

### BAB III

#### BEBERAPA METODE PENYELESAIAN MENCARI AKAR SUATU POLINOMIAL

##### 3.1. METODE BERNOULLI.

Metode ini diperkenalkan oleh Daniel Bernoulli untuk mendapatkan akar dari persamaan polinomial :

$$a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n = 0 \quad (3.1.1)$$

Dimana  $a_0=1$  dan  $a_i$ ,  $i=1, 2, \dots, n$  adalah koefisien dari polinomial. Bentuk dari (3.1.1) dapat dirubah kedalam bentuk persamaan differensi menjadi :

$$a_0 U_k + a_1 U_{k-1} + \dots + a_{n-1} U_{k-n+1} + a_n U_{k-n} = 0 \quad (3.1.2)$$

dimana  $a_i$ ,  $i=0, 1, \dots, n$  adalah koefisien dari persamaan polinomial (3.1.1).

Jika harga akar-akar dari (3.1.1) adalah  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$  dan jika (3.1.2) merupakan persamaan differensi, maka penyelesaian umum yang diperoleh adalah (jika sebuah akar penyelesaian dari (3.1.2) diandaikan berbentuk  $U_k = \alpha^k$ , dengan demikian dapat ditemukan persamaan karakteristik untuk mendapatkan harga yang dapat diterima dari bentuk (3.1.1)) :

$$U_k = c_1 \alpha_1^k + c_2 \alpha_2^k + c_3 \alpha_3^k + \dots + c_n \alpha_n^k \quad (3.1.3)$$

Jadi  $\alpha_1^k, \alpha_2^k, \dots, \alpha_n^k$  adalah semua penyelesaian, dan ditunjukkan superposisi, (3.1.3) menunjukkan sebagian bentuk penyelesaian, dengan menganggap harga  $k$  adalah bulat. Dimana  $c_i$ ,  $i=1, 2, 3, \dots, n$  adalah merupakan konsante yang besarnya ditentukan oleh harga-harga dari :  $U_0, U_1, U_2, \dots$  dan  $U_{n-1}$ , jika akar-akar tersebut bukan merupakan bentuk akar pengulangan. Anggapan diatas, dimisalkan besarnya akar-akar pada waktu pengurutan menunjukkan harga yang makin kecil, dimana  $\alpha_1$  adalah akar paling besar dari persamaan (3.1.1).

Dari (3.1.3) didapat :

$$U_k = c_1 \alpha_1^k \left\{ 1 + \frac{c_2}{c_1} \left( \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^k + \frac{c_3}{c_1} \left( \frac{\alpha_3}{\alpha_1} \right)^k + \dots + \frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^k \right\} \quad (3.1.4)$$

dimana  $c_1 \neq 0$ , dapat ditunjukkan pada deret yang dihasilkan oleh (3.1.2), bentuk pendekatan ke  $k$  oleh  $c_1 \alpha_1^k$  dimana  $k \rightarrow \infty$ , adalah merupakan perbandingan :

$$\begin{aligned} \frac{U_k}{U_{k-1}} &= \frac{c_1 \alpha_1^k \left\{ 1 + \frac{c_2}{c_1} \left( \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^k + \frac{c_3}{c_1} \left( \frac{\alpha_3}{\alpha_1} \right)^k + \dots + \frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^k \right\}}{c_1 \alpha_1^{k-1} \left\{ 1 + \frac{c_2}{c_1} \left( \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^{k-1} + \frac{c_3}{c_1} \left( \frac{\alpha_3}{\alpha_1} \right)^{k-1} + \dots + \frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^{k-1} \right\}} \\ &= \frac{\frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^k}{\frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^{k-1}} \\ &= \alpha_1 \left\{ \frac{1 + \frac{c_2}{c_1} \left( \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^k + \frac{c_3}{c_1} \left( \frac{\alpha_3}{\alpha_1} \right)^k + \dots + \frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^k}{1 + \frac{c_2}{c_1} \left( \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^{k-1} + \frac{c_3}{c_1} \left( \frac{\alpha_3}{\alpha_1} \right)^{k-1} + \dots + \frac{c_n}{c_1} \left( \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \right)^{k-1}} \right\} \end{aligned}$$

Karena  $\alpha_1$  adalah merupakan akar dominan (terbesar) maka berlaku :

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \left( \frac{\alpha_i}{\alpha_1} \right) = 0 \text{ untuk } i=2,3,4,\dots,n.$$

Dengan demikian maka berlaku :

$$\frac{U_k}{U_{k-1}} = \alpha_1 \left\{ \frac{1 + \frac{c_2}{c_1}(0) + \frac{c_3}{c_1}(0) + \dots + \frac{c_n}{c_1}(0)}{1 + \frac{c_2}{c_1}(0) + \frac{c_3}{c_1}(0) + \dots + \frac{c_n}{c_1}(0)} \right\}$$

Maka :  $r_r = \frac{U_k}{U_{k-1}} = \alpha_1 \quad (3.1.5)$

Jika akar terbesar  $\alpha_1$  adalah riil dan bukan bentuk pengulangan dan tidak ada akar lain yang besarnya sama maka persamaan (3.1.5) diatas dapat berlaku.

Jika akar terbesar  $\alpha_1$  adalah merupakan bilangan kompleks,  $\alpha_2$  juga merupakan bilangan kompleks yang sekawan dan koefisien dari polinomial (3.1.1) riil.

Maka hasil akar-akar  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  yang merupakan bilangan kompleks tersebut dapat ditulis sebagai berikut :

$$\begin{aligned}\alpha_1 &= \xi_1 + i\gamma_1 = \beta_1 e^{i\phi_1} \\ \alpha_2 &= \xi_1 - i\gamma_1 = \beta_1 e^{-i\phi_1}\end{aligned}\quad (3.1.6)$$

dimana  $\beta_1 > 0$  dan  $\xi_1$ ,  $\gamma_1$ ,  $\beta_1$  dan  $\phi_1$  adalah riil sehingga bentuk  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  dapat menjadi :

$$\begin{aligned}\alpha_1^k &= \beta_1^k (\cos k\phi_1 + i \sin k\phi_1) \\ \alpha_2^k &= \beta_1^k (\cos k\phi_1 - i \sin k\phi_1)\end{aligned}$$

Bentuk  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  diatas dimasukkan dalam persamaan (3.1.3), dengan mengganti  $C_1 = (c_1 + i c_2)/2$  dan  $c_2 = (c_1 - i c_2)/2$ , didapat :

$$\begin{aligned}u_k &= \beta_1^k \frac{c_1 - c_2 i}{2} (\cos k\phi_1 + i \sin k\phi_1) + \\ &\quad \beta_1^k \frac{c_1 + i c_2}{2} (\cos k\phi_1 - i \sin k\phi_1) \\ &= \beta_1^k \left\{ \frac{c_1}{2} \cos k\phi_1 + \frac{i c_1}{2} \sin k\phi_1 - \frac{i c_2}{2} \cos k\phi_1 + \right. \\ &\quad \left. \frac{c_2}{2} \sin k\phi_1 + \frac{c_1}{2} \cos k\phi_1 - \frac{i c_1}{2} \sin k\phi_1 + \right. \\ &\quad \left. \frac{i c_2}{2} \cos k\phi_1 + \frac{c_2}{2} \sin k\phi_1 \right\} \\ &= \beta_1^k \left\{ c_1 \cos k\phi_1 + c_2 \sin k\phi_1 \right\}\end{aligned}$$

Jika  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  bukan bentuk pengulangan dan jika

$$U_k \approx \beta_1^k (C_1 \cos k\phi_1 + C_2 \sin k\phi_1) \quad k \rightarrow \infty \quad (3.1.7)$$

Tetapi jika  $U_k$  yang diberikan oleh bagian sebelah kanan (3.1.7) tepat sekali maka akan memenuhi hubungan :

$$U_{k+1} - 2U_k \beta_1 \cos \phi_1 + \beta_1^2 U_{k-1} = 0 \quad (3.1.8)$$

dan sebaliknya, dengan mudah dapat diperiksa.

Hubungan lainnya, diperlukan 2 bilangan riil yang tidak diketahui besarnya  $\beta_1$  dan  $\phi_1$ , dengan menganti  $k$  oleh  $k-1$  didapat bentuk :

$$U_k - 2U_{k-1} \beta_1 \cos \phi_1 + \beta_1^2 U_{k-2} = 0 \quad (3.1.9)$$

Hasil eliminasi  $\cos \phi_1$  dari persamaan (3.1.9) dan (3.1.8) adalah :

$$\text{dari (3.1.8)} ; \cos \phi_1 = \frac{U_{k+1} + \beta_1^2 U_{k-1}}{2 U_k \beta_1}$$

$$\text{dari (3.1.9)} ; \cos \phi_1 = \frac{U_k + \beta_1^2 U_{k-2}}{2 U_{k-1} \beta_1}$$

$$\frac{U_{k+1} + \beta_1^2 U_{k-1}}{2 U_k \beta_1} = \frac{U_k + \beta_1^2 U_{k-2}}{2 U_{k-1} \beta_1}$$

$$U_{k-1}(U_{k+1} + \beta_1^2 U_{k-1}) = U_k(U_k + \beta_1^2 U_{k-2})$$

$$U_{k-1}U_{k+1} + \beta_1^2 U_{k-1}^2 = U_k^2 + \beta_1^2 U_k U_{k-2}$$

$$\beta_1^2(U_{k-1}^2 - U_k U_{k-2}) = U_k^2 - U_{k+1}U_{k-1}$$

$$\beta_1^2(U_{k-1}^2 - U_k U_{k-2}) = U_k^2 - U_{k+1}U_{k-1} \quad (3.1.10)$$

Dari eliminasi  $\beta_1^2$  dari persamaan (3.1.8) dan (3.1.9) ,

$$\text{dari (3.1.8)} ; \beta_1^2 = \frac{2U_k \beta_1 \cos \phi_1 - U_{k+1}}{U_{k-1}}$$

$$\text{dari (3.1.9)} ; \beta_1^2 = \frac{2U_{k-1} \beta_1 \cos \phi_1 - U_k}{U_{k-2}}$$

$$\frac{2U_k \beta_1 \cos \phi_1 - U_{k+1}}{U_{k-1}} = \frac{2U_{k-1} \beta_1 \cos \phi_1 - U_k}{U_{k-2}}$$

$$(2U_k \beta_1 \cos \phi_1 - U_{k+1})U_{k-2} = (2U_{k-1} \beta_1 \cos \phi_1 - U_k)U_{k-1}$$

didapat :

$$2U_k U_{k-2} \beta_1 \cos \phi_1 - U_{k+1} U_{k-2} = 2U_{k-1}^2 \beta_1 \cos \phi_1 - U_{k-1} U_k$$

didapat :

$$2(U_{k-1}^2 - 2U_k U_{k-2}) \beta_1 \cos \phi_1 = U_k U_{k-1} - U_{k+1} U_{k-2} \quad (3.1.11)$$

Jadi, jika kita gunakan definisi :

$$V_k = U_k^2 - U_{k+1} U_{k-1} ; \quad t_k = U_k U_{k-1} - U_{k+1} U_{k-2} \quad (3.1.12)$$

Dari hasil perkalian  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  dari (3.1.6) didapat :

$$\begin{aligned} \alpha_1 \alpha_2 &= (\xi_1 + i\eta_1)(\xi_1 - i\eta_1) \\ &= \beta_1 e^{i\phi_1} \beta_1 e^{-i\phi_1} \\ &= \xi_1^2 + \eta_1^2 = \beta_1^2 \end{aligned}$$

Dengan menggunakan persamaan (3.1.10); (3.1.11) dan (3.1.12) menjadi :

Dari (3.1.10) dan (3.1.12) diperoleh hubungan :

$$\beta_1^2 = \xi_1^2 + \eta_1^2 = \frac{U_k^2 - U_{k+1} U_{k-1}}{U_{k-1}^2 - U_k U_{k-2}}$$

$$\text{Sehingga : } \beta_1^2 = \frac{V_k}{V_{k-1}} \quad (3.1.13a)$$

Dari penjumlahan  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  dari persamaan (3.1.6)

$$\begin{aligned} \alpha_1 + \alpha_2 &= \xi_1 + i\eta_1 + \xi_1 - i\eta_1 \\ &\equiv \beta_1 (\cos \phi_1 + i \sin \phi_1 + \cos \phi_1 - i \sin \phi_1) \\ &= 2\xi_1 = 2\beta_1 \cos \phi_1 \end{aligned}$$

Dengan menggunakan persamaan (3.1.11) dan (3.1.12) diperoleh hubungan :

$$2\beta_1 \cos \phi_1 = 2\xi_1 = \frac{U_k U_{k-1} - U_{k+1} U_{k-2}}{U_{k-1}^2 - 2U_k U_{k-2}}$$

$$\text{Sehingga : } 2\beta_1 \cos \phi_1 = 2\xi_1 = \frac{t_k}{V_{k-1}} \quad (3.1.13b)$$

This document is Dengan menggunakan persamaan (3.1.13a) dan owner(s) (3.1.13b) NDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree kecuali kalaupun terjadi  $C_1 = C_2 = 0$  pada persamaan (3.1.3), (http://eprints.undip.ac.id)

seperti telah disebutkan bahwa  $C_1$  dan  $C_2$  adalah meru-pakan koefisien dari persamaan-persamaan defferensi-

sebab dengan menggunakan pilihan harga  $U_0, U_1 \dots U_{n-1}$  perbandingan  $\frac{v_k}{v_{k-1}}$  dan  $\frac{t_k}{v_{k-1}}$  dapat ditentukan untuk mendapatkan  $\beta_1^2$  dan  $2\beta_1 \cos \phi_1$  untuk harga  $k \rightarrow \infty$ , dimana akhirnya dapat ditentukan harga  $\beta_1$  dan  $\phi_1$  atau harga  $\xi_1$  dan  $\eta_1$ , dengan demikian sepasang akar kompleks dari persamaan (3.1.6) dapat dihitung.

