 19. The progress bar at the bottom shows the current step (3) is active.

47

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for the Maximum Subarray problem. The array is: -2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1. The current subarray being evaluated is from index 3 to index 5 (elements 4, -31, 8), which are highlighted in green. The sum of this subarray is 8. The previous subarray (12, 3, 4) is highlighted in red, and its maximum sum is 19. The progress bar at the bottom shows the current step (3) is active.

48

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for the Maximum Subarray Problem. The array is: -2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1.

Two subarrays are shown:

- Subarray 1 (Red): Elements 12, 3, 4. $i0Max: 1$, $iNMax: 3$. **Max: 19**.
- Subarray 2 (Green): Elements 8, 12. $i0: 5$, $iN: 6$. **Suma: 20**.

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

49

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for the Maximum Subarray Problem. The array is: -2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1.

Two subarrays are shown:

- Subarray 1 (Red): Elements 8, 12. $i0: 5$, $iN: 6$, $i0Max: 5$, $iNMax: 6$. **Max: 20**, **Suma: 20**.

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

50

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for finding the maximum subarray. The array is: [-2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1].

Current state of the algorithm:

- $i0: 5$ (points to index 5, value 8)
- $i0Max: 5$ (points to index 5, value 8)
- $iNMax: 6$ (points to index 6, value 12)
- $iN: 7$ (points to index 7, value 5)

Current subarray: [8, 12, 5]

Current values:

- Max: 20
- Suma: 25

Navigation: 1 — 2 — 3 — 4 — 5

51

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Diagram illustrating the brute force algorithm for finding the maximum subarray. The array is: [-2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1].

Current state of the algorithm:

- $i0: 5$ (points to index 5, value 8)
- $i0Max: 5$ (points to index 5, value 8)
- $iN: 7$ (points to index 7, value 5)
- $iNMax: 7$ (points to index 7, value 5)

Current subarray: [8, 12, 5]

Current values:

- Max: 25
- Suma: 25

Navigation: 1 — 2 — 3 — 4 — 5

52

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Actividad 5.4. Diseña e implementa un algoritmo que calcule el máximo subarray de un array.

Diagram illustrating the Maximum Subarray problem. The array is: -2, 12, 3, 4, -31, 8, 12, 5, -6, 1. The current subarray being considered is from index 5 to 9 (inclusive), with elements 8, 12, 5, -6, 1. The maximum value found so far is 25 (from the subarray 8, 12, 5). The current sum is 1 (from the subarray 1).

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

53

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Actividad 5.4. Diseña e implementa un algoritmo que calcule el máximo subarray de un array.

```
int maxSubarray (int[] vector){
    int max=Integer.MIN_VALUE;
    int i0Max=0;
    int iNMax=0;
    for (int i0=0; i0<vector.length; i0++) {
        int suma = 0;
        for (int iN=i0; iN<vector.length; iN++) {
            suma+=vector[iN];
            if (suma > max) {
                max = suma;
                i0Max = i0;
                iNMax = iN;
            }
        }
    }
    return max;
}
```

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

54

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo por Fuerza Bruta

Actividad 5.5. Calcula la complejidad del algoritmo.

```

int maxSubarray (int[] vector){
    int max=Integer.MIN_VALUE;
    int i0Max=0;
    int iNMax=0;
    for (int i0=0; i0<vector.length; i0++) {
        int suma = 0;
        for (int iN=i0; iN<vector.length; iN++) {
            suma+=vector[iN];
            if (suma > max) {
                max = suma;
                i0Max = i0;
                iNMax = iN;
            }
        }
    }
    return max;
}
    
```

