

بِه نام خدا

توابع بازگشتی

یادآوری

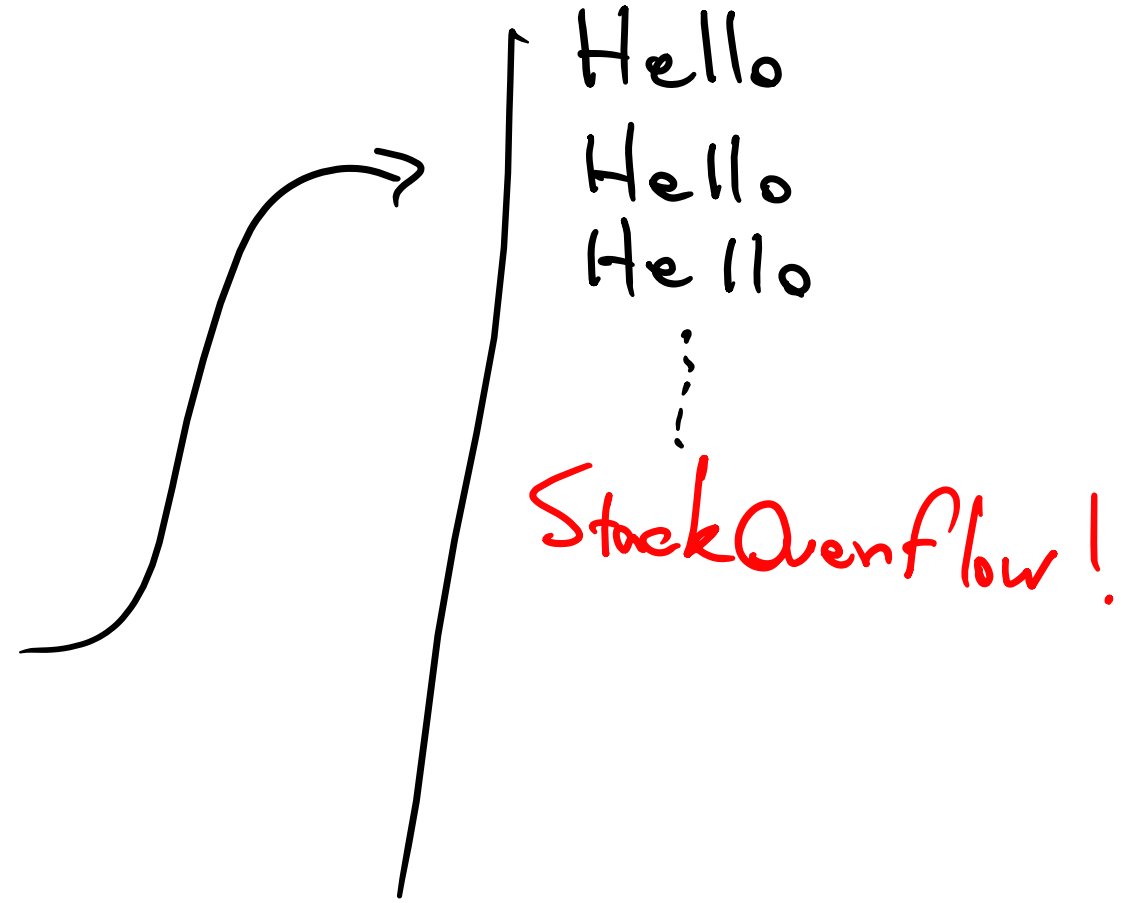
- ایده‌ی کلی: برای حل یک مسئله، سعی کنیم آن را به مسئله‌های مشابه ولی به اندازه‌ی کوچک‌تر بشکنیم.

• دست‌گرمی:

برای n بار سلام کردن، اگر یک بار سلام کنیم، در ادامه مسئله‌ی کوچک‌تر $n-1$ بار سلام کردن را داریم!