Jika  $\alpha_1$  adalah sebuah harga pengulangan akar riil, dari dua jenis akar, supaya  $\alpha_2 = \alpha_1$ , maka akan didapatkan bentuk hubungan  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  pada (3.1.3) adalah ... dalam bentuk  $\alpha_1^k(C_1 + C_2 k)$ .

Kemudian ditentukan harga  $U_k$  untuk  $k \rightarrow \infty$  dengan mengikuti hubungan  $U_k$  dibawah ini :

$$U_{k+1} - 2U_k \alpha_1 + U_{k-1} \alpha_1^2 = 0 \quad (3.1.14)$$

dimana  $k \rightarrow \infty$ .

Mengingat sebuah pendekatan untuk  $\alpha_1$ , dimana  $\alpha_1$  berlaku untuk  $k \rightarrow \infty$ , maka dapat ditentukan tepat satu dari dua akar dalam persamaan (3.1.14), dengan jalan mengganti  $k$  dengan  $k-1$  dari persamaan diatas, dan eleminasi  $\alpha_1^2$  dari dua buah hubungan ini :

$$2\alpha_1 = \frac{t_k}{v_{k-1}} \quad (3.1.15)$$

dengan menggunakan hasil persamaan (3.1.12).

Untuk masalah lain yang khusus, dimana beberapa akar mempunyai harga maksimum absolut sama, dapat diperoleh dengan jalan yang sama.

Kalau akar terbesar  $\alpha_1$  adalah riil dan bukan bentuk pengulangan dan tidak terdapat harga akar lain dengan nilai absolut sama, perbandingan  $r_k$  mendekati  $\alpha_1$ , kecepatan dari konvergensi tergantung pada besarnya perbandingan  $\frac{\alpha_2}{\alpha_1}$  dari 2 buah akar terbesar.

persamaan (3.1.7) menunjukkan  $r_k$  mendekati harga nol.

Jika  $\alpha_1 = \alpha_2$  atau  $\alpha_1 \approx \alpha_2$ , konvergensi pada perbandingan  $r_k$  menuju  $\alpha_1$  dapat terjadi lamban, pada kejadian ini perbandingan  $\frac{t_k}{V_{k-1}}$  akan konvergen dengan cepat pada  $2\alpha_1$  atau  $\alpha_1 + \alpha_2$ . Dengan cara ini setelah beberapa pendekatan, biasanya akan menujukkan nilai yang benar untuk urutan ke  $r$ , dan dengan demikian diperoleh harga  $\alpha_1$ .

Jika  $\alpha_1$  riil dan bukan bentuk pengulangan, keadaan yang baik akan tercapai bila  $U_0, U_1, \dots, U_{n-1}$  yang diberikan itu terpilih  $C_2 = C_3 = \dots = C_n = 0$  pada persamaan (3.1.3) supaya  $U_0, U_1, \dots, U_{n-1}$  sebanding dengan  $1, \alpha_1, \dots, \alpha_1^{n-1}$ . Perhitungan pertama dari  $r$  adalah  $r_n = U_n/U_{n-1}$ , sehingga akan sebanding dengan  $\alpha_1$ .

Harga-harga awal  $U_0, U_1, \dots, U_{n-2}$  untuk memulai perhitungan dapat menentukan cepat tidaknya mendapatkan harga  $\alpha_1$ .

Jika tidak ada keterangan mengenai harga-harga tersebut maka diberikan sebagai berikut :

$$U_0 = U_1 = \dots = U_{n-2} = 0 \quad U_{n-1} = 1$$

adalah sering kali tepat digunakan. Dengan hal diatas maka mudah ditentukan bahwa jika  $C_1 = 0$  maka perhitungan tidak dapat dilakukan.

Sehingga bentuk umum ke  $n$  diatas dapat ditulis dalam bentuk sebagai berikut :

$$U_r = - (a_1 U_{r-1} + a_2 U_{r-2} + \dots + a_{r-1} U_1 + a_r) \quad (3.1.16)$$

$$r = 1, 2, \dots, n$$

dengan  $U_0 = U_{-1} = U_{-2} = \dots = 0$

Bentuk persamaan (3.1.16) didapat dari persamaan (3.1.2)

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, republish this work in any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:

Sehingga dalam bentuk umum dapat ditulis :

$$U_k = 0 \quad \text{untuk } 0 \leq k < n-1$$

$$U_k = 1 \quad \text{untuk } k = n - 1$$

Kemudian untuk harga  $U_k$ , untuk  $k > n$  dapat dihitung dengan menggunakan persamaan (3.1.16) yaitu :

$$U_k = - (a_1 U_{k-1} + a_2 U_{k-2} + \dots + a_{k-1} U_1 + a_k)$$

Besarnya  $k$  adalah tidak terbatas, hal ini disesuaikan dengan pendekatan yang diinginkan. Demikian selanjutnya proses ini berulang sehingga didapat nilai dari  $\alpha_1$  dan  $\alpha_2$  dengan menggunakan persamaan (3.1.5) dan (3.1.13a) atau (3.1.13b).

### 3.1.1. Program BASIC Metode Bernoulli.

Metode Bernoulli dalam program ini adalah untuk persamaan (3.1.1), walaupun hanya dapat menghasilkan dua harga akar riil.

Data untuk program ini adalah :

$K$  = banyaknya harga pengulangan maksimum.

$N$  = harga derajad polinomial.

$NP = N + 1$

$KP = K + 1$

$EPS$  = bilangan positip yang sangat kecil yang digunakan untuk menguji harga persamaan polinomial setelah akarnya dimasukkan.

$C(I)$  = Besarnya koefisien persamaan polinomial untuk koefisien ke  $I$ .

Program (langkah) pertama adalah membagi koefisien  $C(I)$ ,  $I = 1, 2, 3, \dots, NP$  oleh  $C(1)$  atau oleh koefisien  $C(1)$  dengan  $I = 1$  dan hasil pembagian ini disebut  $A(1) = 1$ . Setelah proses diatas selesai, langkah berikutnya adalah memberi harga  $U(I)$  dimana  $I = 1, 2, 3, \dots, KP$ .

Harga  $U(I)$ ,  $I = 1, 2, \dots, N-1$  adalah nol, untuk  $U(N) = 1$ .

Untuk perhitungan selanjutnya ( $J = NP, NP+1, \dots, KP$ ) dengan menggunakan :

$$U(J) = U(J) - \sum_{I=NP}^{KP} \sum_{I=2}^{NP} A(I) U(J-I+1).$$

Demikian proses diatas diulang-ulang sehingga kita dapatkan harga  $U(J)$  yang dapat digunakan untuk mencari harga  $\alpha_1$ . Proses ini akan berhenti jika  $\alpha_1$  yang dihasilkan dapat memenuhi syarat, yaitu jika  $\alpha_1$  dapat menghasilkan besaran yang lebih kecil dari EPS pada pengujian. Kalau pengujian tersebut tidak berhasil, maka proses akan berhenti kalau pendekatan sudah sampai pada pendekatan ke KP. Harga  $\alpha_1$  yang dihasilkan kemudian digunakan untuk mencari harga  $\alpha_2$ .

Program BASIC metode Bernoulli :

```

5 REM METODE MENCARI AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL
10 REM DENGAN METODE BERNOULLI
20 DIM U(100),A(100),B(100),C(100),KAR1(50),KAR2(5),E1(50)
30 A(1)=1
40 FPLUS=1
50 INPUT "MASUKKAN HARGA DERAJAD POLYNOMIAL      =" ; K
60 INPUT "MASUKKAN HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM      =" ; N
70 INPUT "MASUKKAN HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN =" ; EPS
80 KP=K+1
90 KM=K-1
100 NP1=N+1
110 NP2=N+2
120 NP3=N-2
130 ND=N-1
140 FOR I= 1 TO KP
150 INPUT "MASUKKAN HARGA KOEFISIEN PERSAMAAN C(I) =" ; C(I)
160 NEXT I
170 FOR I= 2 TO KP
180 A(I)=C(I)/C(1)
190 NEXT I
195 OPEN "O",#3,"lpt1"
200 PRINT#3,TAB(10); "HASIL PERHITUNGAN AKAR SUATU POLYNOMIAL"
210 PRINT#3,TAB(10); "DENGAN METODE BERNOULLI"
220 PRINT#3,TAB(10); "-----"
230 PRINT#3, "
240 PRINT#3,TAB(13); "POLYNOMIAL DERAJAD "
250 PRINT#3,TAB(13); "PENGULANGAN MAKSIMUM "
260 PRINT#3,TAB(13); "HARGA F(X) YANG DIIJINKAN "
270 FOR I= 1 TO KP
280 PRINT#3,SPC(5);A(I);
290 NEXT I

```

```

300 FOR I= 1 TO KM
310 U(I)=0
320 NEXT I
330 U(K)=1
340 PRINT#3,TAB(5);"
350 PRINT#3,TAB(6);"K";SPC(3);"U(K)";SPC(10);"U(K)/U(K-1)";SPC(5);"E(K-1)
360 PRINT#3,TAB(5);"
370 FOR I= 1 TO K
380 PRINT#3,TAB(4);I;TAB(8);U(I)
390 NEXT I
400 FOR J= KP TO NPI
405 U(J)=0
410 FOR I= 2 TO KP
420 M=J-I+1
440 U(J)=U(J)-A(I)*U(M)
450 NEXT I
470 P=J-1
480 KAR1(J)=U(J)/U(P)
490 IF J=KP GOTO 510
500 E1(J)=KAR1(J)-KAR1(P)
504 JR=J
505 IF ABS(E1(J))<EPS GOTO 535
510 PRINT#3,TAB(4);J;TAB(7);U(J);TAB(22);KAR1(J);TAB(36);E1(J)
530 NEXT J
532 JR=J-1
535 KAR(1)=KAR1(JR)
545 RJ=JR+1
550 RS=JR+2
570 FOR N= RJ TO RS
580 U(N)=0
590 FOR I= 2 TO KP
600 M=N-I+1
610 U(N)=U(N)-A(I)*U(M)
620 NEXT I
625 PRINT#3,TAB(4);N;TAB(7);U(N)
630 NEXT N
635 SR=JR-1
637 DD=U(SR);AA=U(JR);BB=U(RJ);CC=U(RS)
650 VA=AA*CC-BB^2
660 VI=DD*BB-AA^2
670 KAR=(VA/VI)
680 KAR(2)=KAR/KAR(1)
690 PRINT#3,TAB(10);"HARGA AKAR-AKARNYA : "
700 PRINT#3,""
710 FOR I= 1 TO 2
720 PRINT#3,TAB(10);"AKAR (";I;") = ";KAR(I)
730 NEXT I
740 END

```

HASIL PERHITUNGAN AKAR SUATU POLYNOMIAL  
DENGAN METODE BERNOULLI

POLYNOMIAL DERAJAD	=	4
PENGULANGAN MAKSIMUM	=	20
HARGA F(X) YANG DIIJINKAN	=	9E-10
1 -10            35            -50            24		

K	U(K)	U(K)/U(K-1)	E(K-1)
1	0		
2	0		
3	0		
4	1		
5	10	10	0
6	65	6.5	-3.5
7	350	5.384616	-1.115385
8	1701	4.86	-.5246153
9	7770	4.567901	-.292099
10	34105	4.389318	-.1785832
11	145750	4.273567	-.1157513
12	611501	4.195547	-7.801962E-02
13	2532530	4.141498	-5.404949E-02
14	1.039174E+07	4.103305	-3.819227E-02
15	4.235594E+07	4.075922	-2.738333E-02
16	1.717988E+08	4.056073	-1.984882E-02
17	6.943366E+08	4.041569	-1.450443E-02
18	2.798803E+09	4.030903	-1.066637E-02
19	1.125965E+10	4.023022	-7.830688E-03
20	4.523201E+10	4.017179	-5.843163E-03
21	1.815085E+11	4.012834	-4.344464E-03
22	7.277762E+11		
23	2.916332E+12		

HARGA AKAR-AKARNYA :

AKAR ( 1 ) =	4.012834
AKAR ( 2 ) =	2.991841

HASIL PERHITUNGAN AKAR SUATU POLYNOMIAL  
DENGAN METODE BERNOULLI

POLYNOMIAL DERAJAD	=	4
PENGULANGAN MAKSIMUM	=	20
HARGA F(X) YANG DIIJINKAN	=	9E-11
1 -5 9 -7 2		

K	U(K)	U(K)/U(K-1)	E(K-1)
1	0		
2	0		
3	0		
4	1		
5	5	5	0
6	16	3.2	-1.8
7	42	2.625	-5.750001
8	99	2.357143	-2.2678571
9	219	2.212121	-1.450217
10	466	2.127854	-8.426738E-02
11	968	2.077253	-5.060077E-02
12	1981	2.046488	-3.076553E-02
13	4017	2.027764	-1.872373E-02
14	8100	2.01643	-0.0113337
15	16278	2.00963	-6.800413E-03
16	32647	2.005591	-4.039288E-03
17	65399	2.003216	-2.374172E-03
18	130918	2.001835	-1.381397E-03
19	261972	2.001039	-7.960797E-04
20	524097	2.000584	-4.546643E-04
21	1048365	2.000326	-2.579689E-04
22	2096920		
23	4194050		

HARGA AKAR-AKARNYA :

AKAR ( 1 ) =	2.000326
AKAR ( 2 ) =	1.118239

### 3.2 METODE MEMFAKTORKAN BERULANG-ULANG.

Metode memfaktorkan berulang-ulang suatu polinomial adalah metode mencari akar persamaan polinomial dengan jalan memecah polinomial tersebut menjadi beberapa bagian. Sehingga dengan metode ini kita dapat memperkecil derajat suatu polinomial, sehingga akan memperoleh harga akar polinomial tersebut.

Misalkan Untuk polinomial berikut ini :

$$f(X) = a_0 X^n + a_1 X^{n-1} + a_2 X^{n-2} + \dots + a_m$$

Adalah polinomial sembarang derajat n.