Complejidad:
 $\Theta(N^2)$

3. Problema del Máximo Subarray
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

55

Problema del Máximo Subarray

Algoritmos de Resolución

Por fuerza Bruta
 $\Theta(N^2)$

**Basado en
Divide y Vencerás**

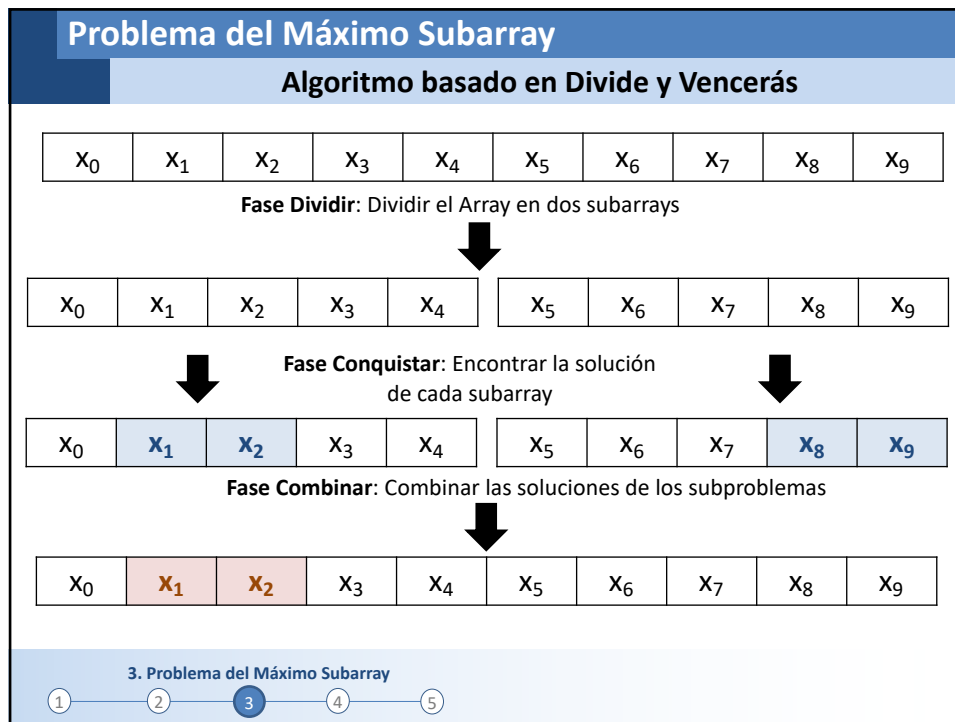
**Problema
Máximo subarray**

Tema 15. Ejemplos de
Programación Dinámica

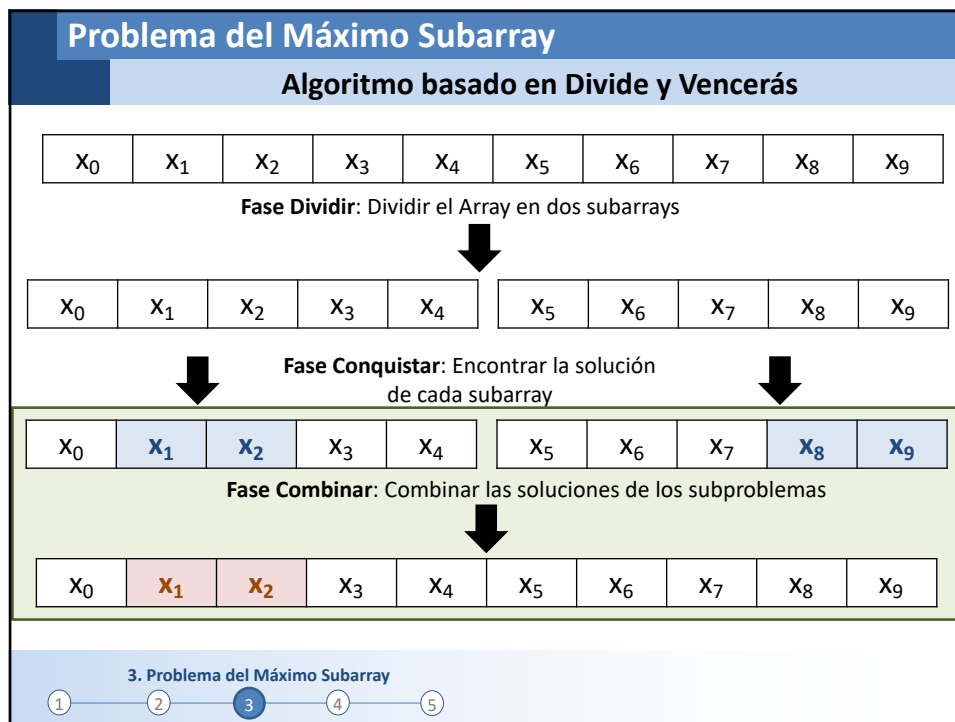
**Basado en Programación
Dinámica**

3. Problema del Máximo Subarray
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

56



57



58

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
----	----	---	---	-----	----	----	---	---	----

Caso 2

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
----	---	-----	---	---	----	---	-----	----	---

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

59

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
----	----	---	---	-----	----	----	---	---	----

Caso 2

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
----	---	-----	---	---	----	---	-----	----	---

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

60

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1

Caso 2

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
----	---	-----	---	---	----	---	-----	----	---

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

61

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1

Caso 2

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
----	---	-----	---	---	----	---	-----	----	---

El subarray máximo es uno de los subarrays máximos de los subproblemas.

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

62

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1

19 25

Caso 2

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
----	---	-----	---	---	----	---	-----	----	---

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

63

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	-1

19 25

Caso 2 El subarray máximo se encuentra en mitad de las división

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

64

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	1

19 25

Caso 2 El subarray máximo se encuentra en mitad de las división

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2

15 18 26

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

65

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar

Caso 1 El subarray máximo permanece en alguna de las divisiones

-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	1
-2	12	3	4	-31	-6	12	5	8	1

19 25

Caso 2 El subarray máximo se encuentra en mitad de las división

10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2
10	5	-16	1	8	12	5	-20	16	2

