## ساختارهای گسسته

نيمسال دوم ۹۶-۹۷

مدرس: حميد ضرابيزاده



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

زمان تحویل: ۱۶ اردیبهشت

روابط بازگشتی و توابع مولد

تمرین سری پنجم

## مسئلهی ۱\*. حل رابطههای بازگشتی

روابط بازگشتی زیر را به کمک معادلهی مشخصه حل کنید.

$$\begin{cases} a_n = \mathfrak{F} a_{n-1} - \mathfrak{q} a_{n-1} \\ a_\circ = \mathfrak{T}, a_1 = \mathfrak{T} \end{cases}$$
 الف

$$\begin{cases} a_n = \Upsilon a_{n-1} + 1 \circ a_{n-1} + V \times \Delta^n \\ a_\circ = \Upsilon, a_1 = \Upsilon \end{cases}$$
 ( ...

حل.

الف) معادله مشخصه به شکل r=r  $r^{r}-r+q=0$  است. که ریشه ی مضاعف r=r دارد. بنابراین جواب عمومی به صورت زیر خواهد بود.

$$a_n = c_1 \mathbf{Y}^n + c_1 n \mathbf{Y}^n$$

با جایگذاری و حل معادله ها برای شروط اولیه، رابطه زیر به دست می آید.

$$a_n = \mathbf{Y} \times \mathbf{Y}^n - n\mathbf{Y}^n \Rightarrow a_n = (\mathbf{Y} - n)\mathbf{Y}^n$$

 $r_1=0$  آن  $r_1=0$  معادله مشخصه معادلهی همگن متناظر بهشکل  $r_1=0$   $r_2=0$  خواهد بود. که ریشههای آن  $r_1=0$  معادله مستند.

از طرفی چون در بخش ناهمگن  $a^n$  داریم، با توجه به این که تعداد تکرار ریشه ی  $a^n$  در معادله مشخصه ۱ بار است، جواب خصوصی به فرم  $a_n = cna^n$  خواهد بود. که با جای گذاری در معادله داریم:

$$cn\mathbf{\Delta}^n = \mathbf{Y}c(n-1)\mathbf{\Delta}^{n-1} + \mathbf{1} \circ c(n-1)\mathbf{\Delta}^{n-1} + \mathbf{V} \times \mathbf{\Delta}^n \Rightarrow c = \mathbf{\Delta} \Rightarrow a_n = n\mathbf{\Delta}^{n+1}$$

 $a_n = c_1 \Delta^n + c_1 (-1)^n + n \Delta^{n+1}$  :بنابراین جواب عمومی برابر است با برای شروط اولیه، رابطه زیر به دست می آید.

$$a_n = (-\mathsf{Y}) \mathsf{\Delta}^n + \mathsf{P}(-\mathsf{Y})^n + n \mathsf{\Delta}^{n+\mathsf{Y}}$$

 $\triangleright$ 

### مسئلهی ۲\*. توابع مولد

رابطههای بازگشتی زیر را به کمک توابع مولد حل کنید.

$$\begin{cases} a_n = 9a_{n-1} - 9a_{n-1} \\ a_{\circ} = 1, a_1 = 9 \end{cases}$$
 (لف

$$\begin{cases} a_n = a_{n-1} + r \\ a_{\circ} = r, a_{1} = r \end{cases}$$
 (ب

حل.

الف) تابع مولد 
$$a_n$$
 بهصورت  $a_k x^k$  بهصورت  $a_k x^k$  را در نظر بگیرید. داریم:

$$\begin{split} a_n &= \mathfrak{S} a_{n-1} - \mathfrak{A} a_{n-1} \Rightarrow a_n x^n = \mathfrak{S} x^n a_{n-1} - \mathfrak{A} x^n a_{n-1} \\ &\Rightarrow \sum_{n=1}^\infty a_n x^n = \mathfrak{S} x \sum_{n=1}^\infty a_{n-1} x^{n-1} - \mathfrak{A} x^{\frac{1}{2}} \sum_{n=1}^\infty a_{n-1} x^{n-1} \\ &\Rightarrow G(x) - a_{\circ} - a_{1} x = \mathfrak{S} x (G(x) - a_{\circ}) - \mathfrak{A} x^{\frac{1}{2}} G(x) \\ &\Rightarrow G(x) = \frac{1 + \frac{1}{2} x}{(1 - \frac{1}{2} x)^{\frac{1}{2}}} = \frac{-1}{1 - \frac{1}{2} x} + \frac{\frac{1}{2}}{(1 - \frac{1}{2} x)^{\frac{1}{2}}} \\ &\Rightarrow G(x) = -\sum_{n=0}^\infty \mathbf{Y}^n x^n + \mathbf{Y} \sum_{n=0}^\infty (n+1) \mathbf{Y}^n x^n \\ &\Rightarrow a_n = -\mathbf{Y}^n + \mathbf{Y} (n+1) \mathbf{Y}^n = (\mathbf{Y} n + 1) \mathbf{Y}^n \end{split}$$

بنابراین ضریب  $x^n$  در G(x) برابر است با:

$$a_n = (\Upsilon n + \Upsilon) \Upsilon^n$$

با تابع مولد  $a_n$  به صورت  $a_k x^k$  را در نظر بگیرید. داریم:

$$a_{n} = a_{n-1} + \operatorname{fn} \Rightarrow a_{n} x^{n} = a_{n-1} x^{n} + \operatorname{fn} x^{n}$$

$$\Rightarrow \sum_{n=1}^{\infty} a_{n} x^{n} = x^{\mathsf{f}} \sum_{n=1}^{\infty} a_{n-1} x^{n-1} + \operatorname{f} \sum_{n=1}^{\infty} n x^{n}$$

$$\Rightarrow G(x) - a_{\circ} - a_{1} x = x^{\mathsf{f}} G(x) + \operatorname{f} \left( \frac{x}{(1-x)^{\mathsf{f}}} - x \right)$$

$$\Rightarrow G(x) (1 - x^{\mathsf{f}}) = \frac{\operatorname{f} x}{(1-x)^{\mathsf{f}}} + \operatorname{f} - \operatorname{f} x$$

$$\Rightarrow G(x) = \frac{\operatorname{f} x}{(1-x)^{\mathsf{f}} (1+x)} + \frac{\operatorname{f} - \operatorname{f} x}{(1-x)(1+x)}$$

$$\Rightarrow G(x) = \frac{\operatorname{f} x}{1+x} + \frac{\operatorname{f} - \operatorname{f} x}{(1-x)^{\mathsf{f}}} + \frac{\operatorname{f} - \operatorname{f} x}{(1-x)^{\mathsf{f}}}$$

می دانیم دومین جمله، تابع مولد برای دنباله ی (n+1) است چرا که: ... + xx + xx + xx + xx - y = 0

$$\frac{1}{(1-x)^{\gamma}} = (\frac{1}{1-x})' = 1 + \Upsilon x + \Upsilon x^{\gamma} + \cdots$$

و سومین جمله تابع مولد برای دنباله ی (n+1)(n+1) است. چرا که:

$$\frac{\mathbf{Y}}{(1-x)^{\mathbf{Y}}} = (\frac{1}{(1-x)^{\mathbf{Y}}})' = 1 \times \mathbf{Y} + \mathbf{Y} \times \mathbf{Y}x + \mathbf{Y} \times \mathbf{Y}x^{\mathbf{Y}} + \cdots$$

بنابراین ضریب  $x^n$  در G(x) برابر است با:

$$a_n = Y(-1)^n - (n+1) + (n+1)(n+Y) = Y(-1)^n + (n+1)^Y$$

 $\triangleright$ 

### مسئلهی ۳\*. مردان آهنین

فرامرز می خواهد یک مسابقه ی سنگین برای مردان آهنین طراحی کند. برای این منظور او می خواهد k وزنه را روی هم قرار دهد تا یک وزنه بسیار سنگین ساخته شود. وزنه ها به ترتیب ۱ تا k تن هستند. او برای قرار دادن این وزنه ها روی یک دیگر از دو قانون زیر تبعیت می کند:

الف) هر وزنه مى تواند پايين ترين وزنه باشد.

ب) وزنهای که دقیقاً روی وزنهی دیگری قرار میگیرد وزنش حداکثر ۲ تن بیشتر از وزنهی زیرین باشد.