Polinomial diatas dapat dituliskan dalam bentuk :

$$f(X) = \sum_{i=0}^n a_i X^{n-i}, \quad a_0 = 1 \quad (3.2.1)$$

Polinomial (3.2.1) diatas dapat dibagi dengan polinomial sembarang dengan derajat  $m < n$ , misalkan polinomial pembagi ini adalah  $g(X)$ .

$$g(X) = p_0 X^m + p_1 X^{m-1} + p_2 X^{m-2} + \dots + p_m$$

Atau dapat dituliskan :

$$g(X) = \sum_{i=0}^m p_i X^{m-i}, \quad p_0 = 1 \quad (3.2.2)$$

Dengan demikian hasil pembagian dari  $f(X)$  dengan  $g(X)$  misalkan adalah polinomial  $h(X)$  dengan sisa hasil pembagian adalah :

$$\sum_{i=0}^{m-1} r_i X^i$$

$$h(X) = b_0 X^{n-m} + b_1 X^{n-m-1} + \dots + b_{n-m}$$

atau  $h(X)$  dapat dituliskan :

$$h(X) = \sum_{i=0}^{n-m} b_i X^{n-m-i} \quad (3.2.3)$$

This document is Undip Institutional Repository. The author(s) or copyright owner(s) agree that NDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that NDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:

$$f(X) = g(X)h(X) + \sum_{i=0}^{m-1} r_i X^i$$

$$\begin{aligned}
 f(x) = & p_0 b_0 x^m + b_0 p_1 x^{n-1} + b_0 p_2 x^{n-2} + \dots + p_m b_0 x^{n-m} \\
 & + b_1 p_0 x^{n-1} + b_1 p_1 x^{n-2} + \dots + p_{m-1} b_1 x^{n-m} + \\
 & p_m b_1 x^{n-m-1} + \dots + b_2 p_0 x^{n-2} + \dots + p_0 b_{n-m} x^m \\
 & + \dots + p_m b_{n-m} + r_0 + r_1 x + r_2 x^2 + \dots + r_{m-1} x^{m-1}
 \end{aligned}$$

Karena :

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n$$

maka :

$$p_0 b_0 = a_0$$

$$p_1 b_0 + p_0 b_1 = a_1$$

$$p_2 b_0 + p_1 b_1 + p_0 b_2 = a_2$$

$$p_3 b_0 + p_2 b_1 + p_1 b_2 + p_0 b_3 = a_3$$

.....

dengan  $0 \leq k \leq n$ , maka dapat ditulis dalam bentuk umum menjadi :

$$\sum_{i=0}^m p_i b_{k-i} = a_k, \quad b_j = 0 \text{ untuk } j < 0 \quad (3.2.4)$$

Kemudian harga  $r_i$ ,  $0 \leq i \leq m-1$  dapat dihitung dengan hasil perkalian terdahulu sehingga :

$$p_m b_{n-m} + r_0 = a_n$$

Harga  $a_n$  dari persamaan (3.2.4) adalah :

$$a_n = p_0 b_n + p_1 b_{n-1} + p_2 b_{n-2} + \dots + p_m b_{n-m}$$

subsitusikan hasil diatas pada persamaan :

$$p_m b_{n=m} + r_0 = a_n$$

Sehingga :

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content,  $p_m b_{n-m} + r_0 = p_0 b_n + p_1 b_{n-1} + p_2 b_{n-2} + \dots + p_m b_{n-m}$ . The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation.

$$r_0 = p_0 b_n + p_1 b_{n-1} + p_2 b_{n-2} + \cdots + p_{m-1} b_{n-m+1}$$

$$p_{n+1} b_{n+1} + p_n b_n = r_1 \equiv a_{n+1}$$

Harga  $a_{n-1}$  dari (3.2.4) adalah :

$$a_{n-1} = p_0 b_{n-1} + p_1 b_{n-2} + p_2 b_{n-3} + \dots + p_{m-1} b_{n-m} \\ + p_m b_{n-m-1}$$

Sehingga setelah disubsitusikan :

$$r_1 = p_0 b_{n-1} + p_1 b_{n-2} + p_2 b_{n-3} + \dots + p_{m-2} b_{n-m+1}$$

Demikian selanjutnya sehingga dapat ditulis dalam bentuk umum menjadi :

$$r_j = \sum_{i=0}^{m-j-1} p_i b_{n-j-i}, \text{ untuk } 0 \leq j \leq m-1$$

Dengan menggunakan persamaan (3.2.4) kita dapatkan harga  $b_{n-m+1}, b_{n-m+2}, \dots, b_n$  dengan menggunakan harga  $p_1, p_2, p_3, \dots, p_m$  yang ada.

Sehingga persamaan polinomial sekarang menjadi :

$$g(x) = \sum_{i=0}^m \rho_i x^{m-i}, \rho_0 = 1 \text{ dimana harga dari } \rho = (\rho_1,$$

$\rho_2, \rho_3, \dots, \rho_m)$ , dan polinomial  $h(x)$  dapat ditulis

$$h(x) = \sum_{i=0}^{n-m} \beta_i x^{n-m-i} \text{ dengan } \beta_0 = 1 \text{ dimana harga } \beta = (\beta_1,$$

$\beta_2, \beta_3, \dots, \beta_{n-m})$  diberikan oleh :

$\beta = \lim_{j \rightarrow \infty} (b_1^{(j)}, b_2^{(j)}, b_3^{(j)}, \dots, b_{n-m}^{(j)})$  dimana  $j$  menunjukkan perhitungan yang ke  $j$ .

Sehingga dari (3.2.4) kita dapatkan harga  $b_k^{(j)}$  dari :

$$\sum_{i=0}^m p_i^{(j)} b_{k-i}^{(j)} = a_k, b_k^{(j)} = 0 \text{ untuk } k < 0 \quad (3.2.5)$$

dimana  $j$  menyatakan harga perhitungan yang ke  $j$ .

Indeks untuk  $b$  tetap dihitung sampai ke  $n$ , walaupun harga  $b$  yang dipakai adalah sampai pada indeks yang ke  $n-m$ .

Dengan hasil dari  $b_k, 0 \leq k \leq n$  diatas dapat ditentukan harga  $p_i^{j+1}$ , dimana  $j+1$  adalah pendekatan yang ke  $j+1$  (http://eprints.undip.ac.id)

( $p_i$  baru),  $1 \leq i \leq m$ .

Sebelum menghitung  $p_i$  baru diatas harus dihitung  $c_k^j$  di-

manakala  $0 \leq k \leq n$  dengan persamaan ini :

$$\sum_{i=0}^m p_{ii}^{(j)} c_{k-i}^{(j)} = -b_k^{(j)} \quad (3.2.6)$$

dimana  $c_s^{(j)} = 0$  untuk  $s < 0$ .

Atau,

$$\begin{aligned} p_0^{(j)} c_0^{(j)} &= -b_0^{(j)} \\ p_0^{(j)} c_1^{(j)} + p_1^{(j)} c_0^{(j)} &= -b_1^{(j)} \end{aligned}$$

$$\dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots$$

$$p_0^{(j)} c_k^{(j)} + p_1^{(j)} c_{k-1}^{(j)} + \dots + p_m^{(j)} c_{k-m}^{(j)} = -b_k^{(j)}$$

Dari perhitungan  $c_1$ ,  $0 \leq l \leq n-m$  diatas dapat digunakan untuk menghitung harga  $p_i^{(j+1)}$  atau  $p_i$  baru dengan menggunakan persamaan :

$$\sum_{i=1}^m p_{ii}^{(j+1)} c_{k-i}^{(j)} = -2b_k^{(j)} - c_k^{(j)} \quad (3.2.7)$$

dengan  $n-m+1 \leq k \leq n$ .

Sehingga nanti didapatkan suatu persamaan linier dalam  $p$  dengan  $m$  perubah.

$$\begin{aligned} p_1^{(j+1)} c_{n-m}^{(j)} + p_2^{(j+1)} c_{n-m-1}^{(j)} + \dots + p_m^{(j+1)} c_{n-2m+1}^{(j)} \\ = -2b_{n-m+1}^{(j)} - c_{n-m+2}^{(j)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} p_1^{(j+1)} c_{n-m+1}^{(j)} + p_2^{(j+1)} c_{n-m}^{(j)} + \dots + p_m^{(j+1)} c_{n-2m+2}^{(j)} \\ = -2b_{n-m+2}^{(j)} - c_{n-m+2}^{(j)} \end{aligned}$$

$$\dots \dots \dots$$

$$p_1^{(j+1)} c_{n-1}^{(j)} + p_2^{(j+1)} c_{n-2}^{(j)} + \dots + p_m^{(j+1)} c_{n-m}^{(j)} = -2b_n^{(j)} - c_n^{(j)}$$

Sistem persamaan linear diatas dapat diselesaikan antara lain dengan metode Eleminasi Gauss Jordan, sehingga

didapatkan  $p_1^{(j+1)}$ ;  $p_2^{(j+1)}$ ;  $p_3^{(j+1)}$ ; ...;  $p_m^{(j+1)}$ .

Hasil dari  $p_i^{(j+1)}$ ,  $1 \leq i \leq m$  dan juga  $p_0^{(j+1)} = 1$  digunakan

untuk menghitung harga  $b_k$ ,  $0 \leq k \leq n$  lagi, seperti diberikan

Demikian selanjutnya dihitung lagi harga dari  $c_{k-i}^{\text{baru}}$ ,  $0 \leq k \leq n$ ,  $0 \leq i \leq m$ ;  $p_i$  baru,  $0 \leq i \leq m$ , sehingga akhirnya kita dapatkan harga  $b_{k-i}$ ,  $0 \leq k \leq n$ ,  $0 \leq i \leq m$  dan  $p_i$  dimana  $0 \leq i \leq m$  yang terakhir.

Hasil terakhir diatas yang akan digunakan dalam penyelesaian persamaan, yaitu persamaan polinomial (3.2.1) dapat dipecah menjadi :

$$f(X) = g(X) \cdot h(X) \text{ dimana,}$$

$$g(X) = \sum_{i=0}^m p_i X^{m-i} \text{ dan } h(X) = \sum_{i=0}^{n-m} b_i X^{n-m-i}$$

dimana  $p_i$  dan  $b_i$  dalam persamaan polinomial  $g(X)$  dan  $h(X)$  diatas adalah  $p_i$  dan  $b_i$  akhir yang dihasilkan dalam perhitungan.

### 3.2.1. Program BASIC Metode Memfaktorkan Berulang-ulang:

Metode memfaktorkan berulang-ulang dalam metode ini hanya memecah persamaan menjadi dua buah persamaan dengan derajad yang lebih kecil dari derajad polinomial asal.

Data untuk program ini adalah :

$N$  = derajad dari persamaan polinomial.

$M$  = derajad dari persamaan pembagi dimana  $M < N$ .

PMAX = banyaknya pengulangan maksimum yang diinginkan.

EPS = harga persamaan polinomial, dimana adalah merupakan bilangan bulat positip yang dekat dengan nol.

EPS2 = bilangan positip, dimana merupakan pembatas koeffisien  $B(I)$  dimana  $I > M+1$ .

$A(I)$  = harga koeffisien persamaan polinomial, dimana  $I = 1, 2, 3, \dots, (N+1)$ , dapat merupakan bilangan bulat atau ganjil, positip atau negatif.

$P(T)$  = harga koeffisien persamaan polinomial dimana

$I = 1, 2, \dots, (M+1)$ ,  $P(I)$  adalah merupakan bilangan sembarang.

Langkah yang pertama kali adalah membaca data yang diperlukan, karena koefisien dari  $A(1)$  dan  $P(1)$  dalam persamaan polinomial dan persamaan pembagi belum tentu sama dengan satu, maka harus diusahakan supaya  $A(1) = 1$  dan  $P(1) = 1$ , yaitu dengan jalan membagi koefisien  $A(I)$  dengan  $A(1)$  dan juga koefisien  $P(I)$  dengan  $P(1)$ .

Sehingga :

$$A(I) = A(I)/A(1), I = 2, 3, \dots, (N+1) \quad (3.2.8)$$

$$A(1) = 1.$$

$$P(I) = P(I)/P(1), I = 2, 3, \dots, (M+1) \quad (3.2.9)$$

$$P(1) = 1.$$

Setelah harga koefisien dari  $P(I)$  dan  $A(I)$  tersebut benar untuk harga  $P(1)$  dan  $A(1)$  maka koefisien dari  $A(I)$  dan  $P(I)$  dapat digunakan untuk menghitung harga koefisien  $B(I)$  dimana merupakan hasil pembagian dari  $A(I)$  dan  $P(I)$ . Harga  $B(I)$  dapat dihitung dengan :

$$B(1) = A(1) = 1.$$

$$B(I) = A(I) - \sum_{J=2}^I P(J) \cdot B(I-J), \quad I < M \quad (3.2.10)$$

$$B(I) = A(I) - \sum_{J=2}^{M+1} P(J) \cdot B(I-J), \quad I \geq M$$

Hasil dari  $B(I)$  diatas digunakan untuk menghitung  $C(I)$  yang diberikan oleh rumus perhitungan :

$$C(1) = -B(1) = -1.$$

$$C(I) = -B(I) - \sum_{J=2}^I P(J) \cdot C(I-J), \quad I < M \quad (3.2.11)$$

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate, submit, or reformat this document for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:  
<http://eprints.undip.ac.id>

Dalam (3.2.10) dan (3.2.11),  $J$  menyatakan jumlah indeks, dan bukan perhitungan pengulangan dari (3.2.5) dan (3.2.6).

Untuk menguji apakah perhitungan boleh dihentikan walaupun belum sampai pada pengulangan ke P<sub>MAX</sub> adalah dengan menjumlahkan harga  $B(N-M+1), B(N-M+2), \dots \dots \dots$   $B(N)$  dimana akan dekat dengan nol bilamana  $g(X)$  atau persamaan pembagi sudah sempurna atau benar sebagai salah satu bagian dari persamaan polinomial.

Bilamana jumlah koeffisien diatas lebih kecil atau sama dengan EPS2 maka proses akan berhenti.

$$\sum_{I=N-M+1}^N |B(I)| \leq EPS2 \quad (3.2.12)$$

Jika pada uji (3.2.12) diatas perhitungan berhenti maka harga  $P(I)$ ,  $I=1,2,\dots,(N+1)$  adalah hasil koefisien  $P(I)$  yang terakhir.

