

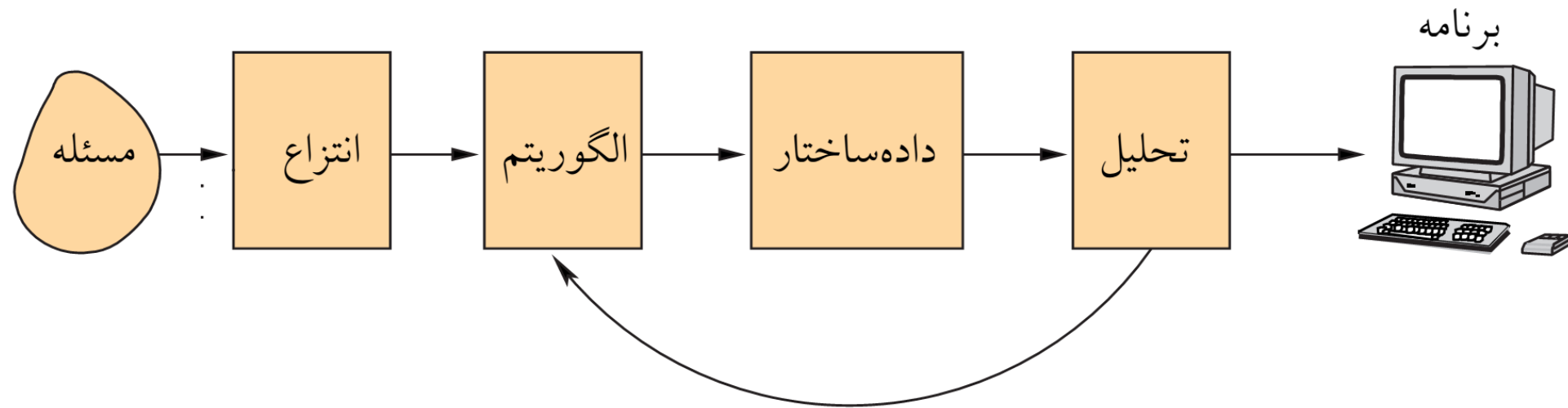
بسم الله الرحمن الرحيم

ساختمان‌های داده

جلسه ۱۱

مجتبی خلیلی  
دانشکده برق و کامپیوتر  
دانشگاه صنعتی اصفهان

# مراحل حل مسئله



# ساختمان داده/داده ساختار

○ ساختمان داده یا داده ساختار: شیوه‌ای برای ذخیره و سازماندهی داده‌ها به منظور تسهیل در دسترسی و اصلاح/تغییر آنها

- مثال: آرایه، لیست پیوندی، پشته، صف، درخت

# داده گونه انتزاعی (ADT)

○ توصیف ریاضی/انتزاعی یک داده به همراه مجموعه عملگرهای آن

- ورودی و خروجی ها را تعریف می کند.
- از جزئیات و پیاده سازی حرفی نمیزند.

○ پیاده سازی:

- پیاده سازی شده یک ADT، ساختمان داده است.

○ کاربران، ساختمان داده را به صورت یک ADT می بینند.

# نخستین ADT: لیست

○ لیست: مجموعه‌ای از عناصر با ترتیب مشخص

- در حالت کلی عناصر میتوانند از هر نوعی باشند.
- ترتیب یعنی عنصر اول، دوم، ...
- اندازه آن متغیر است.

# عملگرهای لیست

○ لیست: مجموعه‌ای از عناصر با ترتیب مشخص

• برخی از عملگرهای آن عبارتند از:

- اضافه کردن یک عنصر به ابتدا (addAtfront)
- اضافه کردن یک عنصر به انتها (addAtback)
- حذف یک عنصر (delete/remove)
- جستجوی یک عنصر (search)
- اندازه لیست (size)
- چک کردن خالی بودن (empty)
- دسترسی به یک عنصر (get)

# پیاده‌سازی لیست

○ ADT فقط درباره عملگرها صحبت می‌کند و درباره پیاده‌سازی حرفی نمی‌زند.

○ دو پیاده‌سازی متداول:

- ArrayList
- LinkedList

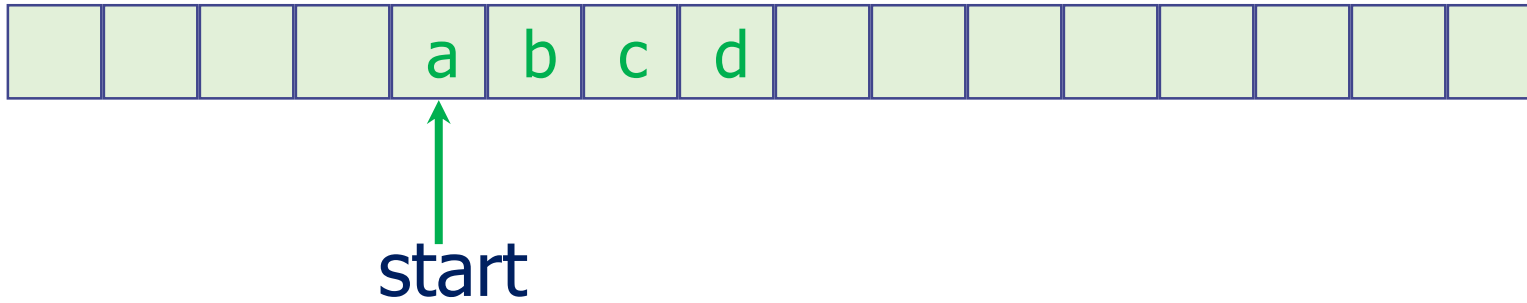
# پیاده‌سازی لیست

○ درباره کارآمدی



# آرایه

Memory



- قرار دادن داده‌ها (هم نوع) به صورت پشت سرهم در حافظه
- دسترسی به هر عنصر با استفاده از اندیس
- بسیار ساده و پرکاربرد

# آرایه

○ آیا میتوان از آرایه C++ به عنوان یک لیست استفاده کرد؟

```
int example()  
{  
    int arr[20];  
    return 0;  
}
```

○ آرایه در C++ طول ثابت دارد.

