

### رز دانسکده علوم ریاضی و آمار



مدرس: دکتر مجتبی رفیعی نیمسال اول ۱۴۰۰–۱۴۰۱

ساختمان دادهها و الگوريتمها

# جلسه ۵: انواع الگوريتمها از حيث رويكرد حل مساله

نگارنده: آیدا عمومی

۵ آبان ۱۴۰۰

# فهرست مطالب

ı	جمعبندی – گامهای حل مساله	١
,	انواع الگوريمها از حيث رويكرد حل مساله	١
,	١٠٢ الگوريتم قطعي	
,	۲.۲ الگوریتم غیر قطعی	
-	٣.٢ الگوريتلهاي تقريبي	

# ۱ جمع بندی - گام های حل مساله

در حالت کلی، برای حل یک مسأله میبایست گامهای زیر را به ترتیب دنبال کنیم:

- ۱): بررسی دقیق مساله: در نظر گرفتن حالت های خاص، فرضیات و ...،
  - ۲): نوآوری: پیدا کردن یک راه حل برای مساله،
  - ۳): بیان رسمی (Formal) راه حل مساله در قالب یک الگوریتم،
    - ۴): نشان دادن صحت و درستی الگوریتم ارایه شده،

- ۵): تحليل كارايي الگوريتم،
- ع): و نهايتا پياده سازي الگوريتم.

تو حه

با گامهای ۱ تا ۳ در درس طراحی الگوریتم آشنا میشویم. معوریت درس ساختمان داده بیشتر روی گامهای ۴ تا ۶ است.

# ۲ انواع الگوريمها از حيث رويكرد حل مساله

انواع الگوريتمها از حيث رويكرد حل مساله به قرار زير است:

- ۱. الگوريتمهاي قطعي / الگوريتمهاي غير قطعي ١،
  - الگوریتمهای تقریبی<sup>۲</sup>،
  - ۳. الگوریتمهای تصادفی ۳.

### ١.٢ الگوريتم قطعي

به الگوریتمهای اطلاق میشود که اگر در یک وضعیت مشخصی باشیم آنگاه با توجه به شرایط فعلی، وضعیت بعدی کاملا مشخص است. در ادامه مثالی برای این نوع از الگوریتمها آورده شده است.

عنوان مساله: جستجو

صورت مساله: یک آرایه از اعدادی که لزوما مرتب نیستند داده شده است، قرار است یک مقدار خاص مانند x را در آن جستجو کنیم.

#### **Algorithm 1** DSearch (A[1...n,x])

- 1: ▷ Array A is not necessarily sorted.
- 2: **for** i = 1 to n **do**
- 3: **if** (A[i] == x) **then**
- 4: **return** True
- 5: **els**e
- 6: **return** False

الگوریتم فوق، یک الگوریتم قطعی با پیچیدگی  $\mathcal{O}(n)$  است؛ یعنی در بدترین حالت n تا مقایسه انجام می شود.

# ۲.۲ الگوريتم غير قطعي

در مقابل الگوریتمهای قطعی، الگوریتمهای غیر قطعی را داریم؛ به الگوریتمهای اطلاق می شود که اگر در یک وضعیت مشخصی باشیم آنگاه با توجه به شرایط فعلی، چندین وضعیت بعدی خواهیم داشت. لازم به ذکر است که در حالت کلی، تاکنون چنین امکانی تنها در تئوری مطرح است.

برای بیان الگوریتمهای غیر قطعی نیازمند در نظر گرفتن توابعی هستیم که در ادامه شرح هر یک از آنها آورده شده است:

۱. تابع (choose(S): این تابع به طور هم زمان |S| کپی از سیستم ایجاد میکند و هر یک را به یکی از عناصر مجموعه S اختصاص می دهد.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Deterministic Algorithms/Non-deterministic Algorithms

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Approximation Algorithms

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Randomized Algorithms

- ۲. تابع ()success: اين تابع به معنى توقف الگوريتم به همراه پيدا كردن جواب است.
- ٣. تابع ()failure: اين تابع به معنى توقف الگوريتم به همراه عدم پيدا كردن جواب است.