Jika pada uji (3.2.12) tidak dapat menghentikan proses perhitungan, maka didapat persamaan linier dengan m pe-rubah (3.2.7) untuk mendapatkan harga  $P(I)$  yang baru  $I = 2, 3, \dots, M+1$ ,  $P(I)$  baru =  $P^*(I)$  :

$$C(N-M) P^*(1) + C(N-M-1) P^*(2) + \dots + C(N-2M+1) P^*(M) \\ = -(2B(N-M+1) + C(N-M+1))$$

$$C(N-M+1) P^*(1) + C(N-M) P^*(2) + \dots + C(N-2M+2) P^*(M) \\ = -(2B(N-M+2) + C(N-M+2))$$

$$C(N-1) P^*(1) + C(N-2) P^*(2) + \dots - (2B(N) - C(N))$$

Harga  $C(K)$  dimana  $K < 0$  adalah sama dengan nol, persamaan (3.2.13) diatas diselesaikan dengan Metode Gauss Jordan, persamaan (3.2.13) diatas dibuat menjadi matriks yaitu :

X(I,J) = C(N-M-J+I) untuk N-M-J+I > 0  
X(I,I) = 0 untuk N-M-I+I < 0

$$X(I, J) = 0 \text{ untuk } N-M-J+I < 0 \quad (3.2.14)$$

$$X(I, M+1) = -(2B(N-M+I) + C(N-M+I))$$

Sehingga dari persamaan matriks yang didapat dari (3.2.14) dibuat sebagai matriks identitas, sehingga didapat harga  $P(I)$  yang baru ialah sama dengan  $X(I, M+1)$ .

Atau :  $P(K) = P^*(K)$

$$P^*(K) = X(I, M+1), I = 1, 2, 3, \dots, M$$

$$K = 2, 3, \dots, M.$$

$$P^*(K) = I.$$

Sehingga  $P(K) = X(I, M+1)$ .

Hasil perhitungan dari  $P(K)$  diatas digunakan untuk mengerjakan pendekatan berikutnya pada persamaan (3.2.10), kemudian dilanjutkan dengan proses berikutnya sampai pendekatan terakhir seperti yang diinginkan.

Proses perhitungan ini akan berhenti jika memenuhi uji pada persamaan (3.2.12) atau jika telah sampai pada pendekatan yang diinginkan.

Program BASIC nya :

```

10 REM PROGRAM UNTUK MENCARI AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL
20 REM DENGAN METODE MEMFAKTORKAN BERULANG-ULANG
30 REM OLEH ARIAWAN D RACHMANTO
40 DIM A(100), B(100), C(100), F(100), X(100,100)
50 INPUT "MASUKKAN DERAJAD POLYNOMIAL"                = ";N
60 INPUT "MASUKKAN DERAJAD PEMBAGI"                   = ";M
70 INPUT "MASUKKAN BANYAKNYA PEMGULANGAN"             = ";PMAX
80 INPUT "MASUKKAN HARGA PEMBATAS B(I)"               = ";EPS
90 INPUT "MASUKKAN HARGA PERSAMAAN UNTUK P"           = ";EPS2
100 INPUT "NP1=N+1"
110 MP1=M+1
120 OPEN "O", #3, "1pti"
130 FOR I= 1 TO NP1
140 INPUT "MASUKKAN KOEFFISIEN DARI PERSAMAAN A(I)" = ";A(I)
150 NEXT I
160 FOR I= 1 TO MP1
170 INPUT "MASUKKAN KOEFFISIEN PEMBAGI F(I)"        = ";F(I)
180 NEXT I
190 FOR I= 2 TO NP1
200 A(I)=A(I)/A(1)
210 NEXT I
220 FOR I=2 TO MP1
230 A(I)=F(I)/B(I)

```

```

240 NEXT I
250 A(1)=1:B(1)=1:C(1)=-1:P(1)=1
290 IF M<N GOTO 360
300 PRINT TAB(10); "DATA KOEFFISIEN UNTUK PERSAMAAN PEMBAGI KURANG BENAR"
310 PRINT TAB(10); "DATA UNTUK PEMBAGI HARUS DIBENARKAN"
320 PRINT TAB(10); "KETIK AR = 1 UNTUK KEMBALI DAN AR =0 UNTUK KELUAR"
330 INPUT "MASUKKAN HARGA AR = "; AR
340 IF AR=1 GOTO 60
350 IF AR=0 GOTO 1150
360 PRINT#3,TAB(5); "HASIL PERHITUNGAN AKAR POLYNOMIAL"
370 PRINT#3,TAB(5); "DENGAN MEMFAKTORKAN BERULANG-ULANG"
380 PRINT#3,TAB(5); "-----"
390 PRINT#3,TAB(5); "
400 PRINT#3,TAB(10); "DERAJAD POLYNOMIAL = "; N
410 PRINT#3,TAB(10); "DERAJAD PERSAMAAN PEMBAGI = "; M
420 PRINT#3,TAB(10); "BANYAKNYA PENGULANGAN = "; PMAX
430 PRINT#3,TAB(10); "HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = "; EPS
440 PRINT#3,TAB(10); "HARGA PERSAMAAN PEMBAGI = "; EPS2
450 PRINT#3,TAB(10); "HARGA KOEFFISIEN PERSAMAAN = "
460 FOR I = 1 TO NP1
470 PRINT#3, USING " #####"; A(I);
480 NEXT I
485 PRINT#3, "
490 PRINT#3,TAB(10); "HARGA KOEFFISIEN PERSAMAAN PEMBAGI : "
500 FOR I=1 TO MP1
510 PRINT#3, USING " #####"; P(I);
520 NEXT I
525 PRINT#3, "
530 FOR R= 1 TO PMAX
540 JUM=0:K=1:P(1)=1
560 FOR I=2 TO NP1
570 B(I)=A(I)
580 IF K>MP1 THEN K=K+1
590 FOR J= 2 TO K
600 IMJ=I-J+1
620 B(I)=B(I)-P(J)*B(IMJ)
630 NEXT J
640 NP2=NP1-M
650 IF I>NP2 THEN JUM=JUM+ABS(B(I))
660 C(I)=-B(I)
670 FOR J= 2 TO K
680 IMJ=I-J+1
700 C(I)=C(I)-P(J)*C(IMJ)
710 NEXT J
720 NEXT I
725 PRINT#3, SPC(20); STRING$(40,"-")
730 PRINT#3,TAB(10); "PENDEKATAN KE = "; R
740 PRINT#3,TAB(10); "HARGA KOEFFISIEN P(I) : "
750 FOR I= 1 TO MP1
760 PRINT#3, USING " #####"; P(I);
770 NEXT I
775 PRINT#3, "
780 PRINT#3,TAB(10); "HARGA KOEFFISIEN B(I) : "
790 FOR I=1 TO NP1
800 PRINT#3, USING " #####"; B(I);
810 NEXT I
815 PRINT#3, "
820 PRINT#3,TAB(10); "HARGA KOEFFISIEN C(I) : "
830 FOR I = 1 TO NP1
840 PRINT#3, USING " #####"; C(I);
850 NEXT I
855 PRINT#3, "
860 IF JUM>EPS GOTO 950
870 PRINT#3,TAB(10); "MAKA PERSAMAAN DAPAT DIPECAH MENJADI : "

```

```

905 PRINT#3, SPC(5);"
910 FOR I=1 TO NP1
920 PRINT#3, USING " #####.#####      "; B(I);
930 NEXT I
940 GOTO 1150
950 FOR I= 1 TO M
960 FOR J= 1 TO M
970 SNMJ=N-M-J+I
980 MJ1=SNMJ+1
990 X(I,J)=0
1000 IF (SNMJ>=0) THEN X(I,J)=C(MJ1)
1010 NEXT J
1020 MI1=N-M+I+1
1030 X(I,MP1)=-(2*B(MI1)+C(MI1))
1040 NEXT I
1050 GOSUB 1160
1060 FOR I= 1 TO M
1070 MP1MI=MP1-I
1080 MP1M=MP1MI+1
1090 P(MP1M)=P(MP1MI)
1100 NEXT I
1110 P(1)=1
1120 NEXT R
1140 PRINT#3,TAB(10);"PEMFAKTORAN TERSEBUT TIDAK KONVERGEN "
1150 END
1160 REM **PERMULAAN PROGRAM SUBROUTIN**
1170 FOR I= 1 TO M
1175 LM=X(I,I)
1180 FOR J= 1 TO MP1
1190 X(I,J)=X(I,J)/LM
1200 NEXT J
1210 FOR K= 1 TO M
1220 IF K=I GOTO 1280
1230 MAL=X(K,I)
1240 FOR J= I TO MP1
1250 X(K,J)=X(K,J)-MAL*X(I,J)
1260 NEXT J
1270 X(K,I)=0
1280 NEXT K
1290 NEXT I
1300 FOR I=1 TO M
1320 P(I)=X(I,MP1)
1330 NEXT I
1340 RETURN

```

Misalkan pada persamaan dibawah ini :

$$f(x) = x^5 - 15,52773 x^4 + 74,4186 x^3 - 157,585 x^2 + 141,9499 x \\ - 41,73524$$

$$g(x) = x^3 + 4 x^2 + 4 x$$

Dengan menggunakan persamaan pembagi  $g(x)$ , yang derajat polinomialnya lebih kecil dari derajat polinomial  $f(x)$ , maka dengan program BASIC diatas dapat dihasilkan perhitungan sebagai berikut :

HASIL PERHITUNGAN AKAR POLYNOMIAL  
DENGAN MEMFAKTORKAN BERULANG-ULANG

DERAJAD POLYNOMIAL	=	5				
DERAJAD PERSAMAAN PEMBAGI	=	3				
BANYAKNYA PENGULANGAN	=	20				
HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN	=	.002				
HARGA PERSAMAAN PEMBAGI	=	.0004				
HARGA KOEFFISIEN PERSAMAAN	:					
1.0000	-15.5277	74.4186	-157.5850	141.9499	-41.735	
HARGA KOEFFISIEN PERSAMAAN PEMBAGI :						
1.0000	4.0000	4.0000	0.0000			
PENDEKATAN KE = 1						
HARGA KOEFFISIEN P(I) :						
1.0000	4.0000	4.0000	0.0000			
HARGA KOEFFISIEN B(I) :						
1.0000	-19.5277	148.5294	-673.5919	2242.2000	-6316.167	
HARGA KOEFFISIEN C(I) :						
-1.0000	23.5277	-238.6402	1534.0420	-7423.8070	29875.230	
PENDEKATAN KE = 2						
HARGA KOEFFISIEN P(I) :						
1.0000	-2.5277	-37.3799	-89.3999			
HARGA KOEFFISIEN B(I) :						
1.0000	-13.0000	78.9387	-354.5933	1034.1680	-3625.235	
HARGA KOEFFISIEN C(I) :						
-1.0000	10.4724	-89.8478	429.5428	-2370.6960	5656.751	
PENDEKATAN KE = 3						
HARGA KOEFFISIEN P(I) :						
1.0000	-7.9859	-43.0283	-12.7326			
HARGA KOEFFISIEN B(I) :						
1.0000	-7.5418	57.2189	-12.4150	2408.8120	19389.240	
HARGA KOEFFISIEN C(I) :						
-1.0000	-0.4442	-103.7945	-848.3263	-13655.2600	-16626	
PENDEKATAN KE = 4						
HARGA KOEFFISIEN P(I) :						
1.0000	-8.5811	-15.1144	24.2310			
HARGA KOEFFISIEN B(I) :						
1.0000	-6.9466	29.9236	-30.0309	504.8510	3111.478	
HARGA KOEFFISIEN C(I) :						
-1.0000	-1.6346	-59.0645	-477.2835	-5453.6020	-55692.2	
PENDEKATAN KE = 5						
HARGA KOEFFISIEN P(I) :						
1.0000	-10.4723	7.4769	68.9751			
HARGA KOEFFISIEN B(I) :						
1.0000	-5.0554	14.0001	-42.1477	-55.4173	-1272.606	
HARGA KOEFFISIEN C(I) :						
-1.0000	-5.4169	-63.2511	-510.7613	-4446.8800	-37114.8	

This document is part of the digital collection at the Universitas Diponegoro Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, copy, distribute and/or make available this document in whole or in part in any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR can keep more than one copy of this submission for the purpose of security, back-up and preservation.