اگر  $a_n$  تعداد راههای مختلف فرامرز برای تهیهی این وزنه باشد، رابطهای بازگشتی برای  $a_n$  یافته و آن را بهروش دلخواه حل کنید.

#### حل.

فرض کنید  $a_n$  تعداد چینشهای مطلوب n وزنه باشد. میخواهیم  $a_{n+1}$  را برحسب  $a_n$  بیابیم. فرض کنید یک چینش مطلوب از n وزنه یا ول داریم و میخواهیم وزنه یا n+1 ام را به آن بیفزاییم. طبق فرضهای سوال اگر n بزرگتر یا مساوی ۲ باشد، وزنه یا n+1 تنی را دقیقاً در n+1 میتوان قرار داد: پایین ترین وزنه، روی وزنه ی n+1 تنی داشت: و روی وزنه ی n+1 تنی بنابراین خواهیم داشت:

$$a_{n+1} = a_n \times \Upsilon \quad n \geqslant \Upsilon$$

از طرفی می دانیم  $a_1 = 1$  و  $a_2 = 1$  بنابراین با حل رابطه با روش جایگذاری و حل به راحتی می توان به دست آورد:

$$\begin{cases} a_n = \mathbf{Y} \times \mathbf{Y}^n - \mathbf{Y} & n \geqslant \mathbf{Y} \\ a_1 = \mathbf{Y} \end{cases}$$

 $\triangleright$ 

## مسئلهی ۴. دفاع اتوبوسی

ژوزه مورینیو برای فینال جام حذفی میخواهد ۱۰ بازیکن را به همراه دروازهبان درون دروازه قرار دهد. او با خرجهای زیاد خود در تیمش به تعداد نامحدود بازیکن دارد که تمامی آنها را در پست مدافع بهکار میگیرد که برخی از آنها سرعتی و بقیه قدرتی هستند. مورینیو میداند که برای کسب نتیجه ی دلخواه یعنی ۵۰۰ باید این ۱۰ مدافع را به گونهای بچیند که بلوکهای مدافعان سرعتی همواره فردتایی باشد.

بلوک به مجموعه ماکزیمالی از بازیکنان گفته می شود که پشت سرهم قرار گرفته اند و از یک نوع هستند. مثلا در (قدرتی، قدرتی، قدرتی، سرعتی، سرعتی، سرعتی، قدرتی) سه بلوک بازیکنان قدرتی و دو بلوک بازیکنان سرعتی داریم. به کمک روابط بازگشتی به مورینیو بگویید که به چند طریق می تواند این ۱۰ مدافع را از نظر سرعتی و قدرتی بودن انتخاب کند تا به نتیجه ی دلخواه ۰-۰ دست یابد.

#### حل.

را تعداد چینشهای مطلوبی بگیرید که با یک مدافع قدرتی پایان مییابد و  $s_n$  را تعداد چینشهای مطلوبی بگیرید که با یک مدافع سرعتی پایان مییابد.

اگر مدافع آخر قدرتی باشد، چون بلوک قدرتی ها زوجتایی خواهد بود، مدافع یکیبه آخر نیز قطعاً قدرتی بوده و به طور یکتا تعیین می شود و بقیه n-1 مدافع باقی مانده، خود یک آرایش مطلوب را تشکیل خواهند داد که می توانند با یک قدرتی یا یک سرعتی پایان یابند. بنابراین خواهیم داشت:

$$p_n = p_{n-1} + s_{n-1}$$

همچنین اگر مدافع آخر سرعتی باشد، برای مدافع بعد دو حالت داریم. یا قدرتی است که معادل با حالتی است که n-1 نیز n-1 مدافع اول را با یک آرایش مطلوب مختوم به قدرتی بچینیم و یا سرعتی است که مدافع n-1 نیز سرعتی خواهند بود و و معادل با حالتی است که n-1 مدافع اول را با یک آرایش مختوم به سرعتی بچینیم. بنابراین داریم:

$$s_n = p_{n-1} + s_{n-1}$$

از طرفی به راحتی می توان به دست آورد:

$$p_1 = \circ, p_{\Upsilon} = 1, s_1 = 1, s_{\Upsilon} = \circ$$

حال با چندین مرحله جایگذاری در رابطههای به دست آمده می توان به دست آورد: ۱۶ و  $p_{1\circ}=1$  و لذا تعداد کل آرایش های مطلوب ۳۷ مورد خواهد بود.