○ آرایه با طول قابل تغییر؟

# آرایه با اندازه قابل تغییر

- Suppose in an  $\text{insert}(o)$  operation (without an index), we always insert at the end
- When the array is full, we replace the array with a larger one
- How large should the new array be?
  - Incremental strategy: increase the size by a constant  $c$
  - Doubling strategy: double the size

```
Algorithm insert(o)  
  if  $t = S.length - 1$  then  
     $A \leftarrow$  new array of  
      size ...  
    for  $i \leftarrow 0$  to  $n-1$  do  
       $A[i] \leftarrow S[i]$   
     $S \leftarrow A$   
   $n \leftarrow n + 1$   
   $S[n-1] \leftarrow o$ 
```

# آرایه با اندازه قابل تغییر

○ تخصیص پویای آرایه در heap:

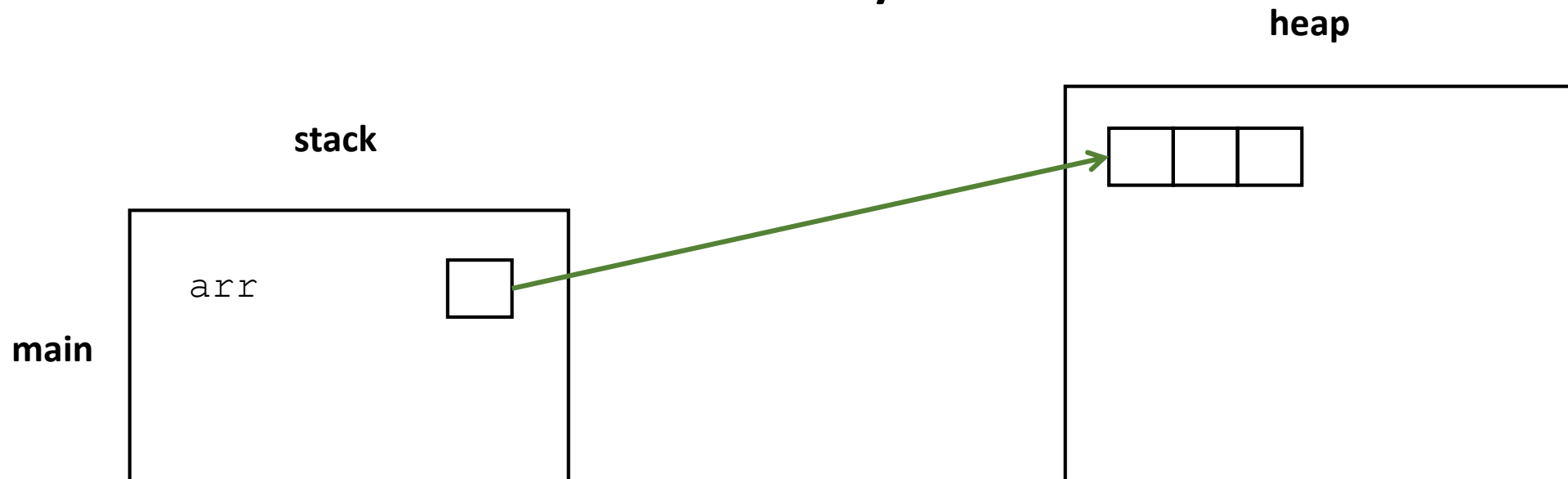
```
int example()  
{  
    int *arr = new int[3];  
    return 0;  
}
```

○ متغیر آرایه، یک اشاره گر به اولین عنصر است.

# آرایه با اندازه قابل تغییر

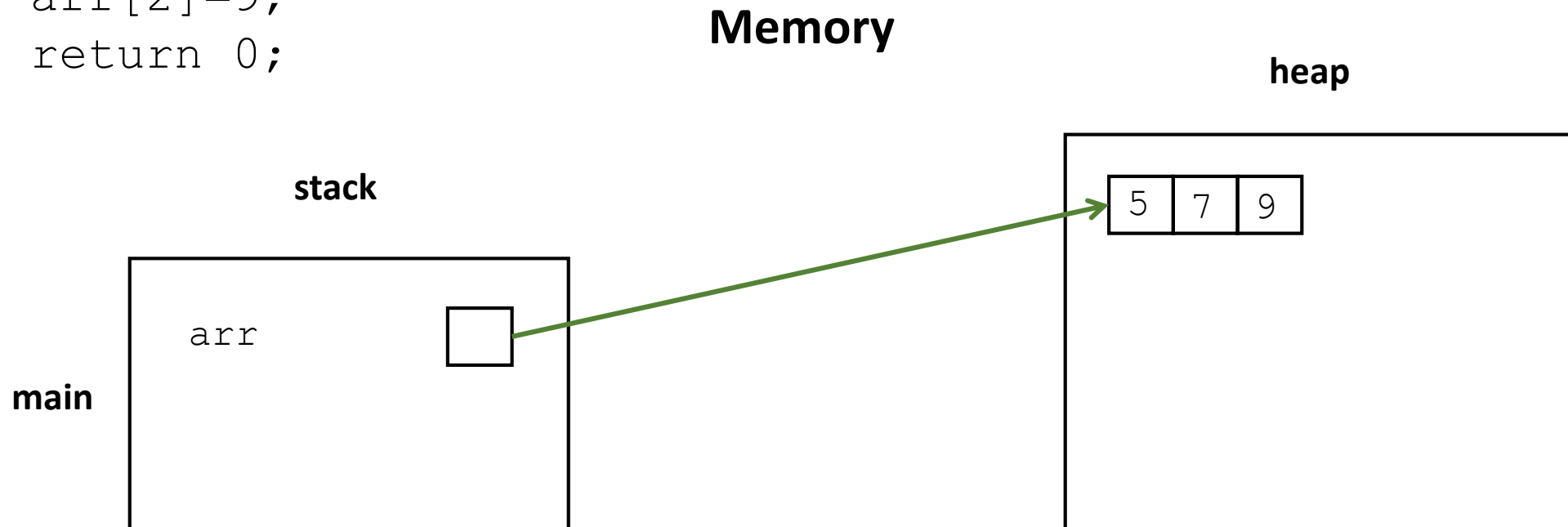
```
int example()  
{  
    int *arr = new int[3];  
    return 0;  
}
```