1.0000 -10.4723 7.4769 68.9751

HARGA KOEFFISIEN B(I) :

1.0000 -5.0554 14.0001 -42.1477 -55.4173 -1272.606

HARGA KOEFFISIEN C(I) :

-1.0000 -5.4169 -63.2511 -510.7613 -4446.8800 -37114.8

	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-11.8554	19.4341	49.5392			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-3.6723	11.4482	-0.0342	100.9812	588.97	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-8.1832	-89.0288	-846.8692	-8005.3970	%-74627.	
00						
	PENDEKATAN KE = 7					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-11.9436	24.4960	15.9299			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-3.5841	7.1153	-0.7362	15.9560	53.52	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-8.3594	-82.4609	-763.4379	-6981.0020	%-63416.	
00						
	PENDEKATAN KE = 8					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-11.8808	25.8838	-1.5825			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-3.6469	5.2068	0.2539	4.4234	12.48	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-8.2339	-77.1487	-705.3003	-6400.0930	%-57917.	
00						
	PENDEKATAN KE = 9					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-11.5607	23.7347	-8.3302			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-3.9670	4.8225	0.6526	1.9871	5.92	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-7.5937	-68.8759	-625.0020	-5655.9480	%-51132.	
00						
	PENDEKATAN KE = 10					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-10.7864	16.4273	-5.5167			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-4.7413	6.8498	-0.2970	0.0669	1.65	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-6.0451	-55.6277	-505.9375	-4576.8530	%-41365.	
300						
	PENDEKATAN KE = 11					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-10.8490	17.0809	-6.2853			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-4.6787	6.5782	-0.0158	0.0098	-0.01	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					
-1.0000	-6.1702	-56.4377	-513.1674	-4642.1150	%-41951.	
500						
	PENDEKATAN KE = 12					
	HARGA KOEFFISIEN P(I) :					
1.0000	-10.8456	17.0568	-6.3403			
	HARGA KOEFFISIEN B(I) :					
1.0000	-4.6821	6.5818	0.0000	0.0001	-0.00	
	HARGA KOEFFISIEN C(I) :					

PENDEKATAN KE = 13

HARGA KOEFFISIEN P(I) :

$$1.0000 \quad -10.8456 \quad 17.0564$$

$$-6.3403$$

HARGA KOEFFISIEN B(I) :

$$1.0000 \quad -4.6821$$

$$6.5819$$

$$-0.0000$$

$$0.0002$$

$$-0.0$$

B

HARGA KOEFFISIEN C(I) :

$$-1.0000 \quad -6.1635$$

$$-56.3719$$

$$-512.5997$$

$$-4637.0200$$

$$\% -41905$$

200

PENDEKATAN KE = 14

HARGA KOEFFISIEN P(I) :

$$1.0000 \quad -10.8454$$

$$17.0547$$

$$-6.3407$$

HARGA KOEFFISIEN B(I) :

$$1.0000 \quad -4.6823$$

$$6.5824$$

$$0.0000$$

$$-0.0000$$

$$0.0$$

3

HARGA KOEFFISIEN C(I) :

$$-1.0000 \quad -6.1631$$

$$-56.3687$$

$$-512.5721$$

$$-4636.7710$$

$$\% -41903$$

500

MAKA PERSAMAAN DAPAT DIPECAH MENJADI :

$$1.0000 \quad -10.8454$$

$$17.0547$$

$$-6.3407$$

$$1.0000 \quad -4.6823$$

$$6.5824$$

$$0.0000$$

$$-0.0000$$

5.0009

Dari hasil perhitungan dengan program BASIC diatas persamaan  $f(X)$  dapat dipecah menjadi :

$$f(X) = ( X^3 - 10,8454 X^2 + 17,0547 X - 6,3407 ) ( X^2 - 4,6823 X + 6,5824 ).$$

Jika hasil perkalian diatas kita tulis adalah :

$$f(X) = X^5 - 15,5277 X^4 + 74,418516 X^3 - 157,58498 X^2 + 141,94912 X - 41,737024$$

### 3.3. METODE SISA HASIL BAGI RUTISHAUSER.

Metode ini adalah merupakan metode yang sangat umum, disusun oleh Stiefel, Rutishauser dan Henrici adalah merupakan modifikasi dari metode Bernoulli.

Nama yang lengkap untuk metode ini adalah Quotient Difference Algorithm, metode ini dapat digunakan untuk memperoleh akar-akar dari polinomial.

Misalkan diberikan polinomial :

$$f(X) = a_0 X^n + a_1 X^{n-1} + a_2 X^{n-2} + \dots + a_n \quad (3.3.1)$$

Bentuk dari (3.3.1) diatas seperti dalam metode

Bernoulli dapat diubah menjadi bentuk persamaan differensi menjadi :

$$a_0 U_k + a_1 U_{k-1} + \dots + a_{n-1} U_{k-n+1} + a_n U_{k-n} = 0 \quad (3.3.2)$$

dimana  $a_i$ ,  $i=0,1,2,\dots,n$  adalah koefisien dari persamaan polinomial (3.3.1), harga koefisien  $a_0 = 1$ . Sehingga persamaan (3.3.2) diatas menjadi :

$$\begin{aligned} U_k &= -a_1 U_{k-1} - a_2 U_{k-2} - \dots - a_{n-1} U_{k-n+1} - a_n U_{k-n} \\ U_k &= -\sum_{i=1}^n a_i U_{k-i} \end{aligned} \quad (3.3.3)$$

Seperti pada metode Bernoulli dengan menganggap  $U_k = 0$  untuk  $k < 0$  dan  $U_k = 1$  untuk  $k = 0$  maka dari persamaan (3.3.3) dapat dihitung harga-harga  $U_1, U_2, \dots, U_m$ . Atau dapat juga dengan menganggap  $U_k = 0$  untuk  $0 \leq k < n-1$  dan  $U_k = 1$  untuk  $k = n-1$  maka dapat dihitung  $U_n, U_{n+1}, \dots, U_m$  dimana  $m$  adalah bilangan bulat yang menunjukkan berapa kali pengulangan harus dilakukan.

Pada prinsipnya metode ini menggunakan susunan belah ketupat (rhombic) dari angka-angka  $e_k^{(i)}$  dan  $q_k^{(i)}$ , dimana harga dari :

$$e_k^{(0)} = e_k^{(n)} = 0$$

untuk  $i=1,2,3,\dots,n$ ,  $n$  adalah merupakan derajat persamaan polinomial.

Sehingga dapat disusun seperti berikut :

K	$U_k$	$e_k^0$	$q_k^1$	$e_k^1$	$\dots$	$q_k^n$	$e_k^n$
0	$U_0$	0	$q_0^1$	$e_0^1$	$\dots$	$q_0^n$	0
1	$U_1$	0	$q_1^1$	$e_1^1$	$\dots$	$q_1^n$	0
2	$U_2$	0	$q_2^1$	$e_2^1$	$\dots$	$q_2^n$	0
$m$	$U_m$	0	$q_m^1$	$e_m^1$	$\dots$	$q_m^n$	0

Metode Rutishauser dibandingkan dengan metode Bernoulli adalah dengan penambahan deret-deret  $q_k^2$ ,  $q_k^3$ , ...,  $q_k^n$  sehingga dapat ditemukan harga-harga  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ .

Misalkan pada persamaan polinomial (3.3.1) kita dapatkan akar-akar  $x_1, x_2, \dots, x_n$  dan harga-harga  $0 < |x_1| < |x_2| < |x_3| < \dots < |x_n|$ .

Maka  $\frac{1}{f(x)}$  dapat dinyatakan seperti jumlah dari bagian pecahan-pecahan :

$$\frac{1}{f(x)} = \frac{A_1}{x-x_1} + \frac{A_2}{x-x_2} + \dots + \frac{A_n}{x-x_n} \quad (3.3.4)$$

Kita ambil sebuah bagian dari pecahan-pecahan tersebut, misalkan :

$$\begin{aligned} \frac{A_1}{x-x_1} &= \frac{A_1}{-x_1(1-\frac{x}{x_1})} = -\frac{A_1}{x_1} \left( \frac{1}{1-\frac{x}{x_1}} \right) \\ &= -A_1 \left( \frac{1}{x_1} + \frac{x}{x_1^2} + \frac{x^2}{x_1^3} + \dots \right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \frac{A_2}{x-x_2} &= \frac{A_2}{-x_2(1-\frac{x}{x_2})} = -\frac{A_2}{x_2} \left( \frac{1}{1-\frac{x}{x_2}} \right) \\ &= -A_2 \left( \frac{1}{x_2} + \frac{x}{x_2^2} + \frac{x^2}{x_2^3} + \dots \right) \end{aligned}$$

•  
•  
•  
•  
•

$$\begin{aligned} \frac{A_n}{x-x_n} &= \frac{A_n}{-x_n(1-\frac{x}{x_n})} = -\frac{A_n}{x_n} \left( \frac{1}{1-\frac{x}{x_n}} \right) \\ &= -A_n \left( \frac{1}{x_n} + \frac{x}{x_n^2} + \frac{x^2}{x_n^3} + \dots \right) \end{aligned}$$

$\frac{A_3}{X - X_3}, \dots, \frac{A_n}{X - X_n}$  persamaan diatas menjadi :

$$\begin{aligned} \frac{1}{f(X)} &= -A_1 \left( \frac{1}{X_1} + \frac{X}{X_1^2} + \frac{X^2}{X_1^3} + \dots \right) - A_2 \left( \frac{1}{X_2} + \right. \\ &\quad \left. \frac{X}{X_2^2} + \frac{X^2}{X_2^3} + \dots \right) - \dots \dots \dots \\ &\quad - A_n \left( \frac{1}{X_n} + \frac{X}{X_n^2} + \frac{X^2}{X_n^3} + \dots \right) \\ &= - \left( \frac{A_1}{X_1} + \frac{A_2}{X_2} + \frac{A_3}{X_3} + \dots + \frac{A_n}{X_n} \right) - \\ &\quad \left( \frac{A_1}{X_1^2} + \frac{A_2}{X_2^2} + \frac{A_3}{X_3^2} + \dots \right) X - \\ &\quad \left( \frac{A_1}{X_1^3} + \frac{A_2}{X_2^3} + \frac{A_3}{X_3^3} + \dots \right) X^2 - \\ &\quad \dots \dots \dots - \left( \frac{A_1}{X_1^n} + \frac{A_2}{X_2^n} + \dots \right) X^n = 1 \end{aligned}$$

Sehingga dapat dimisalkan :

$$- \left( \frac{A_1}{X_1} + \frac{A_2}{X_2} + \dots + \frac{A_n}{X_n} \right) = - \sum_{r=1}^n \frac{A_r}{X_r^{i+1}} = \alpha_i$$

dimana  $i = 0$ .

$$- \left( \frac{A_1}{X_1^2} + \frac{A_2}{X_2^2} + \dots + \frac{A_n}{X_n^2} \right) = - \sum_{r=1}^n \frac{A_r}{X_r^{i+1}} = \alpha_i$$

dimana  $i = 1$ .

Demikian seterusnya sehingga kita dapatkan bentuk umumnya:

$$\alpha_i = - \sum_{r=1}^n \frac{A_r}{X_r^{i+1}} \quad \text{dimana } i = 0, 1, \dots, n.$$

Dari hasil  $\alpha_i$  diatas maka  $\frac{1}{f(X)}$  dapat ditulis  
menjadi :

$$\frac{1}{f(X)} = \sum_{i=0}^n \alpha_i X^i \quad (3.3.5)$$

$$\text{dimana } \alpha_i = - \sum_{r=1}^n \frac{A_r}{x_r^{i+1}}$$

Kemudian kita hitung hasil bagi antara  $\alpha_i$  dan  $\alpha_{i-1}$  dimisalkan sebagai  $q(i)$  :

$$\begin{aligned} q(i) &= \frac{\alpha_i}{\alpha_{i-1}} = \frac{\frac{A_1}{x_1^{i+1}} + \frac{A_2}{x_2^{i+1}} + \dots + \frac{A_n}{x_n^{i+1}}}{\frac{A_1}{x_1^i} + \frac{A_2}{x_2^i} + \dots + \frac{A_n}{x_n^i}} \\ &= \frac{\frac{A_1}{x_1^{i+1}}}{\frac{A_1}{x_1^i}} \left\{ \frac{1 + \frac{A_2}{A_1} \left( \frac{x_1^{i+1}}{x_2^{i+1}} \right) + \dots}{1 + \frac{A_2}{A_1} \left( \frac{x_1^i}{x_2^i} \right) + \dots} \right. \\ &\quad \left. \dots + \frac{\frac{A_n}{x_n^{i+1}}}{\frac{A_1}{x_1^i}} \right\} \\ &\quad \dots + \frac{\frac{A_n}{x_n^{i+1}}}{\frac{A_1}{x_1^i} \left( \frac{x_1^{i+1}}{x_n^{i+1}} \right)} \end{aligned}$$

Karena  $0 < |x_1| < |x_2| < \dots < |x_n|$  dengan

demikian maka  $\frac{x_1}{x_n} < 1$

Sehingga berlaku :

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{x_1}{x_n} = 0 \text{ untuk } n = 2, 3, \dots, n.$$

Maka dapat ditemukan hasil :

$$\lim_{i \rightarrow \infty} q(i) = \frac{\alpha_i}{\alpha_{i-1}} = \frac{\frac{1}{x_1} \left( \frac{A_1}{x_1^i} \right)}{\frac{A_1}{x_1^i}} = \frac{1}{x_1}$$

$$\text{Sehingga : } \lim_{i \rightarrow \infty} q(i) = \frac{1}{x_1} \quad (3.3.6)$$

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this version for the purpose of security, back-up and preservation:

$$\frac{1}{x_1} - q(i) = \frac{1}{x_1} - \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1^{i+1}}{x_2^{i+1}} \right) + \dots}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1^i}{x_2^i} \right) + \dots} \right\}$$

$$\begin{aligned}
 & \frac{\cdots \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^{i+1}}{\cdots \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i} \Bigg\} \\
 & = \frac{1}{x_1} \left\{ 1 - \frac{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{i+1} + \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^{i+1}}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i} \right\} \\
 & = \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots \cdots \cdots} \right. \\
 & \quad \left. - 1 - \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{i+1} - \cdots - \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^{i+1} \right\} \\
 & = \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{\left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots \cdots \cdots} \right. \\
 & \quad \left. - \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{i+1} - \cdots - \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^{i+1} \right\} \\
 & \quad + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i \\
 & \frac{\frac{1}{x_1} - q_{(1)}}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i} = \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{\frac{A_2}{A_1} \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) + \cdots}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \cdots} \right. \\
 & \quad \left. + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i \left( 1 - \frac{x_1}{x_n} \right) \left( \frac{x_2}{x_1} \right)^i \right\} \\
 & \quad + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{\frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) + \frac{A_3}{A_1} \left( \frac{x_2}{x_3} \right)^i \left( 1 - \frac{x_1}{x_3} \right)}{1 + \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i + \dots + \dots} \right. \\
 &\quad \left. + \dots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_2}{x_n} \right)^i \left( 1 - \frac{x_1}{x_n} \right) \right. \\
 &\quad \left. \dots + \left( \frac{A_n}{A_1} \right) \left( \frac{x_1}{x_n} \right)^i \right\} \\
 \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i)}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i} &= \frac{1}{x_1} \left\{ \frac{\frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) + \frac{A_3}{A_1} \cdot 0}{1 + 0 + 0 + \dots} \right. \\
 &\quad \left. + 0 + 0 + \dots + 0 \right\} \\
 &= \frac{1}{x_1} \cdot \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \quad (3.3.7)
 \end{aligned}$$

