



# MATEMATIKA DISKRIT

## RELASI REKURENSI

Wike Handini

### BARISAN YANG DIDEFINISIKAN SECARA REKURSIF

- Salah satu cara untuk menyatakan suatu barisan adalah secara rekursif.
- Suatu barisan dinyatakan secara rekursif jika kondisi awal barisan ditentukan, dan suku-suku barisan selanjutnya dinyatakan dalam hubungannya dengan sejumlah suku-suku yang sudah dinyatakan sebelumnya.
- Persamaan yang menyatakan hubungan antara beberapa suku tersebut dinamakan relasi rekurensi. Contoh:

Barisan bilangan ganjil lebih besar dari 2, yaitu 3, 5, 7, ..... dapat dinyatakan sebagai berikut:

Untuk semua bilangan bulat  $k \geq 1$ ,  $a_k = a_{k-1} + 2$  (relasi rekurensi) dan  $a_0 = 3$  (kondisi awal)

Dengan relasi rekurensi dan kondisi awal, suku-suku barisan selanjutnya dapat dihitung:

$$a_1 = a_0 + 2 = 3 + 2 = 5$$

$$a_2 = a_1 + 2 = 5 + 2 = 7$$

$$a_3 = a_2 + 2 = 7 + 2 = 9 \quad \text{..... dst.}$$

## CONTOH 1

Suatu barisan  $c_0, c_1, c_2, \dots$  didefinisikan secara rekursif sebagai berikut:

Untuk semua bilangan bulat  $k \geq 2$ ,  $c_k = c_{k-1} + kc_{k-2} + 1$ .

Dengan kondisi awal  $c_0 = 1$  dan  $c_1 = 2$ , hitunglah  $c_5$ .

### Penyelesaian

Oleh karena barisan didefinisikan secara rekursif, maka  $c_5$  tidak dapat dihitung secara langsung, tetapi harus dihitung terlebih dulu  $c_2, c_3$  dan  $c_4$ .

$$c_2 = c_1 + 2c_0 + 1 = 2 + 2 \cdot 1 + 1 = 5$$

$$c_3 = c_2 + 3c_1 + 1 = 5 + 3 \cdot 2 + 1 = 12$$

$$c_4 = c_3 + 4c_2 + 1 = 12 + 4 \cdot 5 + 1 = 33$$

$$c_5 = c_4 + 5c_3 + 1 = 33 + 5 \cdot 12 + 1 = 94$$

Dengan demikian  
didapatkanlah  
nilai  $c_5 = 94$

3

## CONTOH 2 (Bilangan Fibonacci)

Pada tahun 1202, Leonardo of Pisa yang dikenal sebagai Fibonacci mengemukakan masalah sebagai berikut: misalkan mula-mula ada sepasang kelinci (jantan dan betina) yang baru lahir. Setiap bulan, kelinci-kelinci yang sudah berumur lebih dari 1 bulan akan beranak 2 ekor kelinci (jantan dan betina). Carilah banyaknya kelinci setelah 6 bulan (dan secara umum setelah  $n$  bulan).

### Penyelesaian

- ✓ Pada bulan ke-0, ada 1 pasang kelinci (pasangan A).
- ✓ Pada bulan ke-1, tetap masih ada 1 pasang kelinci (A) karena pasangan ini belum cukup umur.
- ✓ Pada bulan ke-2, pasangan A memiliki sepasang anak (pasangan B), sehingga total ada 2 pasang kelinci.
- ✓ Pada bulan ke-3, pasangan A memiliki sepasang anak lagi (pasangan C), tetapi pasangan B belum cukup umur, sehingga total keseluruhan ada 3 pasang kelinci.