## Memory



# آرایه با اندازه قابل تغییر

```
int example()  
{  
    int *arr = new int[3];  
    arr[0]=5;  
    arr[1]=7;  
    arr[2]=9;  
    return 0;  
}
```

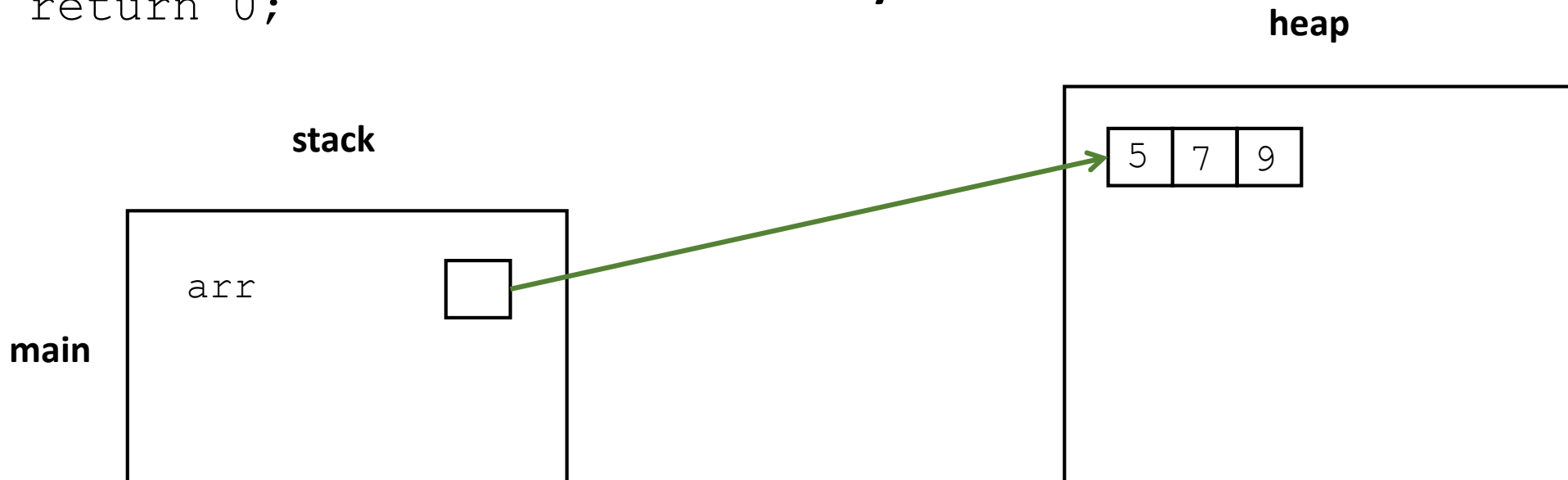


# آرایه با اندازه قابل تغییر

```
int example()  
{  
    int *arr = new int[3];  
    arr[0]=5;  
    arr[1]=7;  
    arr[2]=9;  
    return 0;  
}
```

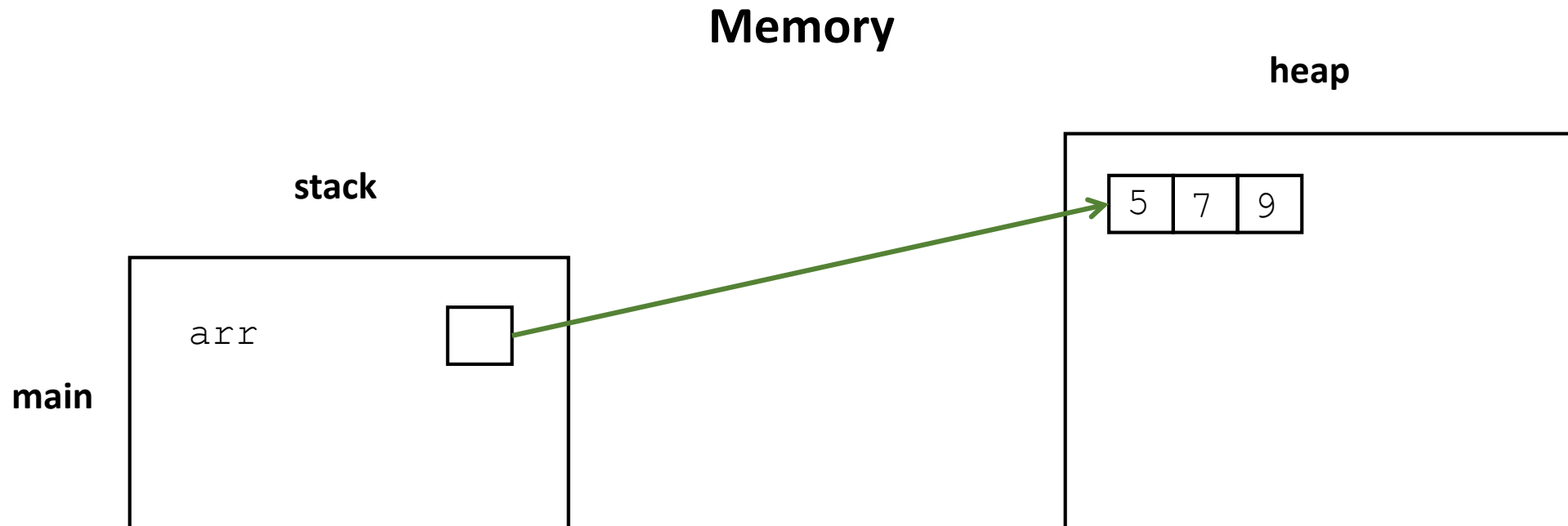
○ اگر آرایه پر شد اما نیاز به اندازه بیشتری بود؟