یک بار سلام کن
سایه کو حلقه برنی
سلام $n-1$ →

```
public static void sayHellos(int n) {  
    // Say Hello:  
    System.out.println("Hello");  
    sayHellos(n-1);  
}
```



```
public static void sayHellos(int n) {  
    if (n == 0) {  
        // do nothing!  
    } else {  
        // Say Hello:  
        System.out.println("Hello");  
        sayHellos(n-1);  
    }  
}
```



حالت ۱ :-

اجزای یک تابع یا الگوریتم بازگشتی

- تبدیل مسئله، به مسئله‌های کوچک‌تر
- حالت یا حالت‌های پایه‌ای برای توقف الگوریتم
- حل مسئله‌ی اصلی براساس جواب مسئله‌های کوچک‌تر

مثال: تعداد روش‌های بالا رفتن از پله

- یک فرد می‌خواهد n قدم از پله بالا رود. در هر قدم یک یا دو پله بالا می‌رود. چند حالت وجود دارد که فرد دقیقا n پله بالا رود؟
- $f(n)$: تعداد حالت‌هایی که فرد با قدم‌های یک یا دو پله‌ای می‌تواند n پله بالا رود.
- $f(1) = 1, f(2) = 2, f(n) = f(n-1) + f(n-2)$

```
public int f(int n) {  
    if (n == 1) {  
        return 1;  
    } else if (n == 2) {  
        return 2;  
    } else {  
        return f(n-1) + f(n-2);  
    }  
}
```


$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

$$f(7) = f(6) + f(5)$$

$$f(5) + f(4)$$

$$f(4) + f(3)$$

$$f(4) + f(3)$$

$$f(3) + f(2)$$

$$f(3) + f(2)$$

$$f(3) + f(2)$$

$$f(2) + f(1)$$

$$f(2) + f(1)$$

$$f(2) + f(1)$$

$$f(2) + f(1)$$

$$f(2) + f(1)$$

مسئله‌ی اجرای چندباره‌ی کد

- در تابع f اسلاید قبل، اگر n را زیاد کنیم، زمان اجرای برنامه خیلی زیاد می‌شود!

- راه حل؟

راه ۱: باز نویسی کد بدون تابع بازگشتی!

```
int n = ...;  
int[] f = new int[n+1];  
f[1] = 1;  
f[2] = 2;  
for (int i = 3; i <= n; i++) {  
    f[i] = f[i-1] + f[i-2];  
}
```

```
Int[] history = new int[10000];
public int f(int n) {
    if (n < history.length && history[n] != 0) {
        return history[n];
    }
    if (n == 1) {
        return 1;
    } else if (n == 2) {
        return 2;
    } else {
        int n = return f(n-1) + f(n-2);
        history[n] = n;
        return n;
    }
}
```

این جلسه!

مثال‌های بیشتر

رشته‌های به طول n از حروف ۰ و ۱

- ورودی: عدد طبیعی n
- خروجی: تمام رشته‌ها به طول n که از حروف ۰ و ۱ تشکیل شده باشند.
- مثال: $n=3$

• 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111

ایده:

- `void print10s(int n, String s)`

- تابع قبل، تمام رشته‌ها از 0 و 1 به طول `s.length()+n` را چاپ کند طوری که پیشوند همه‌ی آن‌ها رشته‌ی `s` باشد.

ایده:

• `print01s(n, s)`، تمام رشته‌ها از 0 و 1 به طول `s.length()+n` را چاپ کند
طوری که پیشوند همه‌ی آن‌ها رشته‌ی `s` باشد.