Jika kita ganti  $i$  dengan  $i+1$ , akan didapatkan :

$$\begin{aligned}
 \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+1)}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{i+1}} &= \frac{1}{x_1} \cdot \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \\
 \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+1)}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i} &= \frac{1}{x_1} \left( \frac{x_1}{x_2} \right) \cdot \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right)
 \end{aligned}$$

Sehingga :

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+1)}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^i} = \left( \frac{1}{x_2} \right) \cdot \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \quad (3.3.8)$$

Untuk  $i$  diganti dengan  $i+2$  maka :

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+2)}{\left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{i+2}} = \frac{1}{x_1} \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right)$$

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+2)}{\frac{x_1}{(\frac{x_1}{x_2})^i}} = \frac{1}{x_1} \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^2 \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right)$$

Sehingga diperoleh :

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{x_1} - q(i+2)}{\frac{x_1}{(\frac{x_1}{x_2})^i}} = \frac{x_1}{x_2^2} \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \quad (3.3.9)$$

Hasil pengurangan persamaan (3.3.7) dan (3.3.8) akan mendapatkan hasil :

$$\begin{aligned} \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{q(i+1) - q(i)}{\frac{x_1}{(\frac{x_1}{x_2})^i}} &= \left( \frac{1}{x_1} - \frac{1}{x_2} \right) \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \\ \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{q(i+2) - q(i+1)}{\frac{x_1}{(\frac{x_1}{x_2})^i}} &= \frac{1}{x_2} \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) - \\ &\quad \frac{x_1}{x_2^2} \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \\ &= \left( \frac{x_2 - x_1}{x_2^2} \right) \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right) \end{aligned}$$

Bila  $e(i) = q(i+1) - q(i)$  dan  $e(i+1) = q(i+2) - q(i+1)$   
maka diperoleh :

$$\begin{aligned} \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{e(i+1)}{e(i)} &= \frac{\frac{x_2 - x_1}{x_2^2} \left( \frac{A_2}{A_1} \right) \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right)}{\left( \frac{1}{x_1} - \frac{1}{x_2} \right) \frac{A_2}{A_1} \left( 1 - \frac{x_1}{x_2} \right)} \\ &= \frac{x_2 - x_1}{x_2^2} - \frac{x_1 x_2}{x_2 - x_1} = \frac{x_1}{x_2} \end{aligned}$$

This document is Maka diperoleh : Makaln Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{e(i+1)}{e(i)} = \frac{x_1}{x_2} \quad (3.3.10)$$

Dari persamaan (3.3.6) menghasilkan akar pertama  $x_1$ ,

sementara harga akar kedua  $x_2$  diperoleh dengan mengeleminasi  $x_1$  dalam (3.3.10).

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{e_{(i+1)}}{e_{(i)}} q_{(i+1)} = \frac{x_1}{x_2} - \frac{1}{x_1}$$

$$\therefore \lim_{i \rightarrow \infty} \frac{e_{(i+1)}}{e_{(i)}} q_{(i+1)} = \frac{1}{x_2} \quad (3.3.11)$$

Jika persamaan (3.3.11) ini untuk harga  $q$  dan  $e$  diberi harga index  $1, 2, \dots, n$  sehingga diperoleh :

$$\frac{e_i^1}{e_{i+1}^1} q_i^1 = q_{i+1}^2 \quad (3.3.12)$$

Dimana  $\lim_{i \rightarrow \infty} q_i^1 = \frac{1}{x_1}$  dan  $\lim_{i \rightarrow \infty} q_i^2 = \frac{1}{x_2}$ .

Setelah kita hitung harga  $q_i^2$ , dimana  $0 < i < k$  maka akan kita hitung  $e_i^2$  yaitu dengan menggunakan persamaan :

$$e_i^1 = q_{i+1}^1 - q_i^1$$

$$e_i^1 = q_{i+1}^1 - q_i^1 + 0$$

Karena harga  $e_1^0 = e_2^0 = \dots = e_k^0 = 0$  maka,

$$e_i^1 = q_{i+1}^1 - q_i^1 + e_{i+1}^0$$

Dengan hasil diatas untuk harga  $e_i^2$  dapat dihitung dengan menggunakan persamaan :

$$e_i^2 = q_{i+1}^2 - q_i^2 + e_{i+1}^1 \quad (3.3.13)$$

Demikian kemudian kita hitung lagi harga-harga  $q_i^3, e_i^3, q_i^4, e_i^4, \dots, q_i^n, e_i^n$  dimana harga  $0 < i \leq k$ .

Sehingga bentuk umumnya dapat ditulis :

$$e_k^n = \{q_{k+1}^n - q_k^n\} + e_{k+1}^{n-1} \quad (3.3.14)$$

$$\text{dan } q_k^{(n+1)} e_k^n = e_{k+1}^n q_{k+1}^n$$

$$q_k^n = \frac{U_{k+1}}{U_k}$$

Harga-harga akar  $x_1, x_2, \dots, x_n$  akan didapat pada kolom  $q_k^N$  dimana harga  $|e_k^N|$  lebih kecil atau sama dengan harga persamaan yang diinginkan (bilangan yang paling dekat dengan harga nol).

Sehingga deret dari  $q_k^N$  dan  $e_k^N$  dapat ditulis sebagai hubungan belah ketupat (rhombic) yaitu dalam sebuah belah ketupat dengan sebuah elemen  $e$  dipuncak, hasil kali dari dua elemen  $q$  dan  $e$  adalah sama dengan hasil kali dua elemen  $q$  dan  $e$  lainnya.

Jumlahan elemen  $q$  dan  $e$ , dengan elemen  $q$  dipuncak adalah sama dengan jumlah elemen  $q$  dan  $e$  lainnya.

### 3.3.1. Program BASIC Metode Sisa Hasil Bagi

Rutishauser.

Metode Sisa hasil bagi Rutishauser dalam program ini adalah untuk persamaan (3.3.1), dimana data yang diperlukan untuk program ini ialah :

$K$  = banyaknya harga pengulangan yang diinginkan.

$N$  = harga derajad polinomial.

$NP = N + 1$

$KP = K + 1$

$EPS$  = bilangan positip yang sangat kecil dekat dengan nol yang digunakan untuk menguji harga  $e_k^N$ .

$A(I)$  = besarnya koeffisien polinomial untuk koeffisien ke  $I$ .

Program (langkah) pertama adalah membagi koeffisien  $A(I)$ ,  $I=1,2,3,\dots, NP$  dengan  $A(1)$  sehingga akan menghasilkan harga  $A(1) = 1$ . Setelah proses pembagian diatas langkah berikutnya adalah memberi harga  $U(J) = 0$  untuk  $J=1,2,3,\dots,N-1$  dan  $U(N)=1$  atau dapat juga dengan  $U(J) = 0$  untuk  $J > 0$  dan  $U(0) = 1$ .

Proses selanjutnya adalah menghitung harga  $U(J)$  dimana dilakukan perhitungan :

$$U(J) = U(J) - \sum_{J=NP}^{KP} \sum_{I=2}^{NP} A(I) U(J-I+1) \quad (3.3.15)$$

Dilansir menghitung harga  $U(J)$ , juga kita hitung harga  $q_{KP}^N$  dan  $e_{KP}^{NP}$  dengan  $N = 1, 2, 3, \dots, N+1$  (merupakan derajat polinomial,  $KP = 1, 2, 3, \dots, (K+1)$  (merupakan harga pendekatan yang diinginkan).

Harga-harga diatas dilambangkan dengan :

$$q_{KP}^{NP} = Q(M, L) \text{ dan } e_{KP}^{NP} = E(M, L) \quad (3.3.16)$$

dengan  $L = 1, 2, 3, \dots, NP$  (derajat polinomial).  
 $M = 1, 2, 3, \dots, KP$  (harga pendekatan).

Dimana untuk  $L = 1$  harga  $Q(M, 1)$  dan  $E(M, 1)$  dihitung dengan perhitungan :

$$Q(M, 1) = \frac{U(M)}{U(M-1)} \quad \text{dan}$$

$$E(M, 1) = Q(M, 1) - Q(M-1, 1) \quad (3.3.17)$$

Harga  $Q(M, 1)$  akan merupakan harga pendekatan dari harga akar jika harga :

$$|E(M, 1)| \leq EPS \quad (3.3.18)$$

Sehingga jika persamaan (3.3.18) tersebut dipenuhi maka proses perhitungan untuk mencari akar pertama akan berhenti sehingga harga  $M$  ini mungkin akan terhenti sebelum pada pendekatan ke  $KP$ .

Setelah perhitungan akar pertama ini selesai kemudian dilanjutkan dengan perhitungan harga-harga  $Q(M, L)$  dan  $E(M, L)$  untuk  $L = 2, 3, \dots, N$  dan  $M = 1, 2, \dots, MP$  dimana  $MP$  adalah harga pendekatan terakhir dari akar pertama dimana keadaan (3.3.18) dipenuhi.

Harga  $Q(M, L)$  dan  $E(M, L)$  untuk yang berikutnya adalah dihitung dengan persamaan :

$$LP = L - 1 \text{ dan } KL = M + 1$$

$$Q(M,L) = \frac{E(KL,LP)}{E(M,LP)} Q(KL,LP)$$

$$E(M,L) = Q(KL,L) - Q(M,L) + E(KL,LP) \quad (3.3.19)$$

dimana  $L = 2, 3, \dots, N$  dan  $M = 1, 2, \dots, M_P$ .

Syarat untuk menghentikan pendekatan karena harga akar sudah dipenuhi atau belum, sehingga akan melanjutkan ke harga akar yang berikutnya adalah dengan menggunakan :

$$|E(M,L)| < EPS \quad (3.3.20)$$

Sehingga jika syarat (3.3.20) ini dipenuhi maka perhitungan akar yang sedang dicari ini berhenti karena harga akarnya sudah diperoleh, kemudian dilanjutkan pada perhitungan akar selanjutnya.

Demikian proses ditulang kembali hingga diperoleh semua harga akar dengan menggunakan persamaan (3.3.19).

Program BASIC nya :

```

15 REM METODE MENCARI AKAR PERSAMAAN
20 REM DENGAN METODE RUTISHAUSER'S
30 DIM U(50), A(20), C(20), Q(50,50), E(50,50), KAR(20)
40 SW=0: BRS=10
50 INPUT "MASUKKAN HARGA DERAJAD POLINOMIAL" = ";K
60 INPUT "MASUKKAN HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM" = ";N
70 INPUT "MASUKKAN BATAS KESALAHAN YANG DIIJINKAN" = ";EPS
75 INPUT "MASUKKAN BATAS PENGUJIAN" = ";EPS2
80 KP=K+1: KM=K-1: NP1=N+1: KP2=K+2: NP3=N-2: ND=N-1
90 FOR I= 1 TO KP
100 INPUT "MASUKKAN HARGA KOEFISIEN POLINOMIAL" = ";C(I)
110 NEXT I
120 FOR I= 1 TO KP
130 A(I)=C(I)/C(1)
140 NEXT I
145 OPEN "O",#3,"lpt1"
150 PRINT#3,TAB(5); "HASIL PERHITUNGAN AKAR SUATU POLINOMIAL"
160 PRINT#3,TAB(5); "DENGAN METODE SISA HASIL BAGI"
170 PRINT#3,TAB(5); STRING$(39,"=")
180 PRINT#3, "
190 PRINT#3,TAB(7); "POLINOMIAL DERAJAD" = ";K
200 PRINT#3,TAB(7); "PENGULANGAN MAKSIMUM" = ";N
210 PRINT#3,TAB(7); "BATAS KESALAHAN YANG DIIJINKAN" = ";EPS
220 PRINT#3,TAB(7); "KOEFISIEN POLINOMIAL ADALAH :"
230 FOR I= 1 TO KP
240 PRINT#3,SPC(3);C(I);
250 NEXT I

```

```

255 PRINT#3,""
260 FOR I= 1 TO KM
270 U(I)=0
280 NEXT I
290 U(K)=1
300 FOR J= KP TO NP1
310 U(J)=0:P=J-1
320 FOR I= 2 TO KP
330 M=J-I+1
340 U(J)=U(J)-A(I)*U(M)
350 NEXT I
360 Q(J,1)=U(J)/U(P)
370 IF J=KP GOTO 400
380 E(P,1)=Q(J,1)-Q(P,1)
385 JR=J
390 IF ABS(E(P,1))<EPS GOTO 405
400 NEXT J
405 JR=J-1
410 KAR(1)=Q(JR,1)
420 FOR I= 2 TO K
430 R=I-1:Q(I,KP)=0
440 FOR L= KP2 TO JR
450 P=L+1:LP=L-1
460 Q(L,I)=(E(L,R)*Q(L,R))/E(LP,R)
465 NEXT L
468 KAR(I)=Q(LP,I)
470 FOR L= KP2 TO JR
475 LP=L-1
480 E(LP,I)=Q(L,I)-Q(LP,I)+E(LP,R)
485 RJ=L
490 IF ABS(E(LP,I))<EPS GOTO 525
500 NEXT L
510 RJ=RJ-2
525 JR=RJ
530 NEXT I
540 NAS=1:KAS=2
550 FOR I= NAS TO KAS
560 PRINT#3," Q";I;SPC(11); E";I;SPC(11);
570 NEXT I
590 PRINT#3,TAB(3);STRING$(70,"=")
600 FOR I= KP TO NP1
610 FOR J= NAS TO KAS
615 IF Q(I,J)=0 GOTO 630
620 PRINT#3,USING "##.####";Q(I,J);
630 NEXT J
631 PRINT#3,""
633 FOR J= NAS TO KAS
634 IF E(I,J)=0 GOTO 650
635 PRINT#3,USING "##.####";E(I,J);
650 NEXT J
652 BRS=BRS+2
654 PRINT#3,""
655 IF BRS<=65 GOTO 670
660 BRS=0:PRINT#3,CHR$(12)
670 NEXT I
675 PRINT#3,TAB(10);STRING$(40,"-")
677 PRINT#3,""
680 IF KAS=K GOTO 730
690 IF BRS<=65 GOTO 710
700 BRS=0:PRINT#3,CHR$(12)
710 NAS=KAS+1:KAS=NAS+1
715 IF KAS>K THEN KAS=NAS
720 GOTO 550

