

Домашняя работа #7

Год: 2021

Предмет: Дискретная математика

Группа: М3101

Выполнил: Сухов Владимир

1. Для каждого данного рекуррентного отношения найдите решение в замкнутой форме и проверьте его, подставив обратно к рекуррентному отношению.

(a) $a_n = a_{n-1} + 1$ with $a_1 = 3$

$$(a_n) = 3 \ 4 \ 5 \ 6 \ 7 \dots$$

$$\begin{cases} a_2 - a_1 = 1 \\ a_3 - a_2 = 1 \\ \dots \\ a_n - a_{n-1} = 1 \end{cases}$$

$$a_n - a_1 = 1 + 1 + \dots + 1 = n - 1$$

$$a_n = a_1 + (n - 1) = n + 2$$

$$\text{Тогда: } a_n = a_{n-1} + 1 = n + 1 + 1 = n + 2$$

(b) $a_n = a_{n-1} + n$ with $a_0 = 2$

$$(a_n) = 2 \ 3 \ 5 \ 8 \ 12 \dots$$

$$\begin{cases} a_1 - a_0 = 1 \\ a_2 - a_1 = 2 \\ \dots \\ a_n - a_{n-1} = n \end{cases}$$

$$a_n - a_0 = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$a_n = a_0 + \frac{n(n+1)}{2} = 2 + \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\text{Тогда: } a_n = a_{n-1} + n = 2 + \frac{n(n-1)}{2} + n = 2 + \frac{n(n+1)}{2}$$

(c) $a_n = 2a_{n-1} + 2$ with $a_0 = 1$

$$(a_n) = 1 \ 4 \ 10 \ 22 \ 46 \dots$$

$$\begin{cases} a_1 - a_0 = 3 \\ a_2 - a_1 = 6 \\ \dots \\ a_n - a_{n-1} = 2(a_{n-1} - a_{n-2}) \end{cases}$$

$$a_n - a_0 = 3 + 6 + 12 + \dots + 2(a_{n-1} - a_{n-2}) = 3 * (2^0 + 2^1 + \dots + 2^{n-1}) = 3 * (2^n - 1)$$

$$a_n = a_0 + 3 * (2^n - 1) = 1 + 3 * (2^n - 1)$$

$$\text{Тогда: } a_n = 2a_{n-1} + 2 = 2 * (1 + 3 * (2^{n-1} - 1)) + 2 = 2 + 3 * 2^n - 6 = 1 + 3 * (2^n - 1)$$

(d) $a_n = 4a_{n-1} + 5a_{n-2}$ with $a_0 = 1, a_1 = 17$

$$(a_n) = 1 \ 17 \ 73 \ 377 \dots$$

Составим характеристическое уравнение рекуррентного соотношения:

$$r^2 - 4r - 5 = 0, \text{ а корень рекуррентного соотношения: } r_1 = 5, r_2 = -1.$$

Имеем: $a_n = c_1 * 5^n + c_2(-1)^n = 3 * 5^n - 2(-1)^n$ (получаем коэффициенты c_1 и c_2 решая систему ниже для a_0 и a_1)

$$\begin{cases} c_1 + c_2 = 1 \\ 5 * c_1 - c_2 = 17 \end{cases} \begin{cases} c_1 = 1 - c_2 \\ 5 - 6c_2 = 17 \end{cases} \begin{cases} c_1 = 3 \\ c_2 = -2 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \text{Тогда: } a_n &= 4a_{n-1} + 5a_{n-2} = 4 * (3 * 5^{n-1} - 2(-1)^{n-1}) + 5 * (3 * 5^{n-2} - 2(-1)^{n-2}) = \\ &= 12 * 5^{n-1} - 8(-1)^{n-1} + 3 * 5^{n-1} - 10(-1)^{n-2} = 15 * 5^{n-1} + 8(-1)^n - 10(-1)^n = \\ &= 3 * 5^n - 2(-1)^n \end{aligned}$$

(e) $a_n = 6a_{n-1} - 9a_{n-2}$ with $a_0 = 2, a_1 = 3$

$$(a_n) = 2 \ 3 \ 0 \ -27 \ -162 \ -729 \ -2916$$

Составим характеристическое уравнение рекуррентного соотношения:

$$r^2 - 6r + 9 = 0, \text{ а корень рекуррентного соотношения: } r = 3.$$

Имеем: $a_n = c_1 * 3^n - nc_2 3^n$ (получаем коэффициенты c_1 и c_2 решая систему ниже для a_0 и a_1).