**>** 

# مسئلهی ۵. قهرمانی شطرنج جهان

فابیانو می خواهد برای آماده شدن جهت رویارویی دو جانبه ی قهرمانی شطرنج جهان یک برنامه ی فشرده ی n روزه برای خود ترتیب دهد. وی هرروز خود را به مطالعه ی یکی از مباحث شروع بازی، وسط بازی و یا آخر بازی اختصاص می دهد و از آن جایی که فاصله ی مراحل شروع و آخر بازی زیاد است، وی هیچ دو روز متوالی را به مطالعه ی شروع بازی و آخر بازی (یا بالعکس) اختصاص نمی دهد. اگر  $a_n$  تعداد برنامه ریزی های مطلوب فابیانو را نشان دهد، رابطه ای بازگشتی برای  $a_n$  یافته و به کمک آن تعداد برنامه های  $a_n$  روزه ی مطلوبی که فابیانو می تواند برای خود ترتیب دهد را محاسبه کنید.

#### حل.

فرض کنید  $m_n$  تعداد برنامه ریزی های مطلوب n روزه باشد که با وسط بازی شروع شود و  $e_n$  و  $s_n$  را به ترتیب تعداد برنامه های مطلوب شروع شونده با آخربازی و شروع بازی در نظر بگیرید. با استفاده از محدودیت های سوال می توان به سه رابطه ی زیر دست بیدا کرد:

$$\begin{cases} s_n = s_{n-1} + m_{n-1} \\ e_n = e_{n-1} + m_{n-1} \\ m_n = s_{n-1} + e_{n-1} + m_{n-1} \end{cases}$$

: از طرفی می دانیم  $a_n=m_n+e_n+s_n$  یس خواهیم داشت

$$a_n= \mathsf{Y}(s_{n-1}+m_{n-1}+e_{n-1})+m_{n-1}=\mathsf{Y}a_{n-1}+m_{n-1}=\mathsf{Y}a_{n-1}+a_{n-1}$$
حال می دانیم  $a_1=\mathsf{Y},a_2=0$  و اگر چند مرحله جلو برویم  $a_1=\mathsf{Y},a_2=0$  بهدست میآید.

### مسئلهی ۶. دوازده صندوق نامه

یک پست چی وظیفه ی رساندن نامه های ۱۲خانه را در یک روستای دورافتاده برعهده دارد. می دانیم هیچ دوخانه ی مجاوری وجود ندارند که در یک روز محاوری وجود ندارند که در یک روز هیچیک نامه دریافت نکنند. به کمک روابط بازگشتی تعداد حالات ممکن در یک روز را از نظر نامه داشتن یا نداشتن این ۱۲ خانه پیدا کنید.

حل. تعداد حالات ممکن نامه داشتن یا نداشتن خانهها را بهراحتی میتوان با رشتههای دودویی مدل کرد به گونهای که اگر یک خانه نامه داشت به جای آن رقم ۱ و در غیر این صورت رقم صفر قرار می دهیم. حال، طبق فرض می دانیم که دو ۱ مجاور و سه  $\circ$  مجاور نخواهیم داشت. پس ۲ رقم پایانی این رشته دودویی nبیتی تنها سه حالت زیر را خواهد داشت:

- الف) مختوم به  $\circ \circ$  که تعداد آن ها را با  $a_n$  نشان می دهیم.
- ب) مختوم به  $\circ$  که تعداد آن ها را با  $b_n$  نمایش می دهیم.
- ج) مختوم به ۱۰ که تعداد آن ها را با  $c_n$  نمایش می دهیم.