```

```
730 PRINT#3,""
740 PRINT#3,TAB(10); "HARGA AKAR-AKARNYA ADALAH : "
800 FOR I=1 TO K
830 PRINT#3,TAB(10); "AKAR      = :" ; KAR(I)
840 NEXT I
850 END
```

## HASIL PERHITUNGAN AKAR SUATU POLINOMIAL DENGAN METODE SISA HASIL BAGI

POLINOMIAL DERAJAD = 4  
 PENGULANGAN MAKSIMUM = 16  
 BATAS KESALAHAN YANG DIIJINKAN = .0000009  
 KOEFISIEN POLINOMIAL ADALAH :  
 -10      35      -50      24  
 1                E 1                0 2

10.000000	-3.500000	-1.428572
6.500000	2.071429	-0.654187
5.384616	2.532626	-0.351256
4.860000	2.705985	-0.205366
4.567901	2.792718	-0.126301
4.389318	2.845000	-0.080247
4.273567	2.880504	-0.051984
4.195547	2.906541	-0.034139
4.141498	2.926451	-0.022631
4.103305	2.942013	-0.014961
4.075922	2.954435	-0.010328
4.056073	2.963956	

Q 3	E 3	Q 4	E 4
	-0.480000		0.000027
0.948572		0.480026	
	-0.242905		-0.000624
1.359855		0.722307	
	-0.129022		0.006085
1.582088		0.857414	
	-0.069924		-0.037760
1.717530		0.889578	
	-0.036216		0.166753
1.807615		1.092548	
	-0.021890		-0.332600
1.865972		0.781838	
	-0.009172		-0.174099
1.908784		0.616910	
	-0.002964		10.906520
1.939958		11.526390	
	-0.017612		
1.944977	0.079522		
2.039460			

HARGA AKAR-AKARNYA ADALAH :

AKAR	=	4.041569
AKAR	=	2.963956
AKAR	=	1.944977
AKAR	=	.61691

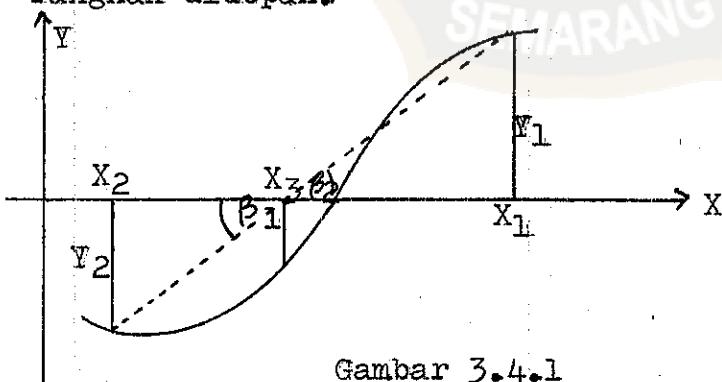
### 3.4. METODE SECANT

Metode Secant adalah termasuk metode tertua yang digunakan untuk menyelesaikan akar-akar persamaan polinomial.

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + a_2 x^{n-2} + \dots + a_n \quad (3.4.1)$$

Metode Secant ini dilupakan orang sampai akhir-akhir ini, sedangkan metode ini sangat menguntungkan sekali untuk penggunaan komputer.

Metode Secant ini hampir sama dengan metode Regula Falsi (metode False Position atau Linear Interpolation method). Pada metode Bisection terdahulu dengan menggunakan 2 buah titik pendekatan  $x_1$  dan  $x_2$  dimana harga-harga  $f(x_1)$  dan  $f(x_2)$  mempunyai tanda yang berbeda sehingga  $f(x_1) \cdot f(x_2) < 0$ , dengan demikian maka diantara titik  $x_1$  dan  $x_2$  terdapat sebuah harga akar, seperti telah diterangkan didepan.



Gambar 3.4.1

Karena besarnya  $\beta_1 = \beta_2$

Maka diperoleh hubungan,  $\tan \beta_1 = \tan \beta_2$

$$\tan \beta_1 = \frac{-y_2}{x_3 - x_2} \quad \text{dan} \quad \tan \beta_2 = \frac{y_1}{x_1 - x_3}$$

Sehingga diperoleh harga :

$$\frac{-y_2}{x_3 - x_2} = \frac{y_1}{x_1 - x_3}$$

$$\frac{Y_2}{X_3 - X_2} = \frac{Y_1}{X_3 - X_1}$$

$$Y_2(X_3 - X_1) = Y_1(X_3 - X_2)$$

$$Y_2X_3 - Y_2X_1 = Y_1X_3 - Y_1X_2$$

$$Y_2X_3 - Y_1X_3 = Y_2X_1 - Y_1X_2$$

$$X_3(Y_2 - Y_1) = Y_2X_1 - Y_1X_2$$

$$X_3 = \frac{Y_2X_1 - Y_1X_2}{Y_2 - Y_1}$$

Karena  $Y_1 = f(x_1)$  dan  $Y_2 = f(x_2)$  maka :

$$X_3 = \frac{x_1 f(x_2) - x_2 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$X_3 = \frac{x_1 f(x_2)}{f(x_2) - f(x_1)} - \frac{x_2 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$= x_1 + \frac{x_1 f(x_2)}{f(x_2) - f(x_1)} - \frac{x_2 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)} = x_1$$

$$= x_1 + \frac{x_1 f(x_2) - x_1 f(x_2) + x_1 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)} - \frac{x_2 f(x_1)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$= x_1 + \frac{x_1 f(x_1) - x_2 f(x_2)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$= x_1 + \frac{f(x_1)(x_1 - x_2)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

Demikian juga untuk harga-harga  $x_4; x_5; \dots \dots x_n$ ,

sehingga bentuk umum diatas dapat ditulis

$$x_{i+1} = x_{i-1} + \frac{f(x_{i-1})(x_{i-1} - x_i)}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \quad (3.4.2)$$

dimana  $x_i$  = harga X pendekatan yang ke i.

Bentuk pendekatan (3.4.2) diatas disebut dengan Metode Regula Falsi. Bentuk Regula Falsi dapat juga diturunkan

dari metode Bisection, yaitu :

$$x_r = \frac{x_1 + x_2}{2}$$

$$x_r = x_u + \frac{1}{2} (x_l - x_u)$$

Sehingga bentuk diatas dapat ditulis menjadi :

$$x_r = x_u + w_r (x_l - x_u)$$

dimana  $0 < w_r < 1$  dan  $x_l < x_r < x_u$

Harga  $w_r$  tersebut dapat dicari dengan menggunakan,

$$w_r = \frac{f(x_u)}{f(x_u) - f(x_l)}$$

Bentuk persamaan (3.4.2) diatas dapat dirubah menjadi persamaan berikut :

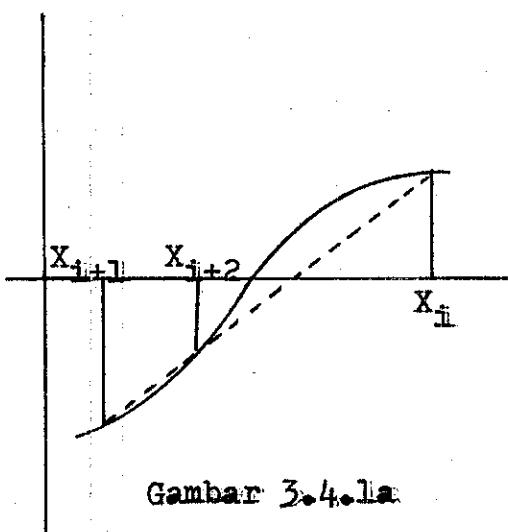
$$\begin{aligned} x_{i+1} &= \frac{x_{i-1} (f(x_i) - f(x_{i-1})) + f(x_{i-1}) (x_{i-1} - x_i)}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \\ &= \frac{x_{i-1} f(x_i) - x_{i-1} f(x_{i-1}) + x_{i-1} f(x_{i-1}) - x_i f(x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \\ &= \frac{x_{i-1} f(x_i) - x_i f(x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \\ &= \frac{x_{i-1} f(x_i) - x_i f(x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})} - x_i + x_i \\ &= x_i + \frac{x_{i-1} f(x_i) - x_i f(x_{i-1}) - x_i f(x_i) + x_i f(x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \\ &= x_i - \frac{x_i f(x_i) - x_{i-1} f(x_i)}{f(x_i) - f(x_{i-1})} \\ &= x_i - \frac{f(x_i)}{f(x_i) - f(x_{i-1})} (x_i - x_{i-1}) \quad (3.4.3) \end{aligned}$$

untuk  $i = 2, 3, 4, 5, \dots, n$ .

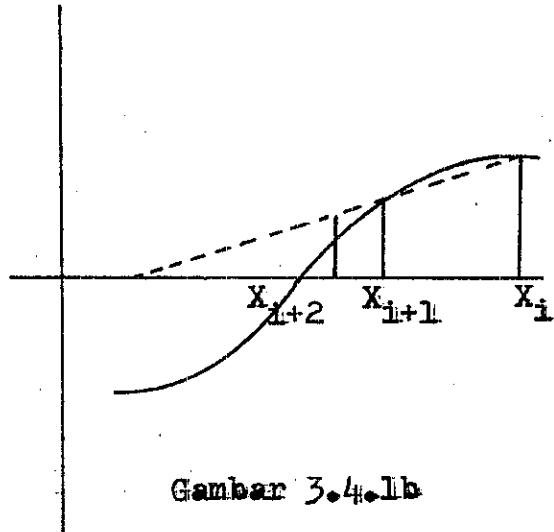
Mencari akar dengan menggunakan persamaan (3.4.3) diatas disebut dengan metode Secant.

Pada metode Regula Falsi dua harga pendekatan yang dipakai selalu mengapit sebuah harga akar, karena harga  $f(x_i)$  dan  $f(x_{i+1})$  selalu berlawanan tanda.

Tetapi dengan metode Secant kita tidak harus selalu bekerja dengan dua harga pendekatan yang harga  $f(x)$  nya



Gambar 3.4.1a



Gambar 3.4.1b

Dari gambar 3.4.1a misal digunakan  $X_i$  dan  $X_{i+1}$  sebagai pendekatan awal dimana  $f(X_i) \cdot f(X_{i+1}) < 0$ .

Dengan menggunakan persamaan (3.4.3) diperoleh  $X_{i+2}$ , dengan demikian  $f(X_{i+1}) \cdot f(X_{i+2}) > 0$ , demikian seterusnya sehingga diperoleh  $X_{i+3}, X_{i+4}, \dots, X_{i+n}$ .

Demikian pula dengan gambar 3.4.1b, kita tentukan dua buah harga pendekatan yang sembarang, dimana harga  $f(X_i)$  dikalikan  $f(X_{i+1})$  lebih besar nol atau  $f(X_i) \cdot f(X_{i+1}) > 0$ .

Dengan persamaan (3.4.3) akan diperoleh  $X_{i+2}$  yang harga  $f(X_{i+2}) > 0$ , sehingga  $f(X_{i+1}) \cdot f(X_{i+2}) > 0$ . Karena dari metode Secant kita dapatkan harga-harga  $X_i$  yang mengganti  $X_{i-1}, X_{i+1}$  yang mengganti  $X_i$  dan seterusnya  $X_{i+n}$  yang mengganti  $X_{i+n-1}$ , sampai kita dapatkan harga pendekatan yang merupakan akar yang dicari.

Jika sebuah harga akar sudah ditemukan pada suatu interval, maka harga akar-akar lain dapat ditemukan pada interval yang lain.

#### 3.4.1. Program BASIC Metode Secant.

Metode Secant adalah perhitungan harga akar-akar

dengan menggunakan dua harga pendekatan.

Data untuk program ini adalah :

(<http://eprints.undip.ac.id>)

KD = harga persamaan yang diijinkan.

$PM$  = harga pengulangan yang diinginkan.

$X(I)$  = harga pendekatan akar ke  $I$ .

Program (langkah) pertama adalah memberikan definisi persamaan polinomial yang akan dicari harga akarnya. Dalam membuat program kita dapat menggunakan pengujian  $f(X_i) \cdot f(X_{i+1}) < 0$  sehingga dapat disimpulkan bahwa antara  $X_i$  dan  $X_{i+1}$  terdapat sebuah harga akar, atau pengujian diatas tidak perlu dilakukan.

Sehingga dengan menggunakan persamaan :

$$X_{i+2} = X_{i+1} - \frac{f(X_{i+1})}{f(X_{i+1}) - f(X_i)} (X_{i+1} - X_i) \quad (3.4.4)$$

Dengan persamaan (3.4.4) diatas, dapat kita hitung harga-harga  $X_{i+2}$ ;  $X_{i+3}$ ;  $X_{i+4}$ ; ... . . . . . ;  $X_n$ .

Disamping mencari harga-harga  $X_{i+2}$ ;  $X_{i+3}$ ; . . . . . ;  $X_n$  untuk mengakhiri proses perhitungan, disamping menggunakan batas pendekatan ke  $PM$ , juga dilakukan dengan menghitung harga  $f(X_i)$ ;  $f(X_{i+1})$ ;  $f(X_{i+2})$ ; . . . . . ;  $f(X_n)$ .

Proses perhitungan akan berhenti disamping telah melewati pendekatan ke  $PM$ , dapat juga jika harga  $|f(X_n)| < KD$ .

Artinya perhitungan akan berhenti jika harga mutlak dari salah satu  $f(X)$  sudah lebih kecil dari  $KD$ .

Dengan demikian kita dapat menemukan sebuah harga akar.

Untuk harga akar-akar lainnya dapat dicari dengan mengganti harga-harga  $X_i$  dan  $X_{i+1}$  diatas.