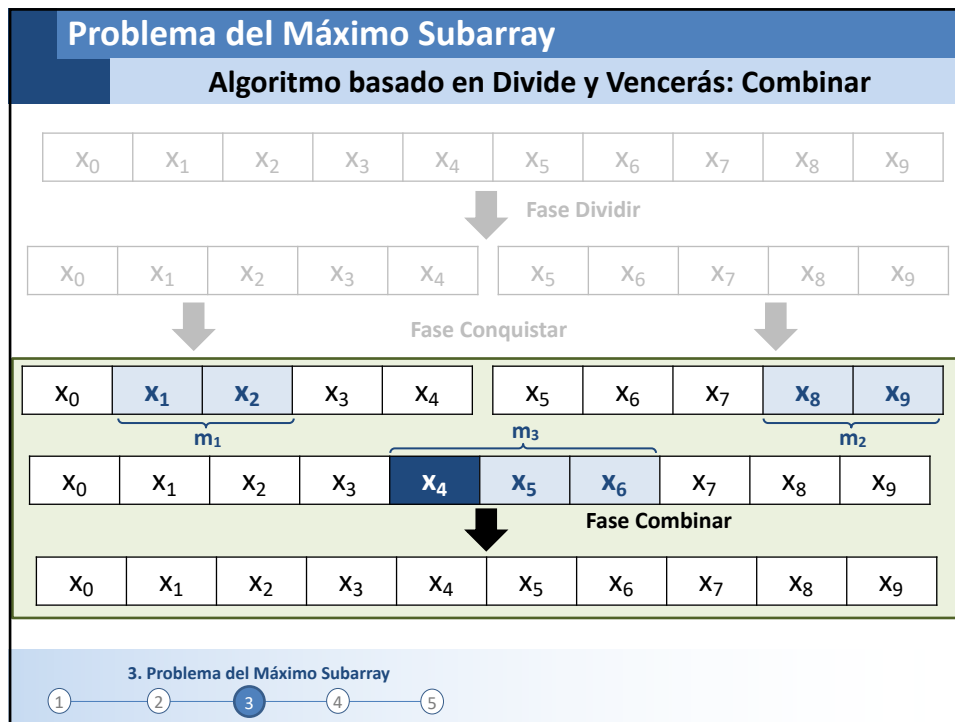
15 18 26

El subarray máximo **incluye el elemento por el que hemos dividido**

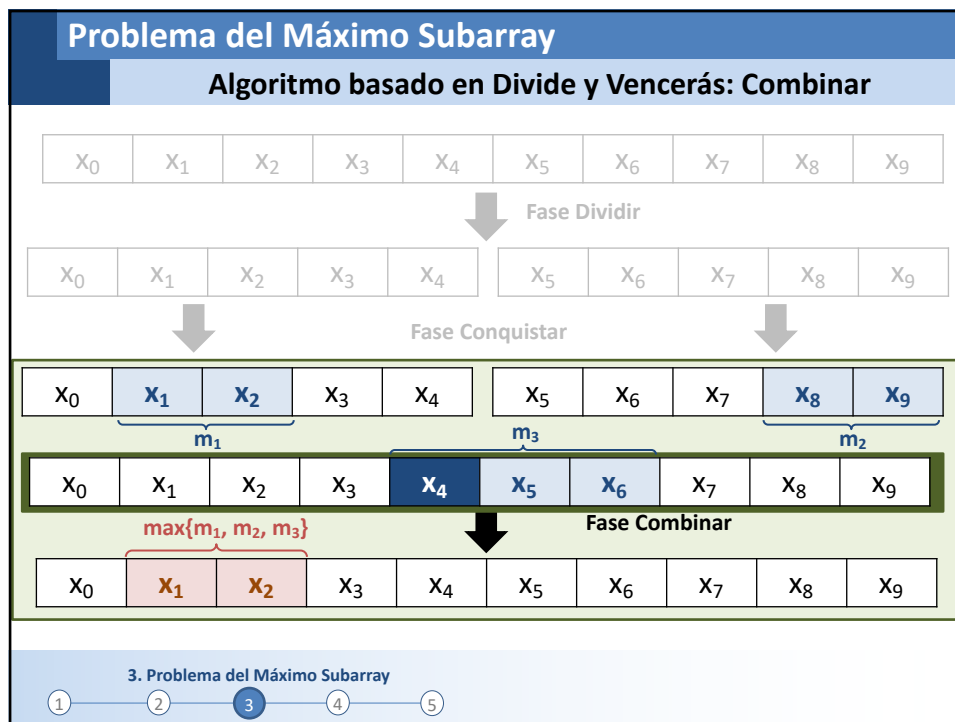
3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

66



67

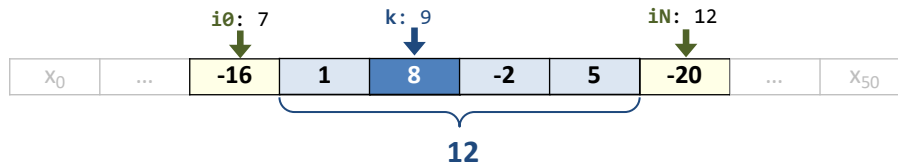


68

Problema del Máximo Subarray

Actividad 5.6. Diseña e implementa un algoritmo que calcule el máximo subarray que incluye el pivote.

Dado un *array*: y un pivote k :



Encontrar la suma **máxima** de cualquiera de los *subarrays* que incluyan el pivote

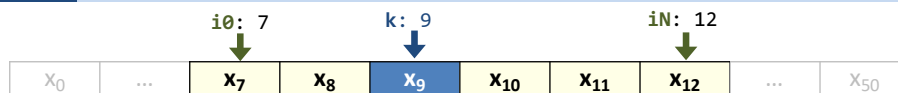
3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

69

Problema del Máximo Subarray

Implementación `maxSubarrayCruzada`



```
int maxSubarrayCruzada(int[] vector, int i0, int k, int iN){
    int max=Integer.MIN_VALUE; int suma=0;
    int iMax=k; int jMax=k;
    for (int i=k; i>= i0; i--) {
        suma += vector[i];
        if (suma > max) {
            max=suma; iMax=i;
        }
    }
    suma=max;
    for (int j=k+1; j<= iN; j++) {
        suma += vector[j];
        if (suma > max) {
            max = suma; jMax = j;
        }
    }
    return max;
}
```

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

70

Problema del Máximo Subarray

Implementación **maxSubarrayCruzada**

Diagrama de la implementación:

Se muestra un vector $X_0, \dots, X_7, X_8, X_9, X_{10}, X_{11}, X_{12}, \dots, X_{50}$. Los índices $i0: 7$, $i: 8$, $k: 9$ y $iN: 12$ están marcados con flechas verdes sobre los elementos correspondientes.

```

int maxSubarrayCruzada(int[] vector, int i0, int k, int iN){
    int max=Integer.MIN_VALUE;    int suma=0;
    int iMax=k;    int jMax=k;
    for (int i=k; i>= i0; i--) {
        suma += vector[i];
        if (suma > max) {
            max=suma; iMax=i;
        }
    }
    suma=max;
    for (int j=k+1; j<= iN; j++) {
        suma += vector[j];
        if (suma > max) {
            max = suma; jMax = j;
        }
    }
    return max;
}

```

Se busca por la izquierda de k :
el mayor subarray desde $i=i0$ hasta k

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

71

Problema del Máximo Subarray

Implementación **maxSubarrayCruzada**

Diagrama de la implementación:

Se muestra un vector $X_0, \dots, X_7, X_8, X_9, X_{10}, X_{11}, X_{12}, \dots, X_{50}$. Los índices $i0: 7$, $i: 8$, $k: 9$, $j: 11$ y $iN: 12$ están marcados con flechas verdes sobre los elementos correspondientes.

```

int maxSubarrayCruzada(int[] vector, int i0, int k, int iN){
    int max=Integer.MIN_VALUE;    int suma=0;
    int iMax=k;    int jMax=k;
    for (int i=k; i>= i0; i--) {
        suma += vector[i];
        if (suma > max) {
            max=suma; iMax=i;
        }
    }
    suma=max;
    for (int j=k+1; j<= iN; j++) {
        suma += vector[j];
        if (suma > max) {
            max = suma; jMax = j;
        }
    }
    return max;
}

```

Se busca desde la derecha de k :
el mayor subarray desde $j=k+1$ hasta iN

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

72

Problema del Máximo Subarray

Complejidad **maxSubarrayCruzada**

Actividad 5.7. Calcula la complejidad del algoritmo.



```
int maxSubarrayCruzada(int[] vector, int i0, int k, int iN){
    int max=Integer.MIN_VALUE;    int suma=0;
    int iMax=k;    int jMax=k;
    for (int i=k; i>= i0; i--) {
        suma += vector[i];
        if (suma > max) {
            max=suma; iMax=i;
        }
    }
    suma=max;
    for (int j=k+1; j<= iN; j++) {
        suma += vector[j];
        if (suma > max) {
            max = suma; jMax = j;
        }
    }
    return max;
}
```