## Memory



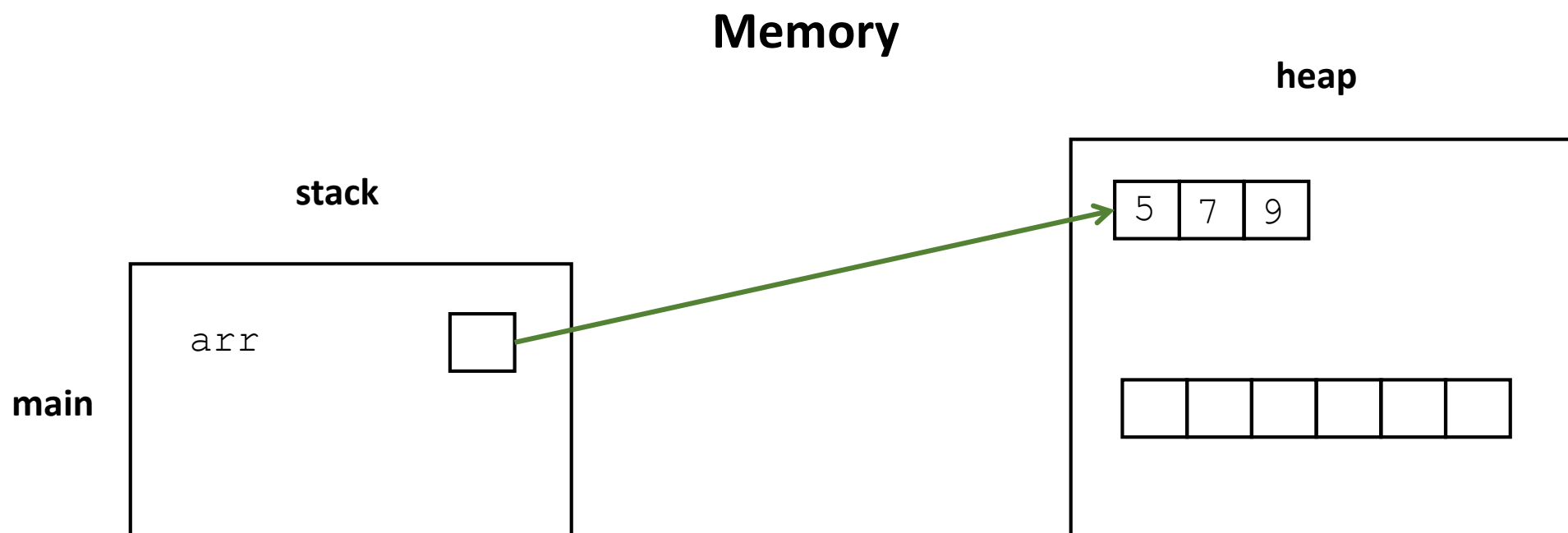
# آرایه با اندازه قابل تغییر

○ ایجاد یک آرایه بزرگتر و تخصیص آدرس جدید به arr

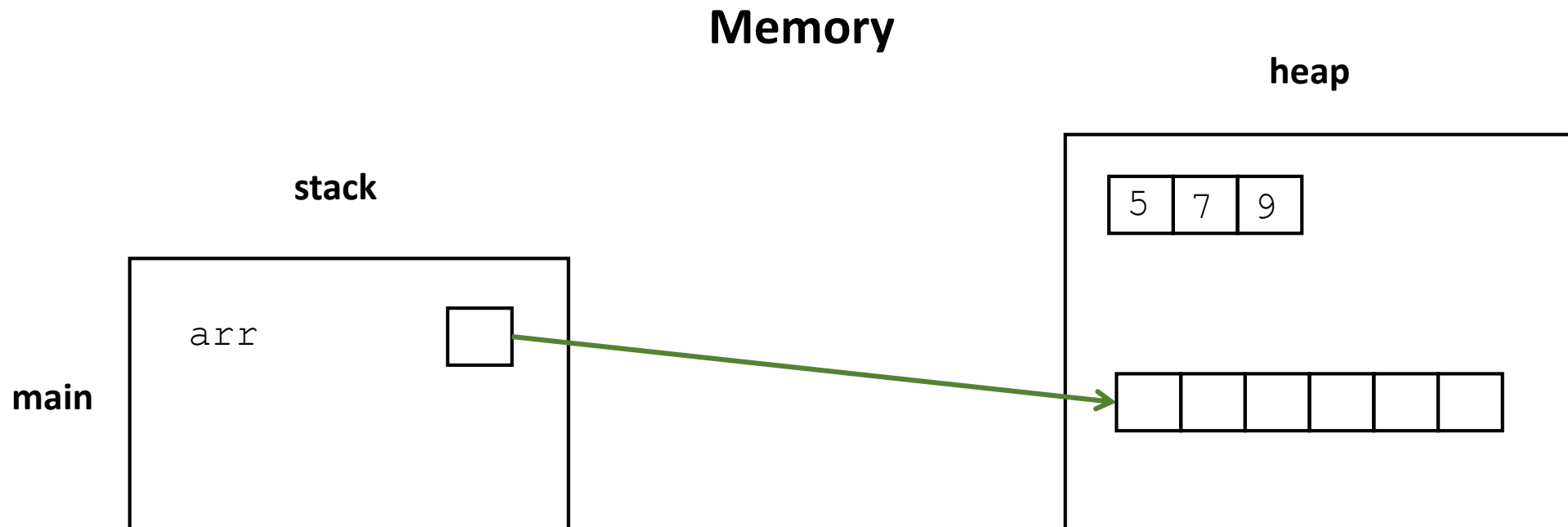




# آرایه با اندازه قابل تغییر



# آرایه با اندازه قابل تغییر



# آرایه با اندازه قابل تغییر

Memory

heap

stack

main

arr



# تحلیل

○ هر بار اندازه آرایه را یکی اضافه کنیم:

○ اگر آخرین اندازه برابر  $n$  باشد:

$$1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} = O(n^2)$$

amortized time per insert operation =  $O(n)$

# تحلیل

○ هر بار اندازه آرایه را دو برابر کنیم:

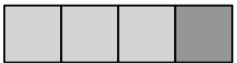
$n = 1$



$n = 2$



$n = 3$



$n = 4$



$n = 5$



...

$n = 8$



# تحلیل

○ هر بار اندازه آرایه را دو برابر کنیم:

○ اگر آخرین اندازه برابر  $2^k < n \leq 2^{k+1}$  باشد:

$$\underbrace{(1 + 1 + 1 + \dots + 1)}_{\text{هزینه درج}} + \underbrace{(1 + 2 + 4 + \dots + 2^k)}_{\text{هزینه کپی}} = n + \underbrace{(2^{k+1} - 1)}_{\leq 2n} = O(n)$$

$\underbrace{\hspace{15em}}_{\leq 3n}$

amortized time per insert operation =  $O(1)$

# ArrayList

- The Vector or Array List extends the notion of array
- An element can be accessed, inserted or removed by specifying its index (number of elements preceding it)
- An exception is thrown if an incorrect index is given (e.g., a negative index)
- Main methods:
  - **at**(integer i): returns the element at index i without removing it
  - **set**(integer i, object o): replace the element at index i with o
  - **insert**(integer i, object o): insert a new element o to have index i
  - **erase**(integer i): removes element at index i
- Additional methods:
  - **size**()
  - **empty**()

# ArrayList

```
typedef int Elem;                                // base element type
class ArrayVector {
public:
    ArrayVector();                               // constructor
    int size() const;                            // number of elements
    bool empty() const;                         // is vector empty?
    Elem& operator[](int i);                     // element at index
    Elem& at(int i) throw(IndexOutOfBounds);    // element at index
    void erase(int i);                           // remove element at index
    void insert(int i, const Elem& e);          // insert element at index
    void reserve(int N);                         // reserve at least N spots
    // ... (housekeeping functions omitted)
private:
    int capacity;                               // current array size
    int n;                                       // number of elements in vector
    Elem* A;                                    // array storing the elements
};
```



# ArrayList

```
ArrayVector::ArrayVector()           // constructor
: capacity(0), n(0), A(NULL) { }
```

```
int ArrayVector::size() const        // number of elements
{ return n; }
```

```
bool ArrayVector::empty() const      // is vector empty?
{ return size() == 0; }
```

```
Elem& ArrayVector::operator[](int i)  // element at index
{ return A[i]; }
```

```
Elem& ArrayVector::at(int i) throw(IndexOutOfBounds) {           // element at index (safe)
    if (i < 0 || i >= n)
        throw IndexOutOfBounds("illegal index in function at()");
    return A[i];
}
```

# ArrayList

```
void ArrayVector::erase(int i) {  
    for (int j = i+1; j < n; j++)  
        A[j - 1] = A[j];  
    n--;  
}
```

// remove element at index  
// shift elements down  
  
// one fewer element

```
void ArrayVector::insert(int i, const Elem& e) {  
    if (n >= capacity)  
        reserve(max(1, 2 * capacity));  
    for (int j = n - 1; j >= i; j--)  
        A[j+1] = A[j];  
    A[i] = e;  
    n++;  
}
```

// overflow?  
// double array size  
// shift elements up  
  
// put in empty slot  
// one more element

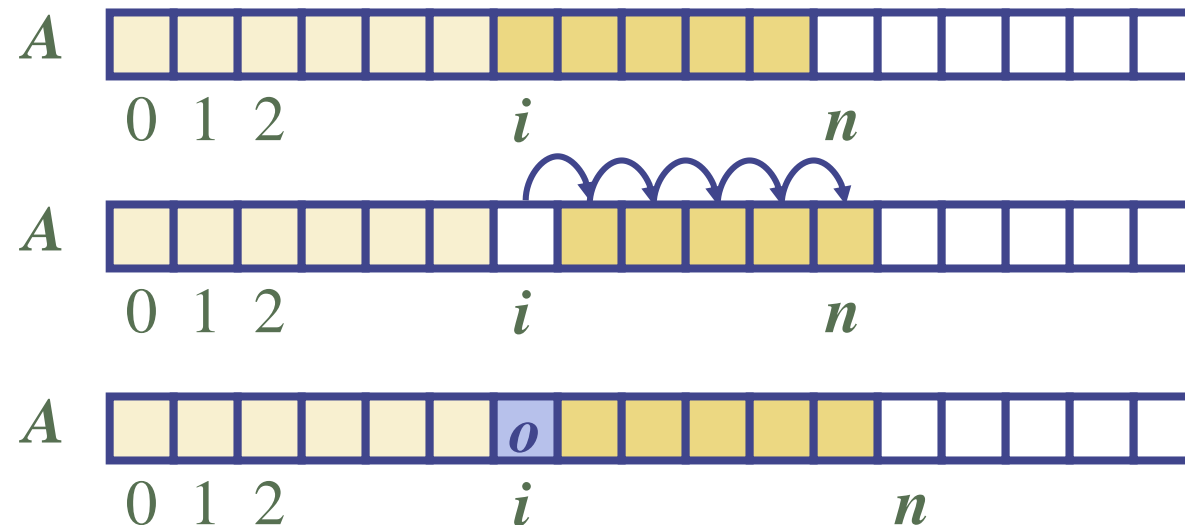
# ArrayList

- Use an array  $A$  of size  $N$
- A variable  $n$  keeps track of the size of the array list (number of elements stored)
- Operation  $at(i)$  is implemented in  $O(1)$  time by returning  $A[i]$
- Operation  $set(i,o)$  is implemented in  $O(1)$  time by performing  $A[i] = o$