• `print01s(2, "001")`:

00100, 00101, 00110, 00111

رشته‌های به طول n از حروف ۰ و ۱

- ورودی: عدد طبیعی n
- خروجی: تمام رشته‌ها به طول n که از حروف ۰ و ۱ تشکیل شده باشند.
- سوال ۱: مسئله‌ی بالا چطور با `print01s` حل شود؟

رشته‌های به طول n از حروف ۰ و ۱

• سوال ۲: چطور print01s را حل کنیم؟

```
n, s  
if (n == 0) {  
    System.out.println(s);  
}
```

s ~~~~~
 n

$s0$ ~~~~~
 $n-1$

$s1$ ~~~~~
 $n-1$

افزونه‌ی ۱:

رشته‌های به طول n از حروف ۰ و ۱ و ۲

افزونه‌ی ۲:

رشته‌های به طول n از حروف 0 و 1 با حداکثر k تا 1

رشته‌های به طول n از حروف 0 و 1 با حداکثر k تا یک

• ورودی: عدد طبیعی n و k

• خروجی: تمام رشته‌ها به طول n که از حروف 0 و 1 تشکیل شده باشند و حداکثر k کاراکتر آن‌ها 1 باشد.

• مثال: $n=3, k=1$

• 000, 001, 010, 100

افزونه‌ی ۳:

رشته‌های به طول n از حروف \circ و \mid با دقیقاً k تا \mid ؟

در خانه فکر کنید و حل کنید ;)

مرتب‌سازی آرایه!

- ورودی: آرایه‌ی n عضوی از اعداد
- هدف: اعضای این آرایه را به شکل صعودی مرتب کنیم.

• مثال:

• ورودی: 7, 3, 4, 9, 2

• خروجی: 2, 3, 4, 7, 9

مرتب‌سازی آرایه!

- ورودی: آرایه‌ی n عضوی از اعداد
- هدف: اعضای این آرایه را به شکل صعودی مرتب کنیم.

`void sortInPlace(int[] array, int l, int r)`

در آرایه، عناصر `array[l]`، `array[l+1]` تا `array[r-1]` را مرتب کند.

مرتب‌سازی آرایه!

- ورودی: آرایه‌ی n عضوی از اعداد
- هدف: اعضای این آرایه را به شکل صعودی مرتب کنیم.

`void sortInPlace(int[] array, int l, int r)`

در آرایه، عناصر `array[l]`، `array[l+1]` تا `array[r-1]` را مرتب کند.

اگر این تابع را داشته باشیم، جواب مسئله؟

مرتب‌سازی آرایه!

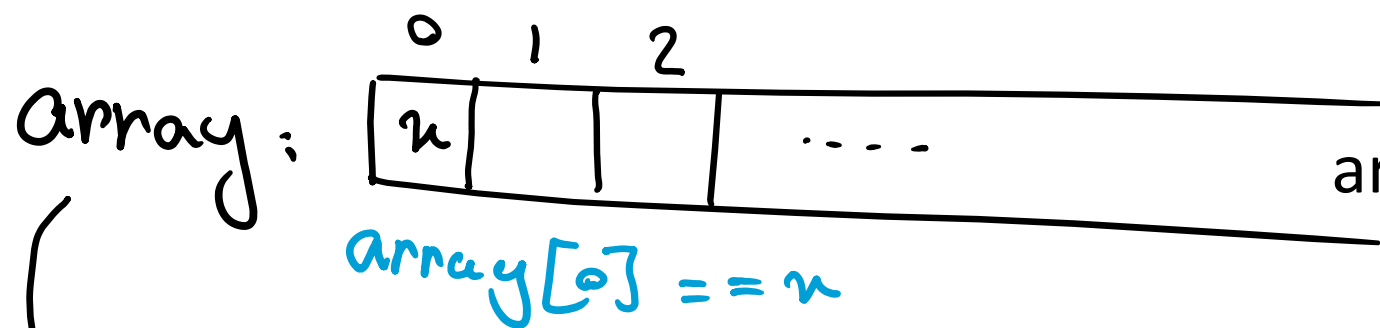
`void sortInPlace(int[] array, int l, int r)`

در آرایه، عناصر `array[l]`, `array[l+1]` تا `array[r-1]` را مرتب کند.