Complejidad:
 $\Theta(N)$

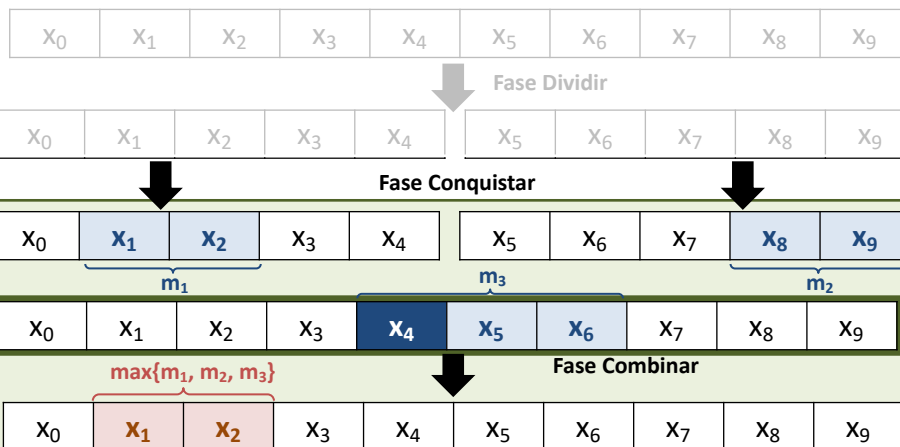
3. Problema del Máximo Subarray



73

Problema del Máximo Subarray

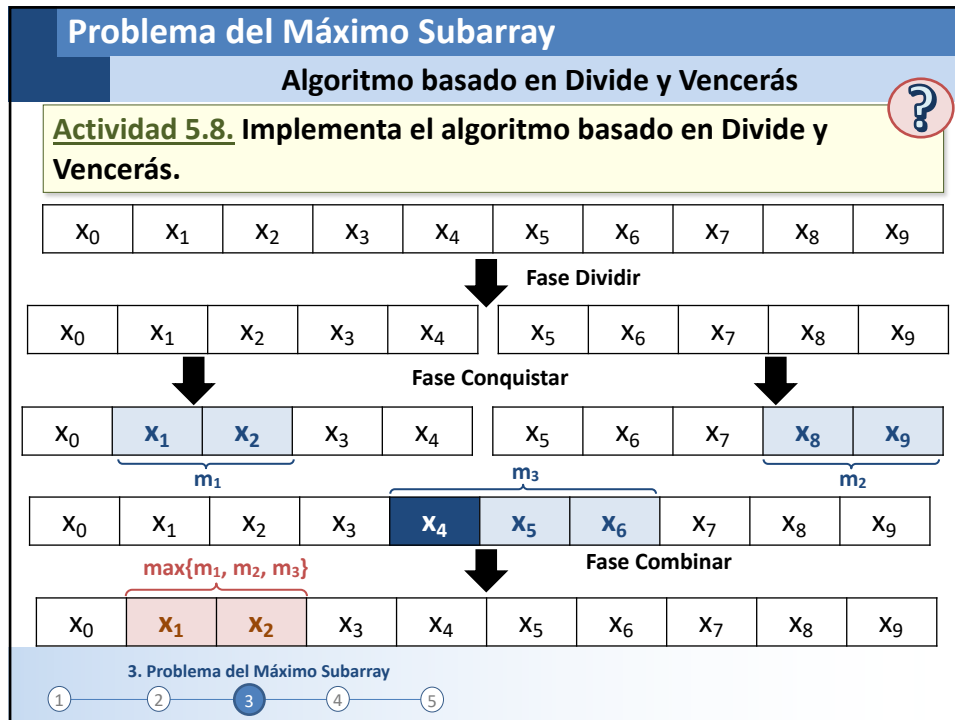
Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Combinar



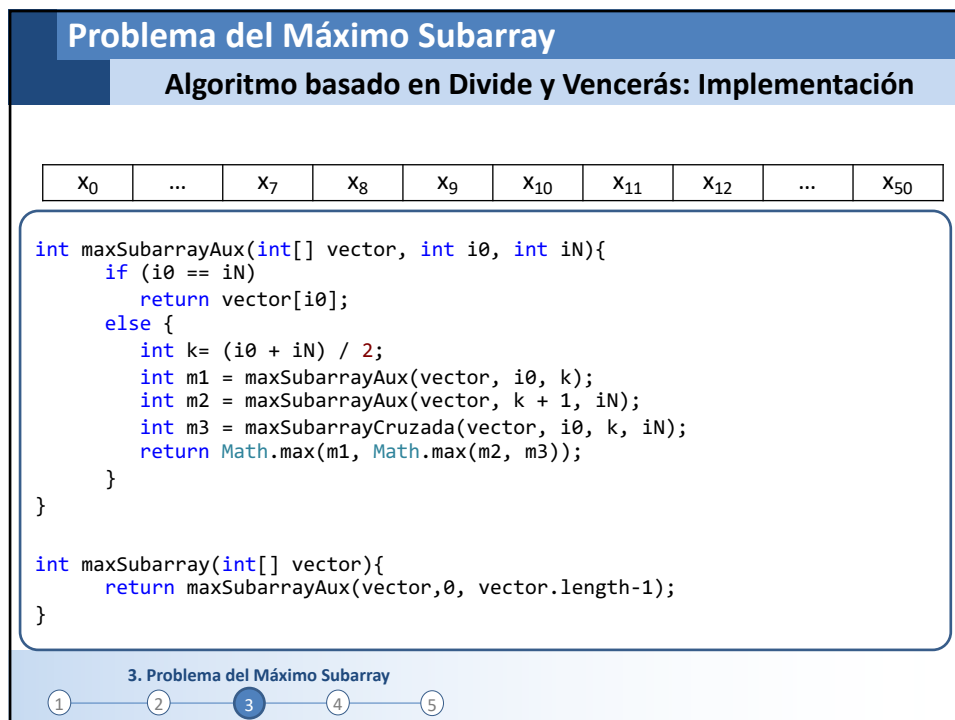
3. Problema del Máximo Subarray



74



75



76

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

77

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

① — ② — ③ — ④ — ⑤

78

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 7$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------------------------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector,0, vector.length-1);
}

```

Caso Base

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

79

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------------------------	-------------------------	-------------------------	----------------------------	----------------------------	----------------------------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector,0, vector.length);
}

```

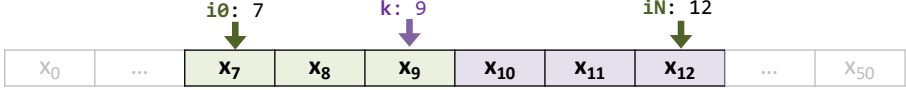
3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

80

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación



```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector,0, vector.length-1);
}

```


3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

81

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación



```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector,0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

82

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

83

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

1 — 2 — 3 — 4 — 5

Complejidad: $\Theta(N)$

84

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.9. Calcula la complejidad del algoritmo en función del tamaño del vector

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

int maxSubarray(int[] vector){
    return maxSubarrayAux(vector,0, vector.length-1);
}

```

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

85

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.9. Calcula la complejidad del algoritmo en función del tamaño del vector

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k= (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N) & N > 1 \end{cases}$$