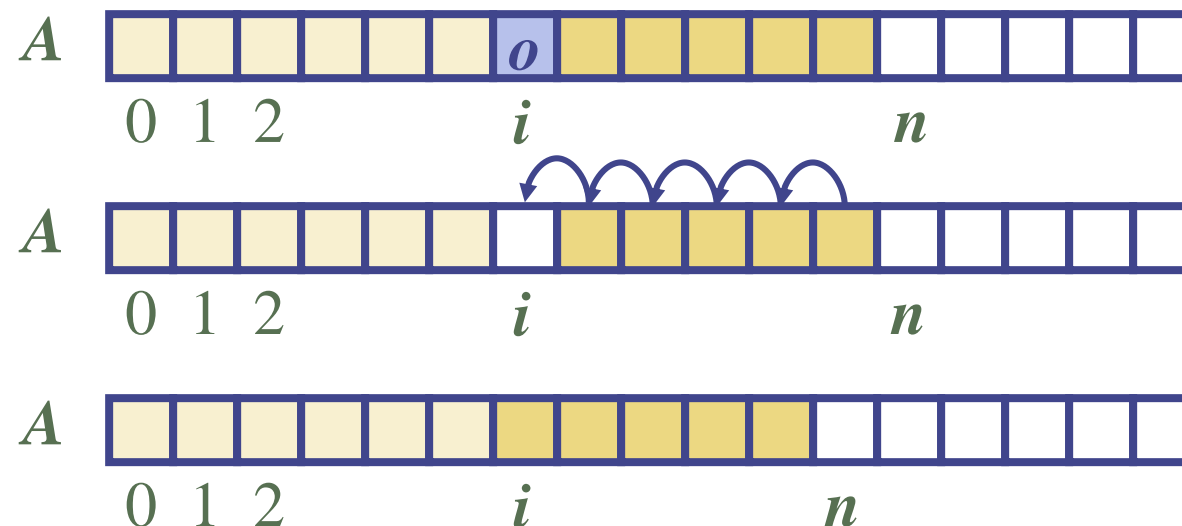
# ArrayList

- In operation ***insert***( $i, o$ ), we need to make room for the new element by shifting forward the  $n - i$  elements  $A[i], \dots, A[n - 1]$
- In the worst case ( $i = 0$ ), this takes  $O(n)$  time



# ArrayList

- In operation *erase*( $i$ ), we need to fill the hole left by the removed element by shifting backward the  $n - i - 1$  elements  $A[i + 1], \dots, A[n - 1]$
- In the worst case ( $i = 0$ ), this takes  $O(n)$  time



# Vectors

○ آرایه‌های قابل تغییر در برخی زبانها به صورت built-in وجود دارند.

• List در پایتون

○ C++ نیز پیاده‌سازی خودش را دارد.

# Vectors

Vectors شبیه آرایه‌ها هستند با این تفاوت که اندازه‌شان قابل تغییر است. ○

```
#include <iostream>
#include <vector>

using namespace std;

int main()
{
    vector<string> names; // no size required.
    names.push_back("aa"); // adds element
    names.push_back("bb"); // adds element
    names.push_back("cc"); //adds element
```

```
#include <vector>           // provides definition of vector
using std::vector;          // make vector accessible

vector<int> myVector(100);   // a vector with 100 integers
```

**vector( $n$ ):** Construct a vector with space for  $n$  elements; if no argument is given, create an empty vector.

**size():** Return the number of elements in  $V$ .

**empty():** Return true if  $V$  is empty and false otherwise.

**resize( $n$ ):** Resize  $V$ , so that it has space for  $n$  elements.

**reserve( $n$ ):** Request that the allocated storage space be large enough to hold  $n$  elements.

**operator[ $i$ ]:** Return a reference to the  $i$ th element of  $V$ .

**at( $i$ ):** Same as  $V[i]$ , but throw an `out_of_range` exception if  $i$  is out of bounds, that is, if  $i < 0$  or  $i \geq V.size()$ .

**front():** Return a reference to the first element of  $V$ .

**back():** Return a reference to the last element of  $V$ .

**push\_back( $e$ ):** Append a copy of the element  $e$  to the end of  $V$ , thus increasing its size by one.

**pop\_back():** Remove the last element of  $V$ , thus reducing its size by one.



# آرایه

- دسترسی سریع به هر عنصر در آرایه
- حسن است.

# آرایه

○ درج یا حذف در آرایه سخت است.

- به شیفیت نیاز دارد تا داده جدیدی درج شود.
- بعد از حذف نیاز است جای خالی پر شود.

# آرایه

## ○ یک بده بستان بین زمان و فضا

- مثلاً دیدید که زمانی که به ظرفیت آرایه رسیدیم اندازه را دو برابر کردیم.
- هرچند که کپی کردن داده‌ها زمانبر است اما این افزایش اندازه ندرتا ممکن است انجام شود.
- اما دو برابر کردن فضا می‌تواند باعث هدر دادن فضای حافظه شود. در نظر بگیرید که ممکن است اندازه اولیه داده بسیار بزرگ باشد.