#### **Algorithm 2** NDSearch (A[1...n, x])

```
1: \triangleright Array A is not necessarily sorted.

2: i \leftarrow choose(S = \{1, ..., n\})

3: for i = 1 to n do

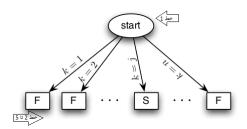
4: if (A[i] == x) then

5: success()

6: else

7: failure()
```

با فرض اینکه A[j] = x است، شکل زیر نحوه اجرای الگوریتم غیرقطعی جستجو را نشان می دهد.



شكل ١: نحوه اجراي الگوريتم غيرقطعي براي جستجو

# ۳.۲ الگوریتمهای تقریبی

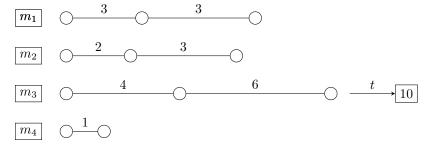
به الگوریتمهایی اطلاق می شود که با آن اقدام به حل مساله به منظور دستیابی به یک جواب نزدیک جواب اصلی و نه دقیقا جواب اصلی می کنیم. علت استفاده از چنین رویکردی به عنوان مثال می تواند این باشد که حل مساله برای جواب دقیق کارا نیست، اما می توان به طور کارایی جواب تقریبی بدست آورد. در ادامه مثالی برای این نوع از الگوریتمها آورده شده است.

عنوان مساله: تخصيص پردازش

صورت مسأله: تقسیم n پردازش روی m ماشین به نحوی که زمان کلی پردازش همه آنها کمینه بشود.

Process: 3, 2, 4, 1, 3, 3, 6  $\rightarrow$  n=7 Machine:  $m_1, m_2, m_3, m_4 \rightarrow$  m=4

راه حل اول: پردازشها را به ترتیب بین ماشینها تقسیم میکنیم.



زمان مورد نیاز برای پردازش t=10 میباشد.

## تجربيات لاتكنويسي

- ایجاد نیمفاصله: اگر دستوی های shift+space یا shift+B ایجاد نیمفاصله نکردند، میتوانید با دستور shift+ctrl+2 نیمفاصله درا درج کنید.
- عدم نمایش EndIf و EndFor: اگر در الگوریتم خود دستورات If یا For داشته باشید در پایان باید از EndFor و EndFor استفاده کنید. خروجی اجرای آن مشابه زیر است:
  - 1. for i=1 to n do
  - a=i+1
  - 3. end for

اگر در ابتدای سند پکیج را اضافه بکنید، آن قطعه از الگوریتم فوق به صورت زیر نمایش داده می شود:

- 1. **for** i=1 to n **do**
- a=i+1
- استفاده از پاورقی: ما اکثراً از پاورقی برای نوشتن معادل انگلیسی کلمات استفاده میکنیم. دستور پاورقی {\footnote} است. هنگامی که از این دستور استفاده شود متن لاتین یا انگلیسی دچار جابجایی خواهد شد. در نتیجه ترجیحاً از دستور {\LTRfootnote} استفاده کنید.
  - ايجاد فاصله مشخص: از دستور {\hspace} مىتوانيد بارى ايجاد فاصله با مثدار مشخص مثلاً 10mm استفاده نماييد.
    - چپ به راست کردن لیست: برای چنین کاری میتوانیم یکی از دو روش زیر را به کار گیریم:
      - کل لیست را در  $\{r\}$  قرار دهیم –
      - بین دستورات  $\left\{ \mathrm{latin} \right\}$  و  $\left\{ \mathrm{latin} \right\}$  قرار دهیم
- درج برخی علائم: برای درج علائم مختلف باید کد دستوری آنها رااستفاده نماییم. برخی از این علائم به عنوان مثال به صورت زیر به قابل ملاحصه هستند:

- \: \textbackslash
- $\{\} : \setminus \{\setminus \}$
- $\to : rightarrow$
- $\leftarrow$ : \$\leftarrow\$
- $-\uparrow$ :  $\sim$
- ↓ :  $\Delta$
- $\leftrightarrow : \\ {\bf \$} \setminus \\ {\bf leftrightarrow} \\ {\bf \$}$
- $\updownarrow: \$  updownarrow\$
- ✓ :  $\sim$  swarrow\$
- √ :  $\arccos$
- $\nearrow : \alpha$
- $\triangle : \simeq : \simeq$
- $\ \triangledown$ :  $\tau : \simeq \$
- $\triangleleft : \text{triangleright}$
- ▷ :  $\tau$
- $\triangle$  :  $\sigma$
- $∨ : \bigtriangledown$$