

TALLER PROGCOMP: TRACK BÁSICO

ARREGLOS

Gabriel Carmona Tabja

Universidad Técnica Federico Santa María,
Università di Pisa

April 16, 2024

Part I

ARREGLOS

ARREGLOS

Definición

Simple estructura de dato que:

- ▶ nos permitirá almacenar un único tipo de dato.
- ▶ tiene tamaño definido (tiempo de compilación o ejecución)
- ▶ los elementos estarán de manera **CONTIGUA** en la memoria

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

TIPOS DE ARREGLOS

- ▶ Arreglos Estáticos
 - Tamaño fijo
- ▶ Arreglos Dinámicos
 - Tamaño variable

Part II

ARREGLOS ESTÁTICOS

ARREGLOS ESTÁTICOS - TAMAÑO FIJADO EN COMPILACIÓN

```
1  int main() {  
2      int arr_init_values[10] = {1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10};  
3  
4      int arr[10];  
5  
6      for(int i = 0; i < 10; i++) {  
7          cin >> arr[i];  
8      }  
9  
10     for(int i = 0; i < 10; i++) {  
11         cout << arr[i] << " ";  
12     }  
13     cout << "\n";  
14 }
```

ARREGLOS ESTÁTICOS - TAMAÑO FIJADO EN EJECUCIÓN

```
1  int main() {  
2      int n;  
3      cin >> n;  
4      int arr[n];  
5  
6      for(int i = 0; i < n; i++) {  
7          cin >> arr[i];  
8      }  
9  
10     for(int i = 0; i < n; i++) {  
11         cout << arr[i] << " ";  
12     }  
13     cout << "\n";  
14     return 0;  
15 }
```

ARREGLOS ESTÁTICOS - ¿QUÉ SE PUEDE ALMACENAR?

```
1 struct Punto { /* codigo */};
2
3 int main() {
4     int arr[10];
5
6     char arr[10];
7
8     punto arr[10]
9
10    int matriz[10][10];
11
12    return 0;
13 }
```


ARREGLOS ESTÁTICOS - COMPLEJIDADES

- ▶ Acceso a una posición:

ARREGLOS ESTÁTICOS - COMPLEJIDADES

- ▶ Acceso a una posición: $O(1)$
- ▶ Actualización:

ARREGLOS ESTÁTICOS - COMPLEJIDADES

- ▶ Acceso a una posición: $O(1)$
- ▶ Actualización: $O(1)$
- ▶ Agregar elementos: no se puede
- ▶ Eliminar elementos: tampoco :(

Part III

ARREGLOS DINÁMICOS A.K.A VECTORES

VECTORES - OPERACIONES

- ▶ Acceder
- ▶ Agregar al final
- ▶ Eliminar del final
- ▶ Agregar en cualquier posición
- ▶ Eliminar de cualquier posición

VECTORES - AGREGAR AL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

VECTORES - AGREGAR AL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agregamos al final el valor 10

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

VECTORES - AGREGAR AL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agregamos al final el valor 10

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

¿Cuál sería la complejidad?

VECTORES - AGREGAR AL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agregamos al final el valor 10

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

¿Cuál sería la complejidad? $O(1)$

VECTORES - ELIMINAR DEL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Sacamos el último elemento.

VECTORES - ELIMINAR DEL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Sacamos el último elemento.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

VECTORES - ELIMINAR DEL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Sacamos el último elemento.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

¿Cuál sería la complejidad?

VECTORES - ELIMINAR DEL FINAL

Arreglo	4	2	3	5	8	2	10
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Sacamos el último elemento.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

¿Cuál sería la complejidad? $O(1)$

VECTORES - AGREGAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agreguemos el valor 10 en la posición 3.

VECTORES - AGREGAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agreguemos el valor 10 en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

VECTORES - AGREGAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agreguemos el valor 10 en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

¿Cuál sería la complejidad?

VECTORES - AGREGAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

Agreguemos el valor 10 en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

¿Cuál sería la complejidad? $O(n)$

VECTORES - ELIMINAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Eliminemos el elemento en la posición 3.

VECTORES - ELIMINAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Eliminemos el elemento en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

VECTORES - ELIMINAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Eliminemos el elemento en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

¿Cuál sería la complejidad?

VECTORES - ELIMINAR EN CUALQUIER POSICIÓN

Arreglo	4	2	3	10	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5	6

Eliminemos el elemento en la posición 3.

Arreglo	4	2	3	5	8	2
Pos	0	1	2	3	4	5

¿Cuál sería la complejidad? $O(n)$

VECTORES - DECLARACIÓN

```
1  int main() {
2      vector< int > nums_1;
3
4      int n;
5      cin >> n;
6      vector< int > nums_2(n);
7
8      for(int i = 0; i < n; i++) {
9          nums_2[i] = i;
10     }
11
12     vector< int > nums_3(n, 0);
13
14     vector< char > chars(n);
15
16     vector< vector< int > > matrix_1(n);
17
18     vector< vector< int > > matrix_2(n, vector< int >(n));
19
20     return 0;
21 }
```

VECTORES - PUSH_BACK Y POP_BACK

```
1  int main() {
2      vector< int > nums;
3
4      int n;
5      cin >> n;
6      for(int i = 0; i < n; i++) {
7          nums.push_back(i);
8      }
9
10     cout << nums.size() << "\n";
11
12     while(nums.size()) {
13         cout << nums[nums.size() - 1] << "\n";
14         nums.pop_back();
15     }
16
17     cout << nums.size() << "\n";
18     return 0;
19 }
```

VECTORES - INSERT Y ERASE

```
1  int main() {
2      int n;
3      cin >> n;
4      vector< int > nums(n, 10);
5
6      cout << nums.size() << "\n";
7
8      nums.insert(nums.begin() + 2, 9);
9
10     cout << nums.size() << "\n";
11     for(int i = 0; i < nums.size(); i++) {
12         cout << nums[i] << "\n";
13     }
14
15     nums.erase(nums.begin() + 2);
16
17     cout << nums.size() << "\n";
18     for(int i = 0; i < nums.size(); i++) {
19         cout << nums[i] << "\n";
20     }
21     return 0;
22 }
```


RESUMEN

- ▶ Arreglos:
 - Acceso $O(1)$
 - Útil cuando conoces el máximo
- ▶ Vectores:
 - Acceso $O(1)$
 - Agregar/Eliminar del final: $O(1)$
 - Agregar/Eliminar en cualquier posición: $O(n)$
 - Útil para algoritmos que requieran tamaño dinámico

REFERENCES I