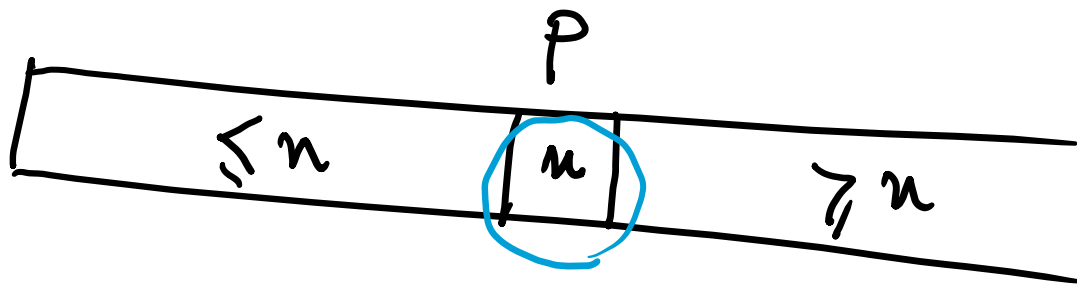
قدم ۱: چطوری `array[0]` را در جایگاه مناسب خودش قرار بدیم؟

مرتب‌سازی آرایه!

قدم ۱: چطوری $array[0]$ را در جایگاه مناسب خودش قرار بدیم؟



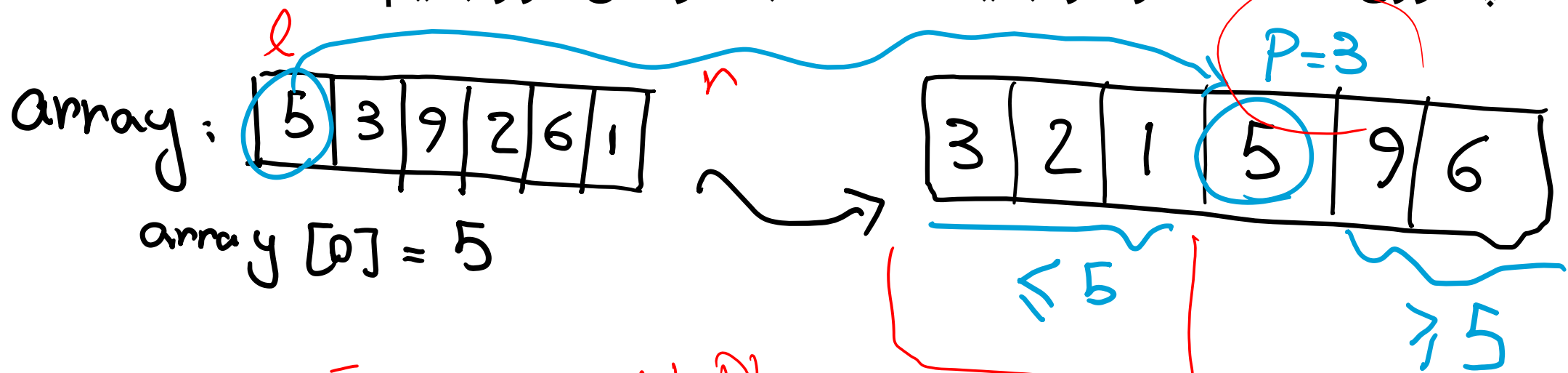
$array[0]$ بیاد توی جایگاه p
هر چی قبل از p هست از $array[0]$
کوچکتر یا مساوی باشه.



هر چی بعد از p هست از $array[0]$
بزرگتر باشه.

مرتب‌سازی آرایه!

قدم ۱: چطوری array[0] را در جایگاه مناسب خودش قرار بدیم؟



Sort InPlace (array, l, P)

Sort InPlace (array, P+1, r)

مرتب‌سازی آرایه!

قدم ۱: `array[0]` را در جایگاه مناسب خودش قرار دادیم.