4

## CONTOH 2 (Bilangan Fibonacci) → Penyelesaian

- ✓ Pada bulan ke-4, pasangan A memiliki sepasang anak lagi (pasangan D), demikian pula pasangan B yang sudah berumur 2 bulan memiliki sepasang anak (pasangan E). Dengan demikian total keseluruhan ada 5 pasang kelinci.
- ✓ Dan seterusnya sehingga dapat dinyatakan dalam tabel:

Induk Kelinci	Anak kelinci pada bulan ke-					
	1	2	3	4	5	6
A	-	B	C	D	F	I
B	-	-	-	E	G	J
C	-	-	-	-	H	K
D	-	-	-	-	-	L
E	-	-	-	-	-	M
F	-	-	-	-	-	-
G	-	-	-	-	-	-

5

## CONTOH 2 (Bilangan Fibonacci) → Penyelesaian

- ✓ Pada bulan ke-1, kelinci yang ada adalah A (1 pasang)
- ✓ Pada bulan ke-2, kelinci yang ada adalah A, B (2 pasang)
- ✓ Pada bulan ke-3, kelinci yang ada adalah A, B, C (3 pasang)
- ✓ Pada bulan ke-4, kelinci yang ada adalah A, ..., E (5 pasang)
- ✓ Pada bulan ke-5, kelinci yang ada adalah A, ..., H (8 pasang)
- ✓ Pada bulan ke-6, kelinci yang ada adalah A, ..., M (13 pasang)

Dengan demikian banyaknya kelinci pada bulan ke-6 adalah 13 pasang

Misalkan  $F_n$  menyatakan banyaknya pasangan kelinci yang hidup pada bulan ke- $n$  ( $n \geq 0$ ). Maka:

$$\begin{array}{lll} F_0 = 1 & F_2 = 2 & F_4 = 5 \\ F_1 = 1 & F_3 = 3 & F_5 = 8 \end{array} \quad \text{dst.}$$

6

## CONTOH 2 (Bilangan Fibonacci) → Penyelesaian

- $F_n$  terbentuk dari 2 hal, yaitu  $F_{n-1}$  pasang kelinci dari bulan sebelumnya ditambah jumlah pasangan anak yang dilahirkan.
- Oleh karena kelinci yang memiliki anak adalah yang berumur minimal 2 bulan, maka jumlah pasang anak yang diperoleh sama dengan jumlah kelinci pada 2 bulan sebelumnya yaitu  $F_{n-2}$ .
- Dengan demikian didapatkan relasi:

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad \text{dengan } F_0 = 1 \text{ dan } F_1 = 1$$

Relasi ini dikenal sebagai relasi Fibonacci.  $F_i$  yang terbentuk disebut Bilangan Fibonacci.

7

## PENYELESAIAN RELASI REKURENSI DENGAN ITERASI

- Prinsip penyelesaian relasi rekurensi dengan iterasi adalah menghitung suku-suku barisan secara berurutan terus menerus sehingga diperoleh pola tertentu yang kemudian dibuatkan rumus eksplisit. Untuk mendapatkan polanya, barisan dapat dihitung secara menaik (dihitung berturut-turut  $a_1, a_2, a_3, \dots$ ) atau menurun (dihitung berturut-turut  $a_n, a_{n-1}, a_{n-2}, \dots$ ).
- Beberapa deret yang sering digunakan untuk menyelesaikan relasi rekurensi dengan iterasi, antara lain:

$$1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2} \qquad 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$1.2 + 2.3 + 3.4 + \dots + n(n+1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{3}$$

$$1 + r + r^2 + \dots + r^n = \frac{r^{n+1} - 1}{r - 1} \quad \text{untuk } r > 1 \text{ (Deret Geometri)}$$

8

### CONTOH 3

Misalkan  $a_0, a_1, a_2, \dots$  adalah barisan yang didefinisikan sebagai berikut:

Untuk semua bilangan bulat  $k \geq 1 \rightarrow a_k = a_{k-1} + 2$  (relasi rekurensi)

$a_0 = 1$  (kondisi awal)

Carilah rumus eksplisit barisan tersebut dengan metode iterasi

Penyelesaian

Metode iterasi secara menurun:

$$\begin{aligned} a_k &= a_{k-1} + 2 \\ &= (a_{k-2} + 2) + 2 = a_{k-2} + 2.2 \\ &= (a_{k-3} + 2) + 2.2 = a_{k-3} + 3.2 \\ &= (a_{k-4} + 2) + 3.2 = a_{k-4} + 4.2 \\ &= (a_{k-5} + 2) + 4.2 = a_{k-5} + 5.2 \end{aligned}$$