$$\begin{cases} c_1 = 2 \\ 3c_2 + 3c_1 = 3 \end{cases} \begin{cases} c_1 = 2 \\ c_2 = -1 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \text{Тогда: } a_n &= 6a_{n-1} - 9a_{n-2} = 6(2 * 3^{n-1} - (n-1)3^{n-1}) - 9(2 * 3^{n-2} - (n-2)3^{n-2}) = \\ &= (4 * 3^n - 2n3^n + 2 * 3^n) - (2 * 3^n - n3^n + 2 * 3^n) = \\ &= (6 * 3^n - 2n3^n) - (4 * 3^n - n3^n) = \\ &= 2 * 3^n - n3^n \end{aligned}$$

(f) $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2} - 2a_{n-3}$ with $a_{0,1,2} = 3, 2, 6$

$$(a_n) = 3 \ 2 \ 6 \ 8 \ 18 \ 32 \ 66 \ 128 \ 258 \ 512 \ 1026 \ 2048 \dots$$

Составим характеристическое уравнение рекуррентного соотношения:

$$r^3 - 2r^2 - r + 2 = 0$$

Получим следующие корни: $r_1 = -1, r_2 = 1, r_3 = 2$.

Имеем: $a_n = (-1)^n + 1 + 2^n$ получаем коэффициенты c_1, c_2 и c_3 решая систему ниже для a_0, a_1 и a_2).

$$a_n = c_1 * (-1)^n + c_2 + c_3 * 2^n$$

$$\begin{cases} c_1 + c_2 + c_3 = 3 \\ c_1 * (-1)^1 + c_2 + c_3 * 2^1 = 2 \\ c_1 * (-1)^2 + c_2 + c_3 * 2^2 = 6 \end{cases}$$

$$\begin{cases} c_1 = 3 - c_2 - c_3 \\ c_2 = \frac{5 - 3c_3}{2} \\ c_3 = 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} c_1 = 1 \\ c_2 = 1 \\ c_3 = 1 \end{cases}$$

Тогда: $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2} - 2a_{n-3} = 2 * ((-1)^{n-1} + 1 + 2^{n-1}) + ((-1)^{n-2} + 1 + 2^{n-2}) - 2 * ((-1)^{n-3} + 1 + 2^{n-3}) =$

$$= 2 * (-1)^{n-1} + 2 + 2^n + ((-1)^{n-2} + 1 + 2^{n-2}) - 2 * (-1)^{n-3} - 2 - 2^{n-2} =$$

$$= 2 * (-1)^{n-1} + 2^n + ((-1)^{n-2} + 1) - 2 * (-1)^{n-3} =$$

$$= 2^n + 1 + (-1)^{n-2} = 2^n + 1 + (-1)^n.$$

2. Решите следующие примеры, применив основную (Master) теорему. Для случаев, когда основная теорема не применяется, используйте метод Акра-Бацци. В случаях, когда ни одна из этих двух теорем не применима, объясните, почему и разрешите отношение рекурсии, исследуя дерево рекурсии. Решения должны быть в виде $T(n) \in \Theta(\dots)$.

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

(a) $T(n) = 2T(n/2) + n$

Master theorem case #2

для $f(n) = \Theta(n^{c_{crit}} \log^k n)$, где $c_{crit} = \log_b a = 1$, $k=0$:

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$

(b) $T(n) = T(3n/4) + T(n/4) + n$

A-B method:

$$b_1 = 1/4, b_2 = 3/4, a_1 = 1, a_2 = 1$$

$$b_1^p + b_2^p = 1, p = 1$$

$$T(n) \in \Theta(n^p (1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^1 (1 + \int_1^n \frac{u}{u^2} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^1 (1 + \ln n))$$

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$

(c) $T(n) = 3T(n/2) + n$

$$c_{crit} = \log_b a = \log_2 3 > 1$$

Master theorem case #1

$$T(n) \in \Theta(n^{\log_2 3})$$

(d) $T(n) = 2T(n/2) + n/\log n$

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{n}{\log n} = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + n \log^{-1} n$$

Master theorem case 2B для $f(n) = \Theta(n^{c_{crit}} \log^k n)$, для $k = -1$, $c_{crit} = 1$

$$T(n) \in \Theta(n^{c_{crit}} \log(\log n))$$

$$T(n) \in \Theta(n \log(\log n))$$

$$(e) T(n) = 6T(n/3) + n^2 \log n$$

Master theorem case #3

$$f(n) = n^2 \log n \in \Omega(n^c), c_{crit} = \log_b a = \log_3 6 < 2$$

$$6f(n/3) \leq 2/3 f(n) \text{ при } k=2/3 \text{ и } n \rightarrow \inf.$$

Получаем:

$$T(n) \in \Theta(n^2 \log n)$$

$$(f) T(n) = T(3n/4) + n \log n$$

$$f(n) = n \log n \in \Omega(n^1), c_{crit} = \log_{\frac{4}{3}} 1 < 1$$

$$f(3n/4) = \frac{3}{4} n \log \frac{3}{4} n = \frac{3}{4} n \log n (1 + \frac{\log \frac{3}{4}}{\log n}) \leq \frac{3}{4} n \log n \text{ при } n \rightarrow \inf.$$