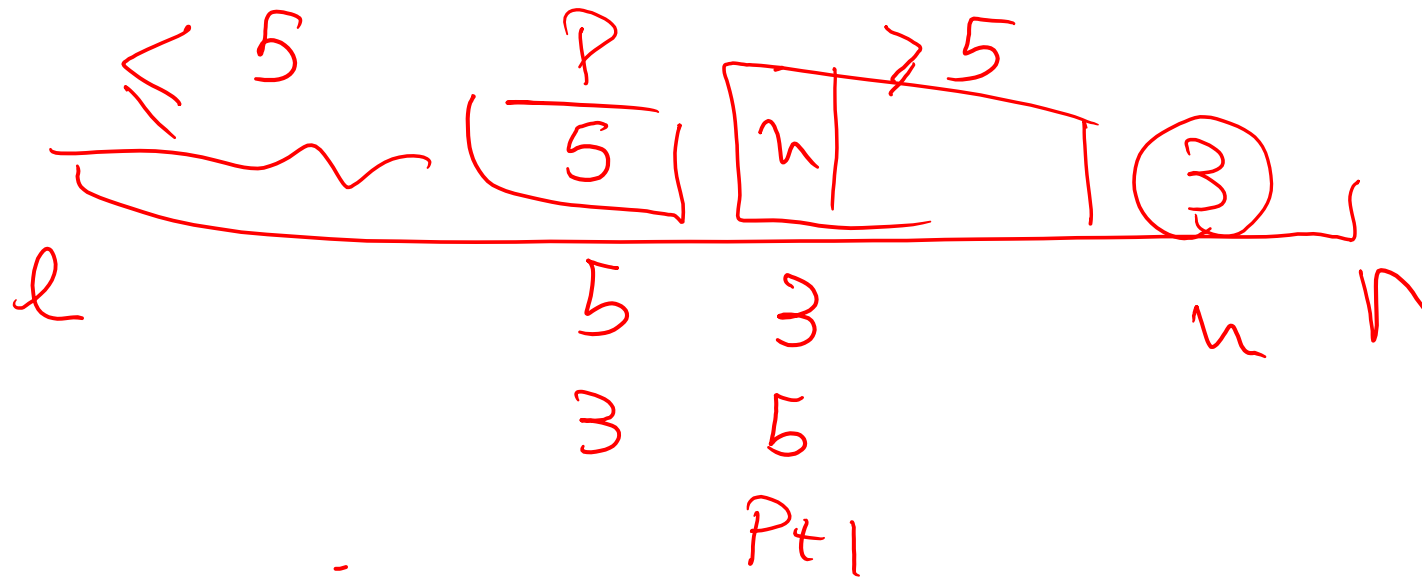
قدم ۲: حالا چطور بازگشتی مسئله رو حل کنیم؟

پیاده سازی!

array[l] عدد از

$p = l$

for(int i = l+1; i < r; i++) {



خصومت!

- اگر کسی که ورودی را می‌دهد با ما دشمنی نداشته باشد و ورودی به ترتیب شانسی بدهد، الگوریتم خیلی سریع کار می‌کند!

«مرتب‌سازی سریع»