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

86

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^1) & N > 1 \end{cases}$$

Teorema Maestro

(2º Caso)
 $\text{Log}_2(2)=1$

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

87

Problema del Máximo Subarray

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxSubarrayAux(int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxSubarrayAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxSubarrayAux(vector, k + 1, iN);
        int m3 = maxSubarrayCruzada(vector, i0, k, iN);
        return Math.max(m1, Math.max(m2, m3));
    }
}

```

Complejidad:
 $\Theta(N \cdot \log N)$

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N) & N > 1 \end{cases}$$

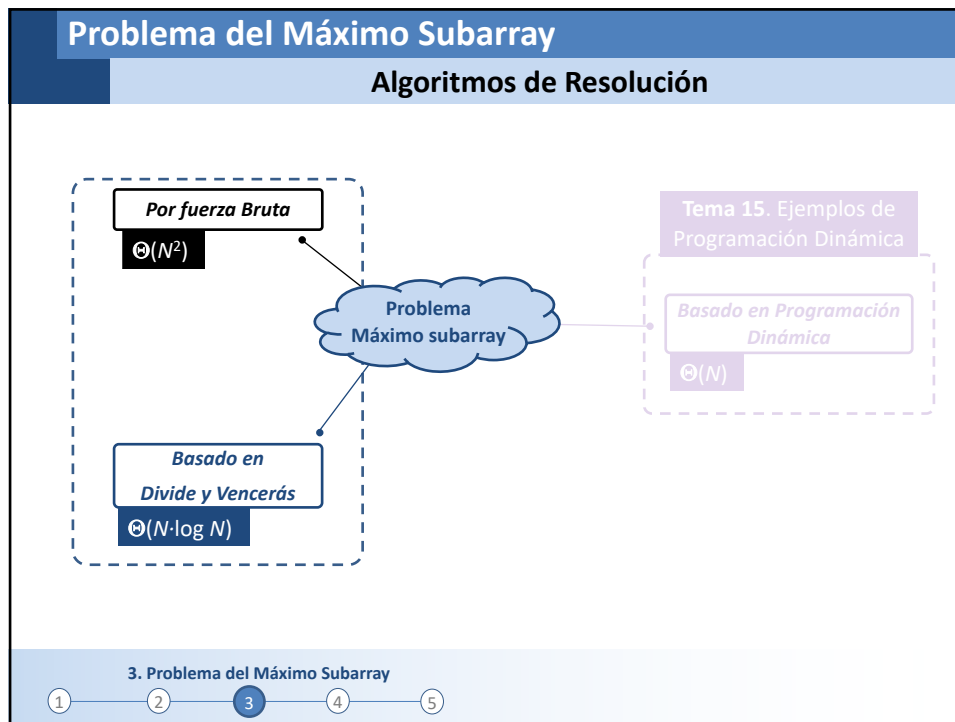
Teorema Maestro

(2º Caso)
 $\text{Log}_2(2)=1$

3. Problema del Máximo Subarray

1 2 3 4 5

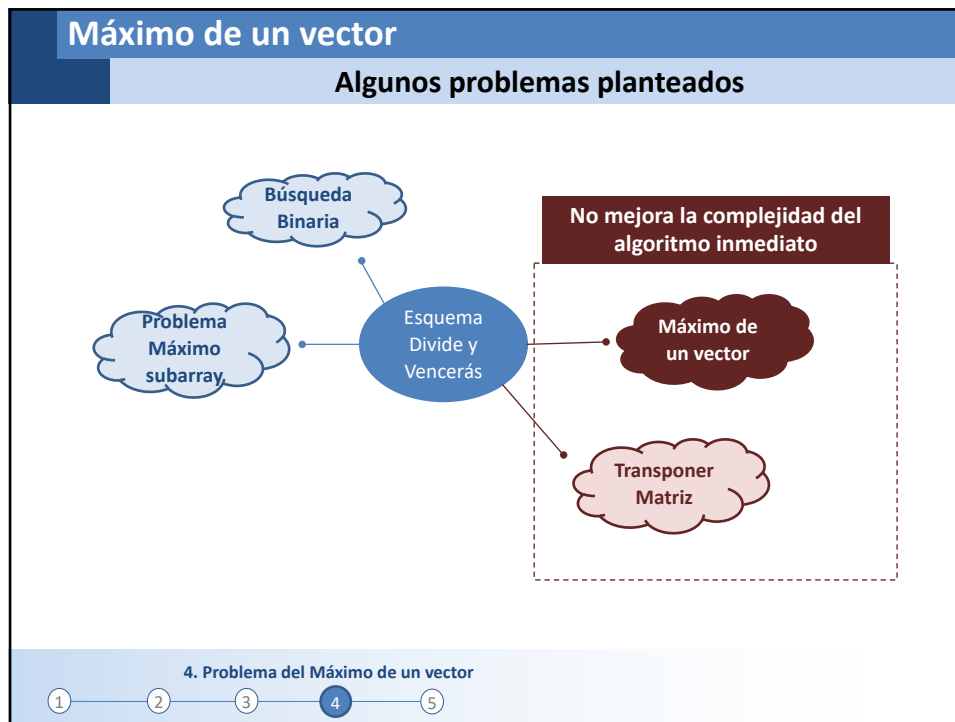
88



89



90



91

Máximo de un vector

Enunciado del Problema

Dado un *array*:

-2	12	3	4	-21	8	10	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

Devolver el elemento **mayor** del *array*

12

4. Problema del Máximo de un vector

1 — 2 — 3 — 4 — 5

92

Máximo de un vector

Enunciado del Problema

Actividad 5.10. Diseña e implementa un algoritmo que calcule el máximo de un vector

Dado un *array*:

-2	12	3	4	-21	8	10	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

Devolver el elemento **mayor** del *array*

12

4. Problema del Máximo de un vector

12345

93

Máximo de un vector

Algoritmo sencillo

Actividad 5.10. Diseña e implementa un algoritmo que calcule el máximo de un vector

-2	12	3	4	-21	8	10	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

```
int max(int[] vector){
    int m= Integer.MIN_VALUE;
    for (int i=0; i<vector.length; i++) {
        if (vector[i]> m) m = vector[i];
    }
    return m;
}
```

4. Problema del Máximo de un vector

12345

94

Máximo de un vector

Complejidad del algoritmo sencillo

Actividad 5.11. Calcula la complejidad del algoritmo

-2	12	3	4	-21	8	10	5	-6	1
----	----	---	---	-----	---	----	---	----	---

```

int max(int[] vector){
    int m= Integer.MIN_VALUE;
    for (int i=0; i<vector.length; i++) {
        if (vector[i]> m) m = vector[i];
    }
    return m;
}
    