Master theorem case #3

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$

$$(g) T(n) = T(\lfloor n/2 \rfloor) + T(\lceil n/2 \rceil) + n$$

A-B method:

$$b_1 = 1/2, b_2 = 1/2, a_1 = 1, a_2 = 1$$

$$b_1^p + b_2^p = 1, p = 1$$

$$T(n) \in \Theta(n^p (1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^1 (1 + \int_1^n \frac{u}{u^2} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^1 (1 + \ln n))$$

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$

$$(h) T(n) = T(n/2) + T(n/4) + 1$$

A-B method:

$$b_1 = 1/2, b_2 = 1/4, a_1 = 1, a_2 = 1$$

$$b_1^p + b_2^p = 1$$

$$2^p + 1^p = 4^p$$

$$(2^p)^2 - 2^p - 1 = 0$$

$$2^p = (1 + \sqrt{5}) \frac{1}{2}$$

$$p = \frac{\log 1 + \sqrt{5}}{\log 2} - 1$$

$$T(n) \in \Theta(n^p (1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^p (1 - \frac{1}{p} (\frac{1}{n^p} - 1))) \in \Theta(n^p)$$

$$T(n) \in \Theta(n^{\frac{\log 1 + \sqrt{5}}{\log 2} - 1})$$

$$(i) T(n) = T(n/2) + T(n/3) + T(n/6) + n$$

A-B method:

$$b_1 = 1/2, b_2 = 1/3, b_3 = 1/6, a_1 = 1, a_2 = 1, a_3 = 1$$

$$b_1^p + b_2^p + b_3^p = 1$$

$$3^p + 2^p + 1^p = 6^p, p = 1$$

$$T(n) \in \Theta(n^p (1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^1 (1 + \int_1^n \frac{u}{u^2} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$

$$(j) T(n) = 2T(n/3) + 2T(2n/3) + n$$

A-B method:

$$b_1 = 1/3, b_2 = 2/3, b_3 = 1/6, a_1 = 2, a_2 = 2$$

$$2b_1^p + 2b_2^p = 1$$

$$2 + 2^{p+1} = 3^p, \text{ если прикинуть, то } p \in (2; 3).$$

Вольфрам показывает такое решение:

Alternate forms:

$$2(2^p + 1) = 3^p$$

$$2^{p+1} - 3^p = -2$$

Number line:



Solution:

$$p \approx 2.19629$$

$$T(n) \in \Theta(n^p(1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du))$$

$$T(n) \in \Theta(n^p(1 + \frac{1}{1-p}(\frac{1}{n^{p-1}} - 1)))$$

$$T(n) \in \Theta(n^p(1 + \frac{1}{1-p}) + \frac{1}{1-p}n))$$

$$T(n) \in \Theta(n^p), \quad p \approx 2.19629$$

$$(k) \quad T(n) = \sqrt{2n}T(\sqrt{2n}) + \sqrt{n}$$

Пусть $n = 2^{k-1}$, $\sqrt{2n} = 2^{k/2}$, $k = \log n$, тогда имеем:

$$T(n) = \sqrt{2n}T(\sqrt{2n}) + \sqrt{n}$$

$$T(2^{k-1}) = 2^{k/2} T(2^{k/2}) + 2^{\frac{k-1}{2}}$$

$$\frac{T(2^{k-1})}{2^{\frac{k-1}{2}}} = \frac{2^{k/2} T(2^{k/2})}{2^{\frac{k-1}{2}}} + 1$$

$$\frac{T(2^{k-1})}{2^{\frac{k-1}{2}}} = \sqrt{2}T(2^{k/2}) + 1$$

$$\text{Пусть } y(k) = \frac{T(2^{k-1})}{2^{\frac{k-1}{2}}}, \quad y(k) = \sqrt{2}y\left(\frac{k}{2}\right) + 1$$

Master theorem $T(n) = aT(n/b) + n^d$, имеем $a = 2^{\frac{k}{2}}$, $b = 2$, $d = \frac{k}{2}$, $a = b^d = 2^{\frac{k}{2}}$.