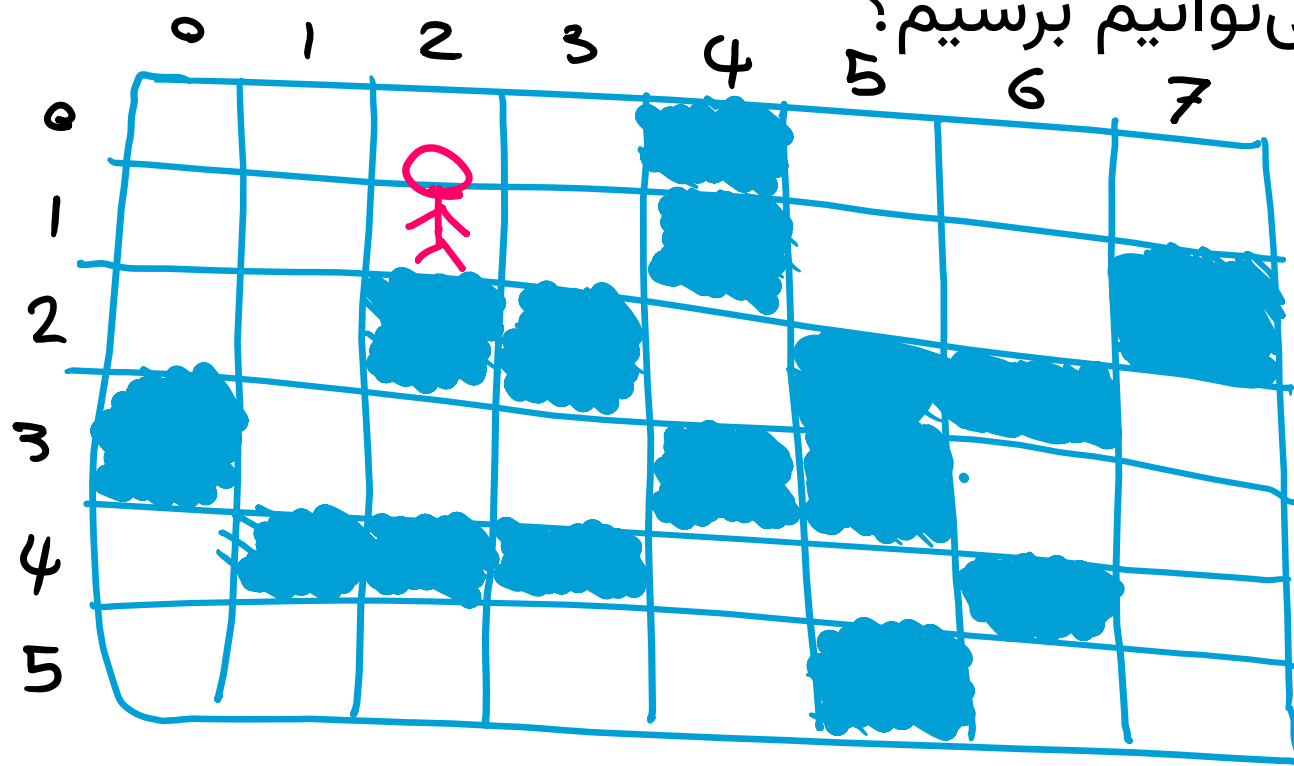
• به الگوریتمی که پیاده‌سازی کردیم Quick Sort می‌گویند!

حل ماز!

- یک جدول n در m ورودی می‌گیریم، هر خانه از جدول یکی از دو حالت زیر را دارد:
 - یا خالی است
 - یا بسته شده و قابل دسترس نیست
-
- **سوال؟** با شروع از خانه‌ی (x, y) و حرکتهای بالا، پایین، چپ یا راست، به کدام خانه‌های جدول می‌توانیم برسیم؟

حل ماز!

• سوال؟ با شروع از خانه ی (x, y) و حرکتهای بالا، پایین، چپ یا راست، به کدام خانه های جدول می توانیم برسیم؟