```

Complejidad:
 $\Theta(N)$

4. Problema del Máximo de un vector

①②③④⑤

95

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

-2	5	3	4	-21	8	10	12	-6	1
----	---	---	---	-----	---	----	----	----	---

Fase Dividir: Dividir

-2	5	3	4	-21
----	---	---	---	-----

8	10	12	-6	1
---	----	----	----	---

Fase Conquistar

5

12

Fase Combinar:

12

4. Problema del Máximo de un vector

①②③④⑤

96

Máximo de un vector

Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}
  
```

4. Problema del Máximo de un vector
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

97

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}
  
```

4. Problema del Máximo de un vector
 ① — ② — ③ — ④ — ⑤

98

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

i0: 7 *iN*: 7

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

12345

99

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

i0: 7 *iN*: 12

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

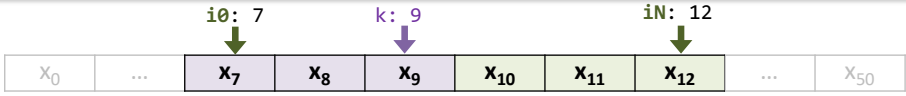
12345

100

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás



```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

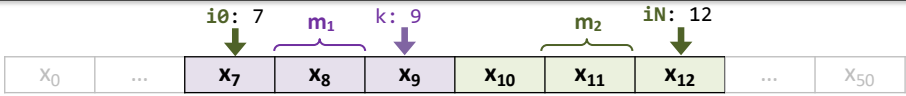
1 — 2 — 3 — 4 — 5

101

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás



```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

1 — 2 — 3 — 4 — 5

102

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

1 — 2 — 3 — 4 — 5

103

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.12. Implementa el algoritmo basado en Divide y Vencerás

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}

```

4. Problema del Máximo de un vector

1 — 2 — 3 — 4 — 5

104

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.13. Calcula la complejidad del algoritmo

i0: 7
↓

iN: 12
↓

x ₀	...	x ₇	x ₈	x ₉	x ₁₀	x ₁₁	x ₁₂	...	x ₅₀
----------------	-----	----------------	----------------	----------------	-----------------	-----------------	-----------------	-----	-----------------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

int max(int[] vector) {
    return maxAux(vector, 0, vector.length-1);
}
  
```

4. Problema del Máximo de un vector

12345

105

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.13. Calcula la complejidad del algoritmo

i0: 7
↓

iN: 12
↓

x ₀	...	x ₇	x ₈	x ₉	x ₁₀	x ₁₁	x ₁₂	...	x ₅₀
----------------	-----	----------------	----------------	----------------	-----------------	-----------------	-----------------	-----	-----------------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}
  
```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(1) & N > 1 \end{cases}$$

12345

106

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.13. Calcula la complejidad del algoritmo

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^0) & N > 1 \end{cases}$$

Teorema Maestro

(1^{er} Caso)
 $\log_2(2) = 1 > 0$

1 2 3 4 5

107

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás: Implementación

Actividad 5.13. Calcula la complejidad del algoritmo

$i0: 7$ $iN: 12$

x_0	...	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{50}
-------	-----	-------	-------	-------	----------	----------	----------	-----	----------

```

int maxAux (int[] vector, int i0, int iN){
    if (i0 == iN)
        return vector[i0];
    else {
        int k = (i0 + iN) / 2;
        int m1 = maxAux(vector, i0, k);
        int m2 = maxAux(vector, k+1, iN);
        return Math.max(m1, m2);
    }
}

```

Complejidad:
 $\Theta(N)$

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 2 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(1) & N > 1 \end{cases}$$

Teorema Maestro

(1^{er} Caso)
 $\log_2(2) = 1 > 0$

1 2 3 4 5

108

Máximo de un vector

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.14. Compara la complejidad del algoritmo sencillo con el algoritmo basado en Divide y Vencerás. ¿Qué conclusiones puedes sacar?

Algoritmo Sencillo	Un esquema basado en Divide y Vencerás no tiene por qué mejorar la estrategia natural	Algoritmo basado en Divide y Vencerás
$\Theta(N)$		$\Theta(N)$

4. Problema del Máximo de un vector

1
2
3
4
5

Máximo de un vector

Algunos problemas planteados

```
graph LR; A([Esquema Divide y Vencerás]) --- B([Búsqueda Binaria]); A --- C([Problema Máximo subarray]); A --- D([Máximo de un vector]); D --- E([Transponer Matriz]);
```

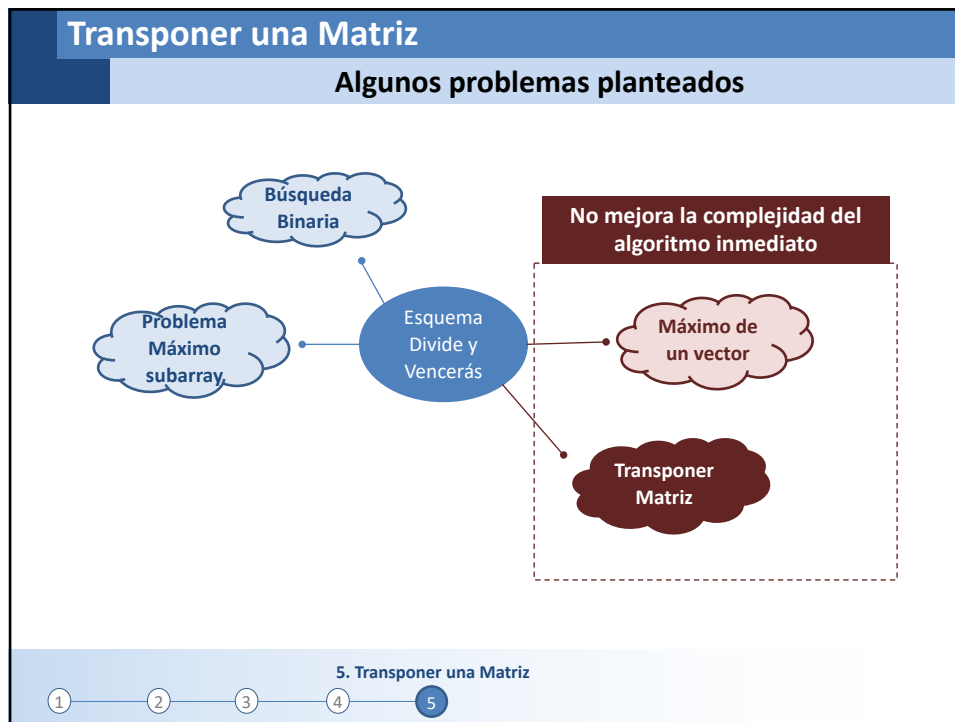
Diagram illustrating the "Divide and Conquer" schema for finding the maximum of a vector. The central concept is "Esquema Divide y Vencerás", which branches into three sub-problems:

- Búsqueda Binaria
- Problema Máximo subarray
- Máximo de un vector

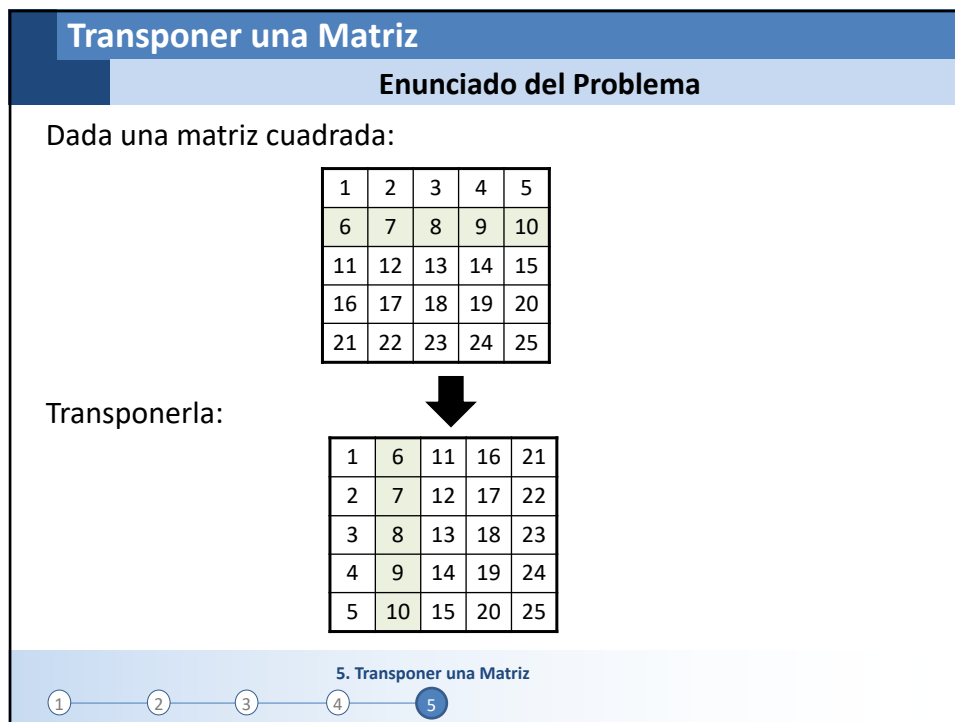
The "Máximo de un vector" sub-problem is highlighted in a red box, indicating it is the focus of the current slide. A note states: "No mejora la complejidad del algoritmo inmediato". Below this, the sub-problem "Transponer Matriz" is shown.

4. Problema del Máximo de un vector

- 1
- 2
- 3
- 4
- 5



111



112

Transponer una Matriz

Algoritmo Sencillo

Actividad 5.15. Diseña e implementa un algoritmo que transponga una matriz

```

void transponer(int[][] matriz){
    for (int f=0; f<matriz.length; f++)
        for (int c=0; c<f; c++) {
            int aux = matriz[f][c];
            matriz[f][c]=matriz[c][f];
            matriz[c][f]=aux;
        }
}

```

5. Transponer una Matriz

12345

113

Transponer una Matriz

Algoritmo Sencillo

Actividad 5.16. Calcula la complejidad del Algoritmo

```

void transponer(int[][] matriz){
    for (int f=0; f<matriz.length; f++)
        for (int c=0; c<f; c++) {
            int aux = matriz[f][c];
            matriz[f][c]=matriz[c][f];
            matriz[c][f]=aux;
        }
}

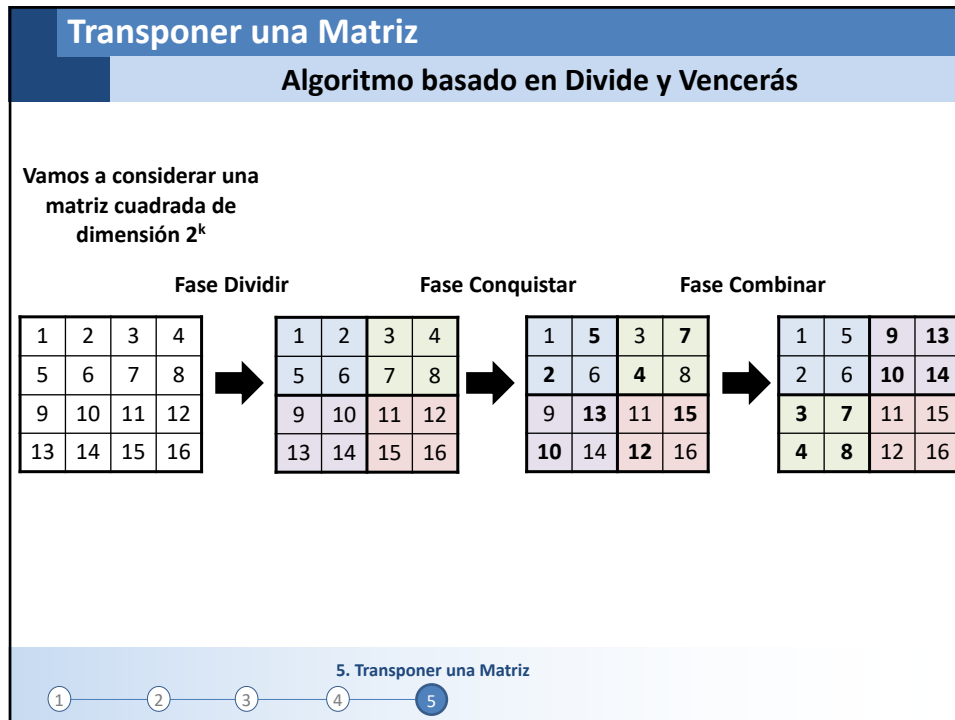
```