# آرایه

○ یک بده بستان بین زمان و فضا

- اگر فقط اندازه را به میزان یک واحد اضافه کنیم.
- نیاز به دفعات زیاد کپی کردن که از لحاظ زمانی ناکارآمد است.
- از لحاظ فضا کارآمد است و هدر رفت کمی دارد.

# آرایه

○ درج یا حذف در آرایه سخت است.

- به شیف نیاز دارد تا داده جدیدی درج شود.
- بعد از حذف نیاز است جای خالی پر شود.

○ آیا میتوانیم داده‌ها را به صورت منطقی (بجای فیزیکی) به هم متصل کنیم؟

- لیست پیوندی

# Example: Storing Game Entries in an Array

The first application we study is for storing entries in an array; in particular, high score entries for a video game. Storing objects in arrays is a common use for arrays, and we could just as easily have chosen to store records for patients in a hospital or the names of players on a football team. Nevertheless, let us focus on storing high score entries, which is a simple application that is already rich enough to present some important data structuring concepts.

# Example: Storing Game Entries in an Array

- Let us focus on storing high score entries.

Mike	Rob	Paul	Anna	Rose	Jack				
1105	750	720	660	590	510				
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

# Example: Storing Game Entries in an Array

- A C++ class representing a game entry:

```
class GameEntry {                                // a game score entry
public:
    GameEntry(const string& n="", int s=0); // constructor
    string getName() const;                 // get player name
    int getScore() const;                   // get score
private:
    string name;                             // player's name
    int score;                               // player's score
};
```



# Example: Storing Game Entries in an Array

- A C++ class representing a game entry:

```
GameEntry::GameEntry(const string& n, int s) // constructor
    : name(n), score(s) { }
```

// accessors

```
string GameEntry::getName() const { return name; }
int GameEntry::getScore() const { return score; }
```

# Example: Storing Game Entries in an Array

- A C++ class for storing high game scores:

```
class Scores {                                     // stores game high scores
public:
    Scores(int maxEnt = 10);                       // constructor
    ~Scores();                                      // destructor
    void add(const GameEntry& e);                  // add a game entry
    GameEntry remove(int i)                       // remove the ith entry
        throw(IndexOutOfBounds);
private:
    int maxEntries;                                // maximum number of entries
    int numEntries;                                // actual number of entries
    GameEntry* entries;                           // array of game entries
};
```

# Example: Storing Game Entries in an Array

- A C++ class for storing high game scores:

```
Scores::Scores(int maxEnt) {           // constructor
    maxEntries = maxEnt;               // save the max size
    entries = new GameEntry[maxEntries]; // allocate array storage
    numEntries = 0;                   // initially no elements
}

Scores::~Scores() {                   // destructor
    delete[] entries;
}
```

# Example: Storing Game Entries in an Array

- Till now:

Mike	Rob	Paul	Anna	Rose	Jack				
1105	750	720	660	590	510				
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

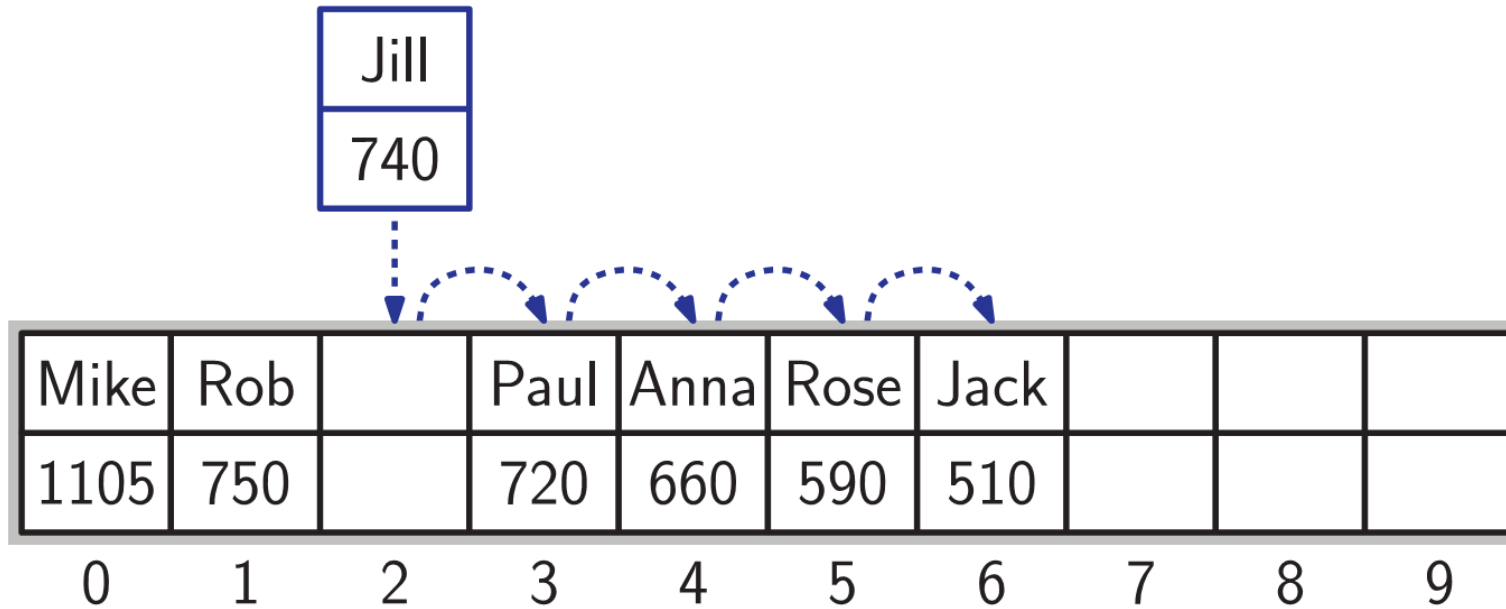
# Example: Storing Game Entries in an Array

- Insertion:

**add( $e$ ):** Insert game entry  $e$  into the collection of high scores. If this causes the number of entries to exceed *maxEntries*, the smallest is removed.