$$y(k) = k^d \log k = k^{\frac{k}{2}} \log k, \text{ вспомним что } y(k) = \frac{T(2^{k-1})}{2^{\frac{k-1}{2}}}, \text{ тогда}$$

$$T(2^{k-1}) = k^{\frac{k}{2}} * 2^{\frac{k-1}{2}} \log(k)$$

$$T(n) = \Theta(\sqrt{n} \log n^{\frac{\log n}{2}} \log(\log n))$$

$$(I) T(n) = \sqrt{2n} T(\sqrt{2n}) + n$$

Пусть $n = 2^{k-1}$, $\sqrt{2n} = 2^{k/2}$, $k = \log n$, тогда имеем:

$$T(n) = \sqrt{2n} T(\sqrt{2n}) + n$$

$$T(2^{k-1}) = 2^{k/2} T(2^{k/2}) + 2^{k-1}$$

$$\frac{T(2^{k-1})}{2^{k-1}} = \frac{2^{k/2} T(2^{k/2})}{2^{k-1}} + 1$$

$$\frac{T(2^{k-1})}{2^{k-1}} = \frac{T(2^{k/2})}{2^{k/2-1}} + 1$$

$$\text{Пусть } y(k) = \frac{T(2^{k-1})}{2^{k-1}}, y(k) = y\left(\frac{k}{2}\right) + 1$$

Master theorem $T(n) = aT(n/b) + n^d$, имеем $a = 1$, $b = 2$, $d = 0$, $a = b^d = 1$.

$y(k) = k^d \log k = \log k$, вспомним что $y(k) = \frac{T(2^{k-1})}{2^{k-1}}$, тогда

$$T(2^{k-1}) = 2^{k-1} \log(k)$$

$$T(n) = \Theta(n \log \log n)$$

3. Рассмотрим рекуррентное соотношение

$$a_n = 2a_{n-1} + 2a_{n-2}, a_0 = a_1 = 2.$$

Решите его (т.е. найдите конечную формулу) и покажите, как ее можно использовать для оценки значения $\sqrt{3}$ (подсказка: $\lim_{n \rightarrow \infty} (a_n/a_{n-1})$). После этого разработать алгоритм построения рекуррентного отношения с целыми коэффициентами, который можно использовать для вычисления квадратного корня \sqrt{k} , заданного целого числа k .

$$a_n = 2a_{n-1} + 2a_{n-2}$$

Составим характеристическое уравнение:

$$x^2 - 2x - 2 = 0$$

$$x_1 = 1 + \sqrt{3}, \quad x_2 = 1 - \sqrt{3}$$

$$a_n = c_1(1 + \sqrt{3})^n + c_2(1 - \sqrt{3})^n$$

Найдём коэффициенты:

$$\begin{cases} c_1(1 + \sqrt{3})^1 + c_2(1 - \sqrt{3})^1 = 2 \\ c_1 + c_2 = 2 \end{cases}$$

$$c_1 = c_2 = 2$$

$$a_n = 2(1 + \sqrt{3})^n + 2(1 - \sqrt{3})^n$$

Оценим $\frac{a_n}{a_{n-1}}$:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{a_n}{a_{n-1}} \right) = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{(1 + \sqrt{3})^n + (1 - \sqrt{3})^n}{(1 + \sqrt{3})^{n-1} + (1 - \sqrt{3})^{n-1}} \right) =$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{(1 + \sqrt{3})(1 + \sqrt{3})^n + (1 - \sqrt{3})(1 - \sqrt{3})^{n-1}}{(1 + \sqrt{3})^{n-1} + (1 - \sqrt{3})^{n-1}} \right) = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{(1 + \sqrt{3}) * 1 + \frac{(1 - \sqrt{3})(1 - \sqrt{3})^{n-1}}{(1 + \sqrt{3})^{n-1}}}{1 + \frac{(1 - \sqrt{3})^{n-1}}{(1 + \sqrt{3})^{n-1}}} \right) =$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{(1 + \sqrt{3}) * 1 + 0}{1 + 0} \right) = 1 + \sqrt{3}$$

Тогда $\frac{a_n}{a_{n-1}} - 1$ даёт оценку $\sqrt{3}$, тогда заменим

$\sqrt{3}$ на k и вернёмся к рекуррентным соотношениям:

$$x_1 = 1 + \sqrt{k}, \quad x_2 = 1 - \sqrt{k}$$

$$x^2 - 2x + 1 - k = 0$$

$$a_n = 2a_{n-1} + (k-1)a_{n-2}$$