Complejidad:
 $\Theta(N^2)$

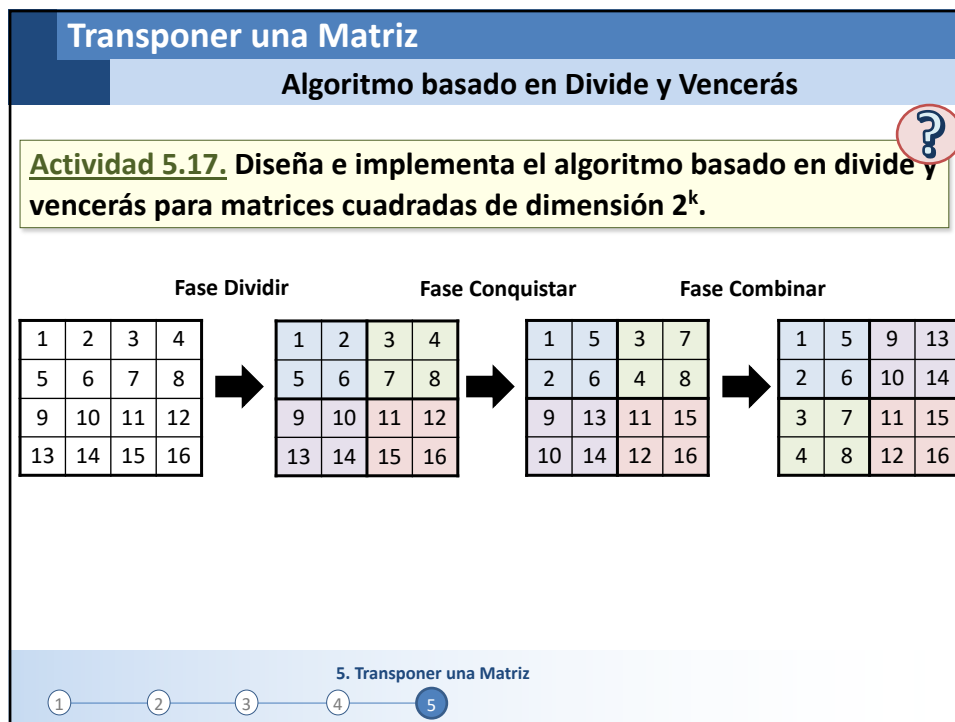
5. Transponer una Matriz

12345

114



115



116

Transponer una Matriz

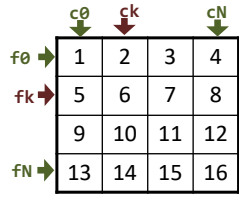
Algoritmo basado en Divide y Vencerás

```

void transponer(int[][] matriz){
    transponerAux(matriz, 0, matriz.length-1, 0, matriz[0].length-1);
}

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}

```



The diagram shows a 4x4 matrix with the following values:

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	16

Arrows indicate the following indices:

- $f0$ points to the first row (index 0).
- fN points to the last row (index 3).
- $c0$ points to the first column (index 0).
- ck points to the second column (index 1).
- cN points to the last column (index 3).

5. transponer una matriz

12345

117

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}

```

} Caso Base

5. transponer una matriz

12345

118

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

```
void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2; } Dividir
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}
```

5. transponer una matriz

1 2 3 4 5

119

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

```
void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN); } Conquistar
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}
```

5. transponer una matriz

1 2 3 4 5

120

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++)
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
    }
}

```

Combinar

5. transponer una matriz

1 2 3 4 5

121

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.18. Calcula la complejidad del algoritmo

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=f0; f<fk-f0+1; f++)
            for (int c=c0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
    }
}

```

5. transponer una matriz

1 2 3 4 5

122

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.18. Calcula la complejidad del algoritmo ?

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}

```

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 4 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^2) & N > 1 \end{cases}$$

1
2
3
4
5

123

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.18. Calcula la complejidad del algoritmo ?

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0, int cN){
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=0; f<fk-f0+1; f++){
            for (int c=0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
        }
    }
}

```

Teorema Maestro
 (2º Caso)
 $\log_2(4)=2$

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 4 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^2) & N > 1 \end{cases}$$

1
2
3
4
5

124

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.18. Calcula la complejidad del algoritmo

```

void transponerAux(int[][] matriz, int f0, int fN, int c0,
    if (f0>=fN || c0>=cN)
        return;
    else {
        int fk = (f0 + fN)/2; int ck = (c0 + cN)/2;
        transponerAux(matriz, f0,fk, c0,ck);
        transponerAux(matriz, f0,fk, ck+1, cN);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, c0, ck);
        transponerAux(matriz, fk+1, fN, ck+1, cN);
        for (int f=0; f<fk-f0+1; f++)
            for (int c=0; c<ck-c0+1; c++){
                int a=matriz[f+fk+1][c+c0];
                matriz[f+fk+1][c+c0]=matriz[f+f0][c+ck+1];
                matriz[f+f0][c+ck+1] = a;
            }
    }
    
```

Complejidad:
 $\Theta(N^2 \cdot \log N)$

↑

Teorema Maestro

(2º Caso)
 $\log_2(4)=2$

↑

Ecuación de Recurrencia

$$T(N) = \begin{cases} \Theta(1) & N = 1 \\ 4 \cdot T\left(\frac{N}{2}\right) + \Theta(N^2) & N > 1 \end{cases}$$

12345

125

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.19. Compara la complejidad del algoritmo sencillo con el algoritmo basado en Divide y Vencerás. ¿Qué conclusiones puedes sacar?

Algoritmo Sencillo	Un esquema basado en Divide y Vencerás puede ser peor que la estrategia natural	Algoritmo basado en Divide y Vencerás
$\Theta(N^2)$		$\Theta(N^2 \cdot \log N)$

12345

126

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.19. Compara la complejidad del algoritmo sencillo con el algoritmo basado en Divide y Vencerás. ¿Qué conclusiones puedes sacar?

Algoritmo Sencillo	Un esquema basado en Divide y Vencerás puede ser peor que la estrategia natural	Algoritmo basado en Divide y Vencerás
$\Theta(N^2)$		$\Theta(N^2 \cdot \log N)$

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	16

➔

1	5	9	13
2	6	10	14
3	7	11	15
4	8	12	16

1
2
3
4
5

5. Transponer una Matriz

127

Transponer una Matriz

Algoritmo basado en Divide y Vencerás

Actividad 5.19. Compara la complejidad del algoritmo sencillo con el algoritmo basado en Divide y Vencerás. ¿Qué conclusiones puedes sacar?

Algoritmo Sencillo	Un esquema basado en Divide y Vencerás puede ser peor que la estrategia natural	Algoritmo basado en Divide y Vencerás
$\Theta(N^2)$		$\Theta(N^2 \cdot \log N)$

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	14	15	16

➔

1	5	3	7
2	6	4	8
9	13	11	15
10	14	12	16

➔

1	5	9	13
2	6	10	14
3	7	11	15
4	8	12	16

1
2
3
4
5

5. Transponer una Matriz

128