9

### CONTOH 3 $\rightarrow$ Penyelesaian

Berdasarkan pola yang ada, maka dapat disusun:

$$a_k = a_{k-k} + k.2 = a_0 + 2.k$$

Oleh karena  $a_0 = 1$ , maka penyelesaian persamaan rekursif adalah:  $a_k = 1 + 2.k$

Metode iterasi secara menaik:

$$\begin{aligned} a_1 &= a_0 + 2 \\ a_2 &= a_1 + 2 = (a_0 + 2) + 2 = a_0 + 2.2 \\ a_3 &= a_2 + 2 = (a_0 + 2.2) + 2 = a_0 + 3.2 \\ a_4 &= a_3 + 2 = (a_0 + 3.2) + 2 = a_0 + 4.2 \quad \text{dst.....} \end{aligned}$$

Berdasarkan pola tersebut, maka dapat disusun:

$$a_k = a_0 + k.2 = 1 + 2.k$$

10

## CONTOH 4

Misalkan  $K_n$  adalah graf sederhana (tanpa loop dan garis paralel) dengan  $n$  buah titik dan setiap pasang titik dihubungkan dengan sebuah garis (graf lengkap atau *complete graph*).

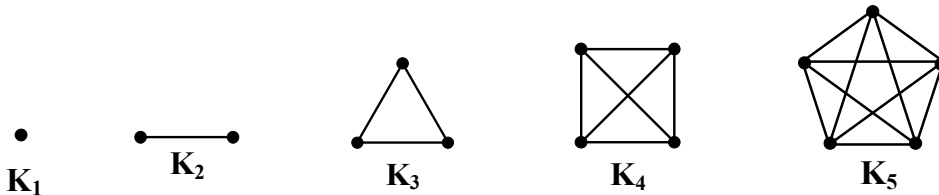
Jika  $S_n$  menyatakan jumlah garis dalam  $K_n$ , maka:

a. Buktikan bahwa  $S_n$  memenuhi relasi rekurensi  $S_n = S_{n-1} + (n-1)$  dan kondisi awal  $S_n = 0$ .

b. Selesaikan relasi rekurensi  $S_n$  tersebut.

Penyelesaian

a.  $K_n$  untuk 1, 2, 3, 4 dan 5 dapat digambarkan sebagai berikut:



11

## CONTOH 4 → Penyelesaian

Pada penambahan garis dari  $K_3$  ke  $K_4$ , terlihat bahwa banyaknya garis dalam  $K_4$  adalah banyaknya garis  $K_3$  ditambah dengan banyaknya garis baru yang harus dibuat akibat penambahan 1 buah titik seperti terlihat pada ilustrasi berikut ini:



Banyaknya garis yang ditambahkan pada  $K_4$  sama dengan banyaknya titik pada  $K_3$  sehingga:  $S_4 = S_3 + 3$

Secara umum:  $S_n = S_{n-1} + (n-1)$

Kondisi awal  $S_1 = 0$  terpenuhi karena tidak mungkin membuat garis dari 1 titik

12

### CONTOH 4 → Penyelesaian

---

$$b. \quad S_n = S_{n-1} + (n-1)$$

$$= (S_{n-2} + (n-2)) + (n-1) = S_{n-2} + (n-2) + (n-1)$$

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

$$= (S_{n-4} + (n-4)) + (n-3) + (n-2) + (n-1) = S_{n-4} + (n-4) + (n-3) + (n-2) + (n-1)$$

dst.

$$S_n = S_{n-(n-1)} + (n-(n-1)) + \dots + (n-3) + (n-2) + (n-1)$$

$$S_n = S_1 + 1 + 2 + \dots + (n-3) + (n-2) + (n-1)$$

Karena  $S_1 = 0$ , maka:

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