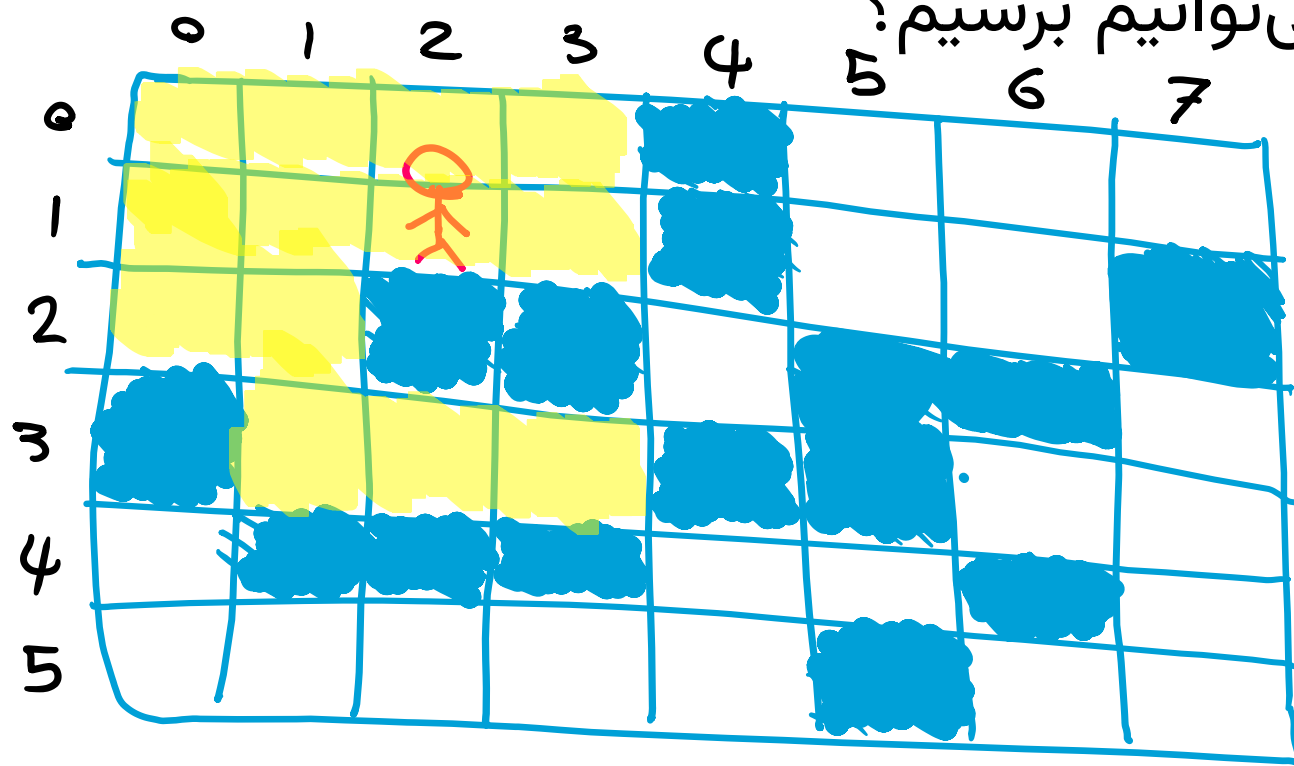
$$n = 6 \quad m = 8$$

$$x = 1$$

$$y = 2$$

حل ماز!

• سوال؟ با شروع از خانه ی (x, y) و حرکتهای بالا، پایین، چپ یا راست، به کدام خانه های جدول می توانیم برسیم؟



$$n = 6 \quad m = 8$$

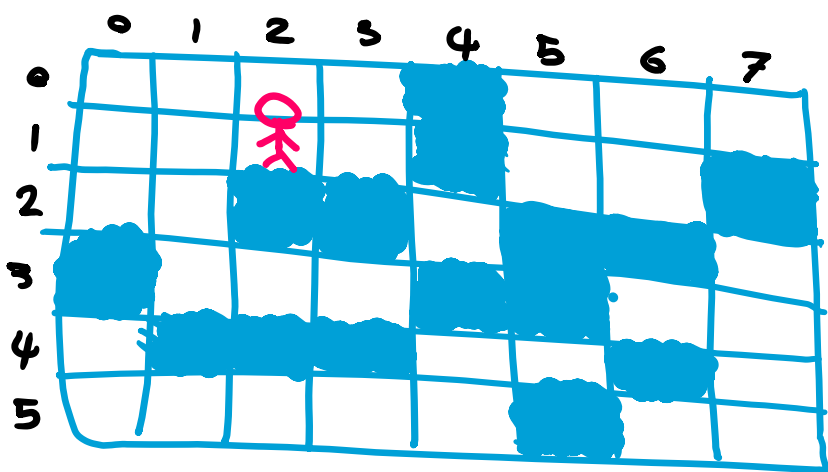
$$x = 1$$

$$y = 2$$

حل ماز!