اگر رشته n تایی مختوم به  $\circ \circ$  باشد طبق فرض رقم بعدی از آخر صفر نخواهد بود. بنابراین اگر n-1 رقم ابتدایی را درنظر بگیریم، مختوم به  $\circ \circ$  خواهد بود و لذا:

$$a_n = c_{n-1}$$

اگر این رشته مختوم به ۰۱ و باشد برای رقم بعدی از آخر هر دو حالت ممکن است. بنابراین اگر ۱ n-1 رقم ابتدایی را درنظر بگیریم، مختوم به ۱۰ یا ۰۰ خواهد بود و لذا:

$$b_n = a_{n-1} + c_{n-1}$$

و در نهایت اگر این رشته مختوم به ۱۰ باشد برای رقم بعدی طبق فرض فقط میتوان رقم ۰ را قرار داد. بنابراین اگر n-1 رقم ابتدایی را در نظر بگیریم، مختوم به ۱۰ خواهد بود و لذا:

$$c_n = b_{n-1}$$

 $a_1=b_1=c_1=1$ و از طرفی می دانیم:

بنابراین با چند مرحله جلو رفتن میتوان بهدست آورد:

$$a_{17} = 17, b_{17} = 71, c_{17} = 19$$

بنابراین تعداد کل حالات ممکن برابر است با ۴۹ حالت.

**^** 

### مسئلهی ۷. شمارش

میخواهیم با حروف c ،b ،d و c کلماتی به طول بین ۴ تا ۱۲ بسازیم. به طوری که کلمات ساخته شده، حداقل یکی از هر حرف داشته باشند و جایگاه حروف در کلمات اهمیتی نداشته باشد؛ یعنی بین ۴ تا ۱۲ حرف از این حروف

انتخاب میکنیم.به عنوان مثال کلمات abbccd و abcdcb معادلاند و یکبار شمرده می شوند. همچنین مهم نیست کدام حرف ها تکرار شده اند و برای هر کلمه تنها تعداد دفعات تکرار مهم است، به عنوان مثال کلمات aabcd و abcd نیز معادل اند و یکبار شمرده می شوند. با استفاده از تابع مولد، تعداد کلمات به دست آمده طبق این شروط را برای طول های بین ۲ تا ۱۲ به دست آورید.

راهنمایی: ابتدا ثابت کنید اگر تابع مولد تعداد راههای نوشتن یک عدد صحیح به صورت جمع حداکثر k عدد صحیح را با  $P^{(\leqslant k)}(z)$  نشان دهیم، خواهیم داشت:

$$P^{(\leqslant k)}(z) = \prod_{m=1}^{k} \frac{1}{1 - z^m}$$

حل. ابتدا لم ذکر شده در صورت سوال را ثابت میکنیم. میدانیم تابع مولد مربوط به تعداد راههای نوشتن یک عدد صحیح به صورت جمع دقیقا k عدد صحیح عبارت است از:

$$\frac{1}{1-z^k}$$

از طرف دیگر تعداد راههای نوشتن یک عدد صحیح به صورت جمع حداکثر k عدد صحیح برابر جمع تعداد راههای نوشتن به صورت اعداد k است؛ بنابراین تابع مولد آن عبارت خواهد بود از:

$$\prod_{m=1}^{k} \frac{1}{1-z^m}$$

اكنون از اين لم در حل سوال بهره ميبريم؛ خواهيم داشت:

$$P^{(=\mathbf{f})}(z) = P^{(\leqslant\mathbf{f})}(z) - P^{(\leqslant\mathbf{f})}(z) = \prod_{m=1}^{\mathbf{f}} \frac{1}{1-z^m} - \prod_{m=1}^{\mathbf{f}} \frac{1}{1-z^m} = z^{\mathbf{f}} \prod_{m=1}^{\mathbf{f}} \frac{1}{1-z^m}$$

با باز كردن اين عبارت داريم:

$$P^{(=\mathrm{f})}(z) = z^{\mathrm{f}} + z^{\mathrm{d}} + \mathrm{f}z^{\mathrm{f}} + \mathrm{f}z^{\mathrm{f}} + \mathrm{d}z^{\mathrm{f}} + \mathrm{d}z^{\mathrm{f}} + \mathrm{f}z^{\mathrm{f}} + \mathrm{f}z^{\mathrm{f$$

بنابراین جواب نهایی برابر با ضریب  $z^{17}$  یا ۱۵ خواهد بود.

 $\triangleright$