# Example: Storing Game Entries in an Array

- Insertion:



# Example: Storing Game Entries in an Array

- Insertion:

```
void Scores::add(const GameEntry& e) {    // add a game entry
    int newScore = e.getScore();          // score to add
    if (numEntries == maxEntries) {       // the array is full
        if (newScore <= entries[maxEntries-1].getScore())
            return;                        // not high enough - ignore
    }
    else numEntries++;                     // if not full, one more entry

    int i = numEntries-2;                  // start with the next to last
    while ( i >= 0 && newScore > entries[i].getScore() ) {
        entries[i+1] = entries[i];        // shift right if smaller
        i--;
    }
    entries[i+1] = e;                      // put e in the empty spot
}
```

# Example: Storing Game Entries in an Array

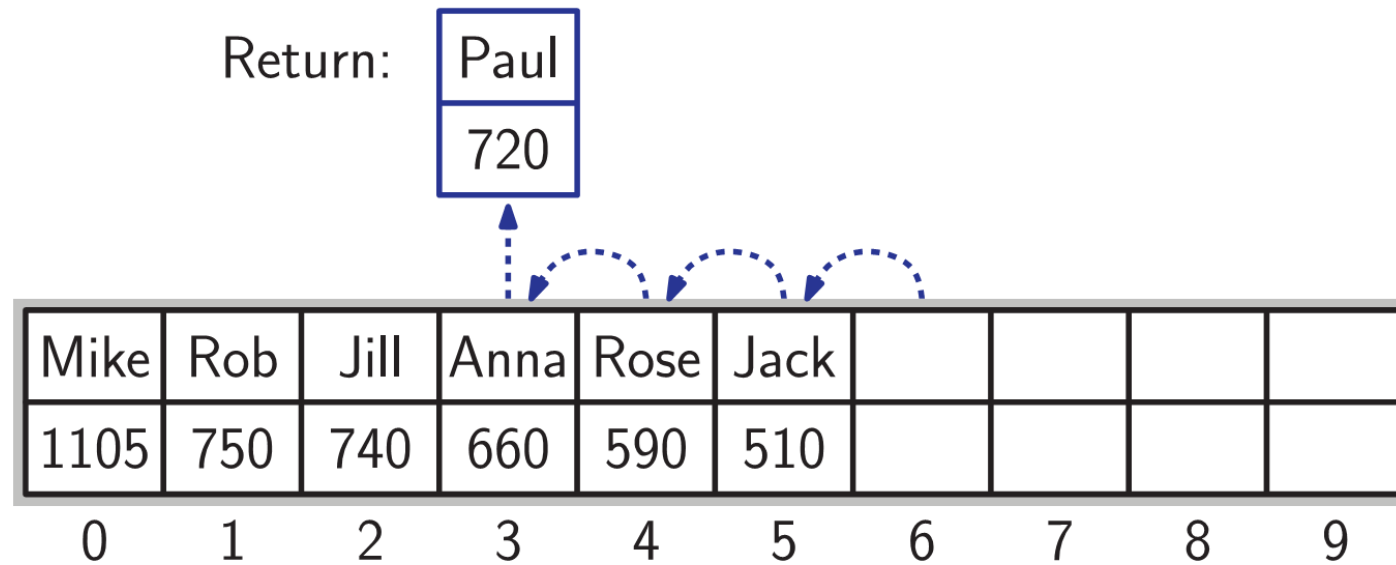
- Remove:

`remove(i)`: Remove and return the game entry *e* at index *i* in the *entries* array. If index *i* is outside the bounds of the *entries* array, then this function throws an exception; otherwise, the *entries* array is updated to remove the object at index *i* and all objects previously stored at indices higher than *i* are “shifted left” to fill in for the removed object.



# Example: Storing Game Entries in an Array

- Remove:



# Example: Storing Game Entries in an Array

- Remove:

```
GameEntry Scores::remove(int i) throw(IndexOutOfBounds) {  
    if ((i < 0) || (i >= numEntries))           // invalid index  
        throw IndexOutOfBounds("Invalid index");  
    GameEntry e = entries[i];                     // save the removed object  
    for (int j = i+1; j < numEntries; j++)  
        entries[j-1] = entries[j];               // shift entries left  
    numEntries--;                                // one fewer entry  
    return e;                                     // return the removed object  
}
```

# آرایه‌های دو بعدی

```
int M[8][10];           // matrix with 8 rows and 10 columns
```

This statement creates a two-dimensional “array of arrays,”  $M$ , which is  $8 \times 10$ , having 8 rows and 10 columns. That is,  $M$  is an array of length 8 such that each element of  $M$  is an array of length 10 of integers. (See Figure 3.6.)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
0	22	18	709	5	33	10	4	56	82	440
1	45	32	830	120	750	660	13	77	20	105
2	4	880	45	66	61	28	650	7	510	67
3	940	12	36	3	20	100	306	590	0	500
4	50	65	42	49	88	25	70	126	83	288
5	398	233	5	83	59	232	49	8	365	90
6	33	58	632	87	94	5	59	204	120	829
7	62	394	3	4	102	140	183	390	16	26

# آرایه‌های دو بعدی

```
int A[4][3];
```

A00	A01	A02	A10	A11	A12	A20	A21	A22	A30	A31	A32
A==A[0]			A[1]			A[2]			A[3]		

$$\text{address}(A[i][j]) = \text{address}(A[0][0]) + (i \times n + j) \times \text{size}(\text{int})$$

# آرایه‌های دو بعدی

○ با استفاده از `vector`:

```
vector< vector<int> > M(n, vector<int>(m));  
cout << M[i][j] << endl;
```