• سوال؟ با شروع از خانه ی (x, y) و حرکتهای بالا، پایین، چپ یا راست، به کدام خانه های جدول می توانیم برسیم؟

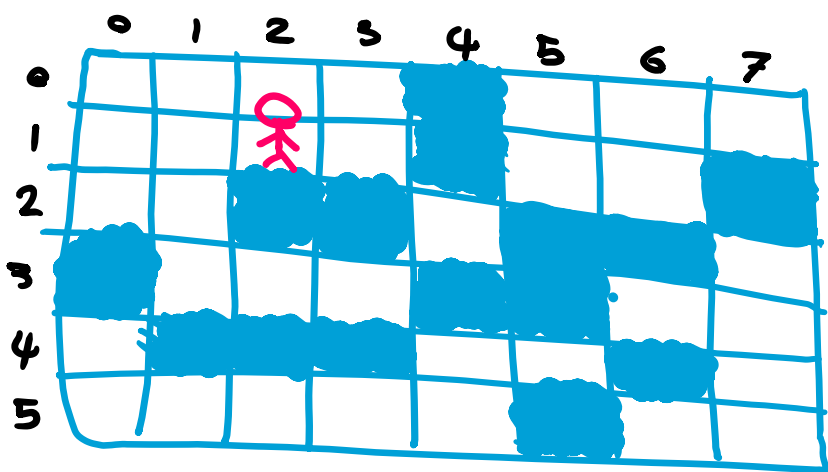
• ایده؟



حل ماز!

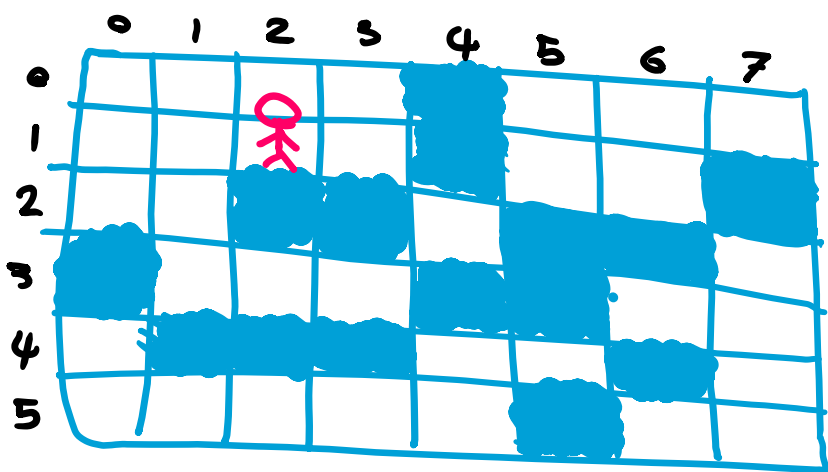
• سوال؟ با شروع از خانه ی (x, y) و حرکتهای بالا، پایین، چپ یا راست، به کدام خانه های جدول می توانیم برسیم؟

• ایده؟ به طور بازگشتی خانه ها را زرد کرده و حرکت کنیم.



حل ماز!

- قدم ۱: خانه‌ای که در آن هستی را رنگ کن.
- قدم ۲: به ازای هر چهار طرف، اگر خانه خالی بود، بازگشتی مسئله را روی آن حل کن!



حل ماز!

- قدم ۱: خانه‌ای که در آن هستی را رنگ کن.
- قدم ۲: به ازای هر چهار طرف، اگر خانه خالی بود، بازگشتی مسئله را روی آن حل کن!

ورنگ نشه

۲- یک گسل بنویسید اول سر به آن علامت