Program BASIC nya :

```

5 DIM X(50)
10 REM PROGRAM UNTUK MENCARI AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL
15 REM DENGAN METODA SECANT
20 REM OLEH ARIAWAN D RACHMANTO

```

```

40 DEF FNF(X)=X^3-6*X^2-2*X+12
50 INPUT "MASUKKAN HARGA PERSAMAAN YANG DAPAT DITERIMA=";KD
60 INPUT "MASUKKAN HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM=";PM
65 BRS=10
70 FOR I=1 TO 2
80 INPUT "MASUKKAN HARGA PENDEKATAN X(I)=";X(I)
90 NEXT I
100 IF FNF(X(1))=0 GOTO 380
110 IF FNF(X(2))=0 GOTO 400
120 IF FNF(X(1))*FNF(X(2))<0 GOTO 172
130 PRINT "HARGA FNF(X(1))=";FNF(X(1))
140 PRINT "HARGA FNF(X(2))=";FNF(X(2))
150 PRINT "KETIK AR=1 UNTUK PERUBAHAN X(I) DAN AR=2 UNTUK KELUAR"
155 INPUT "MASUKKAN HARGA AR = ";AR
160 IF AR=1 GOTO 70
170 IF AR=2 GOTO 410
172 INPUT "MASUKKAN HARGA X ANTARA X1 DAN X2 SERTA DEKAT X1 = ";X
175 X(2)=X
177 OPEN "o",#3,"1pt1"
180 PRINT#3,TAB(5); "HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL"
190 PRINT#3,TAB(5); "DENGAN MENGGUNAKAN METODA SECANT"
200 PRINT#3,TAB(5); "===== "
210 PRINT#3,TAB(5); "HARGA PENDEKATAN X(1) = ";X(1)
220 PRINT#3,TAB(5); "HARGA PENDEKATAN X(2) = ";X(2)
230 PRINT#3,TAB(5); "HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = ";PM
240 PRINT#3,TAB(5); "HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = ";KD
245 PRINT#3, "
250 PRINT#3,TAB(5); "NO";TAB(15);X(I);TAB(30);FNF(X(I))"
255 PRINT#3,TAB(5); STRING$(37,"-")
260 FOR I=3 TO PM
270 P=I-1;M=I-2
275 AB=X(P)
280 AA=FNF(X(P))
285 BA=X(M)
290 BB=FNF(X(M))
294 AC=AA-BB
295 CA=AB-BA
300 X(I)=AB-(AA*(CA/AC))
310 BA=FNF(X(I))
320 PRINT#3,TAB(5);I;TAB(15);X(I);TAB(30);BA
324 BRS=BRS+1
326 IF BRS<=65 GOTO 330
328 PRINT#3,CHR$(12);BRS=0
330 N=I
335 IF ABS(BA)<=KD GOTO 360
350 NEXT I
355 N=I-1
360 PRINT#3,TAB(5); "AKAR YANG DICARI=";X(N)
370 GOTO 410
380 PRINT#3,TAB(5); "AKAR YANG DICARI=";X(1)
390 GOTO 410
400 PRINT#3,TAB(5); "AKAR YANG DICARI=";X(2)
410 END

```

HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL  
DENGAN MENGGUNAKAN METODA SECANT

=====
 HARGA PENDEKATAN X(1) = 0  
 HARGA PENDEKATAN X(2) = 1  
 HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = 30  
 HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = 9E-09

NO	X(I)	FNF(X(I))
3	1.714286	-4.023321
4	1.3958	.2382355
5	1.413604	7.903099E-03
6	1.414215	-2.002716E-05
7	1.414214	9.536743E-07
8	1.414214	-1.907349E-06
9	1.414214	9.536743E-07
10	1.414214	9.536743E-07
11	-1.622593E+32	1.701412E+38
12	0	12
13	1.144409E-05	11.99998
14	6	0

AKAR YANG DICARI = 6

HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL  
DENGAN MENGGUNAKAN METODA SECANT

=====
 HARGA PENDEKATAN X(1) = 0  
 HARGA PENDEKATAN X(2) = 1  
 HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = 30  
 HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = 9.000001E-06

NO	X(I)	FNF(X(I))
3	1.714286	-4.023321
4	1.3958	.2382355
5	1.413604	7.903099E-03
6	1.414215	-2.002716E-05
7	1.414214	9.536743E-07

AKAR YANG DICARI = 1.414214

HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL  
DENGAN MENGGUNAKAN METODA SECANT

=====
 HARGA PENDEKATAN X(1) = 3  
 HARGA PENDEKATAN X(2) = 4  
 HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = 30  
 HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = 9.000001E-06

NO	X(I)	FNF(X(I))
3	2.384186E-07	12
4	1.2	2.688
5	1.546392	-1.742819
6	1.410142	5.278206E-02
7	1.414147	8.630753E-04
8	1.414214	9.536743E-07

HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLYNOMIAL  
DENGAN MENGGUNAKAN METODA SECANT

HARGA PENDEKATAN X(1) = -1  
 HARGA PENDEKATAN X(2) = -1.5  
 HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = 30  
 HARGA PERSAMAAN YANG DIIJINKAN = 9.000001E-06

NO	X(I)	FNF(X(I))
3	-1.394366	.4121847
4	-1.413403	1.699352E-02
5	-1.414222	-1.659393E-04
6	-1.414214	-1.907349E-06
AKAR YANG DICARI=-1.414214		

### 3.5. METODE LAGUERRE.

Andaikan semua harga nol dari polinomial,

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + a_2 x^{n-2} + \dots + a_n \quad (3.5.1)$$

adalah riil dan harga akar-akarnya ditunjukkan oleh :

$$x_1 \leq x_2 \leq x_3 \leq \dots \leq x_n \text{ dengan } n > 2.$$

Misalkan  $r$  adalah harga pendekatan untuk sebuah akar dan diperkirakan bahwa  $r \in [x_i]$ , dimana :

$$I_i = [x_i, x_{i+1}], \quad 0 \leq i \leq n \quad (3.5.2)$$

$$\text{dengan } x_0 = -\infty \text{ dan } x_{n+1} = \infty$$

Sehingga pendekatan  $r$  ini terletak pada beberapa interval  $I_i$ .

Metode Laguerre adalah metode penyelesaian dengan menyusun sebuah parabola, dengan dua harga nol (akar) riil pada  $I_i$ , sehingga sekurang-kurangnya dapat ditemukan sebuah harga akar dari polinomial  $f(x)$  yang mendekati  $x_i$  atau  $x_{i+1}$ . Sehingga dengan demikian untuk mendapatkan  $n$  harga akar maka didapat dengan  $n$  parabola, misalkan parabola-parabola tersebut tergantung pada sebuah parameter riil  $\lambda$ , dan  $\lambda$  yang dipilih itu mungkin adalah harga akar dari polinomial  $f(x)$  diatas. Maka persamaan-persamaan parabola ini dapat

ditulis  $(\lambda - x)^2$ , sehingga berlaku hubungan :  $(\lambda - x)^2 > 0$

Karena ada  $n$  harga akar maka terdapat  $n$  parabola sehingga

berlaku hubungan :

$$S(\lambda) = \sum_{i=1}^n \left( \frac{\lambda - X_i}{r - X_i} \right)^2 > 0 \quad (3.5.3)$$

Sehingga bentuk persamaannya menjadi :

$$\phi(y) = (r - y)^2 S(\lambda) - (\lambda - y)^2 = 0 \quad (3.5.4)$$

dimana mempunyai dua akar riil, yaitu  $y_1 = \lambda_1$  dan  $y_2 = \lambda_2$  dengan  $\lambda \neq r$ , karena itu didapat kemungkinan jika  $f(r) \neq 0$ , dari persamaan (3.5.3) dan (3.5.4), maka diperoleh  $\phi(r) < 0$  dan  $\phi(X_{i+1}) > 0$ ,  $i=0,1,2,\dots,n+1$ . Oleh karena itu jika  $r \in I_i$ ,  $i = 0,1,2,3,\dots,n$  dua akar  $y_1$  dan  $y_2$  keduanya terletak di  $I_i$ , sebuah diantara  $X_i$  dan  $r$  dan yang lainnya terletak diantara  $r$  dan  $X_{i+1}$ .

Dengan diketahuinya  $\phi(y)$  sebagai sebuah fungsi dari  $\lambda$  untuk sebuah harga akar  $X_i$ .

Dengan memilih  $\lambda$  sebagai satu harga akar dari  $\phi(y)$ , adalah memungkinkan untuk ditemukan sebuah harga akar dari  $f(x)$ . Ini dimaksudkan jika kita ingin memaksimalkan  $|r - y|$  sebagai sebuah fungsi dari  $\lambda$  atau sebagai fungsi alternatif dari parameter  $U = \lambda - r$ .

Dari persamaan (3.5.1) jika polinomial yang diberikan :

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + a_2 x^{n-2} + \dots + a_n$$

maka polinomial diatas dapat ditulis :

$$f(x) = (x - X_1)(x - X_2)(x - X_3) \dots (x - X_n)$$

Sehingga,

$$\begin{aligned} f'(x) &= (x - X_2)(x - X_3) \dots (x - X_n) + (x - X_1) \\ &\quad (x - X_3) \dots (x - X_n) + \dots \\ &\quad \dots + (x - X_1)(x - X_2) \dots (x - X_{n-1}) \end{aligned}$$

Maka,

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate, or reformat it in any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR keep no more than one copy of this submission for purpose of security, based on an agreement:

$$\frac{f'(x)}{f(x)} = \sum_{i=1}^n \frac{1}{x - X_i} = S_1 \quad (3.5.5)$$

jika persamaan (3.5.5) diatas diturunkan akan menjadi :

$$\frac{[f'(x)]^2 - f(x) f''(x)}{[f(x)]^2} = \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x - x_i)^2} = s_2 \quad (3.5.6)$$

Jika  $U = \lambda - r$  maka  $\lambda = U + r$

$$\begin{aligned} \left( \frac{\lambda - x_i}{r - x_i} \right)^2 &= \frac{(\lambda - x_i)^2}{(r - x_i)^2} = \frac{\lambda^2 - 2\lambda x_i + x_i^2}{(r - x_i)^2} \\ &= \frac{(U + r)^2 - 2(U + r)x_i + x_i^2}{(r - x_i)^2} \\ &= \frac{U^2 + 2Ur + r^2 - 2UX_i - 2rx_i + x_i^2}{(r - x_i)^2} \\ &= \frac{U^2}{(r - x_i)^2} + \frac{r^2 - 2rx_i + x_i^2}{(r - x_i)^2} + \\ &\quad \frac{2Ur - 2UX_i}{(r - x_i)^2} \\ &= \frac{U^2}{(r - x_i)^2} + \frac{r^2 - 2rx_i + x_i^2}{(r - x_i)^2} + \\ &\quad 2U \frac{(r - x_i)}{(r - x_i)^2} \\ &= \frac{U^2}{(r - x_i)^2} + 2U \cdot \frac{1}{r - x_i} + 1 \end{aligned} \quad (3.5.7)$$

$$\sum_{i=1}^n \left( \frac{\lambda - x_i}{r - x_i} \right)^2 = \sum_{i=1}^n \frac{U^2}{(r - x_i)^2} + \sum_{i=1}^n \frac{2U}{r - x_i} + n$$

Dengan menggunakan persamaan (3.5.3) dan (3.5.5) kedalam (3.5.7), persamaan (3.5.4) menjadi :

$$(r - y)^2 s(\lambda) - (\lambda - y)^2 = 0$$

This document is Undip Institutional Repository. Copyright(s) of the author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any required format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:

$$(r - y)^2 \left\{ \sum_{i=1}^n \frac{U^2}{(r - x_i)^2} + \sum_{i=1}^n \frac{2U}{r - x_i} + n \right\} -$$

$$(\lambda^2 - 2\lambda Y + Y^2) = 0$$

$$(r - Y)^2 (U^2 S_2 + 2US_1 + n) - (U + r)^2 + 2(U + r)Y - Y^2 = 0$$

$$(r - Y)^2 (U^2 S_2 + 2US_1 + n) - U^2 - 2Ur - r^2 + 2UY + 2rY - Y^2 = 0$$

$$(r - Y)^2 (U^2 S_2 + 2US_1 + n) - U^2 - 2Ur + 2UY - r^2 + 2rY - Y^2 = 0$$

$$(r - Y)^2 (U^2 S_2 + 2US_1 + n) - U^2 - 2U(r - Y) - (r - Y)^2 = 0$$

Andaikan  $\eta = r - Y$  maka didapat :

$$\eta^2 (U^2 S_2 + 2US_1 + n) - U^2 - 2U\eta - \eta^2 = 0$$

$$\eta^2 U^2 S_2 + 2U\eta^2 S_1 + \eta^2 n - U^2 - 2U\eta - \eta^2 = 0$$

$$U^2 (\eta^2 S_2 - 1) + 2U\eta (\eta S_1 - 1) + (n - 1)\eta^2 = 0$$

(3.5.8)

Dari persamaan (3.5.8) kita lihat, penyelesaian persamaan untuk harga akar-akar dari  $\emptyset(Y) = 0$ .

Persamaan (3.5.8) juga merupakan persamaan kuadrat dalam  $U$ , yang akar-akarnya adalah fungsi dari parameter  $\eta$ .

Nilai  $U = \lambda - r$  hanya menyebabkan nilai riil dalam pembicaraan ini, tujuan kita adalah mendapatkan nilai maksimum dari  $|\eta|$ , untuk itu  $U$  adalah riil.

Dengan menunjukkan bahwa nilai  $|\eta|$  lebih besar hasilnya dari nilai kompleks untuk  $U$ , itu adalah merupakan akar-akar kompleks dari (3.5.8), untuk mendapatkan nilai  $|\eta|$  adalah dengan diskriminan ( $D$ ) dari persamaan kuadrat dalam  $U$  (persamaan 3.5.8) adalah  $D \geq 0$ .

Cara ini hanya perlu untuk mendapatkan nilai  $\eta$  dimana dengan

membuat harga  $D = 0$ . Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any medium or format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree Dari (3.5.8) kita mendapatkan : submission for purpose of security, back-up and preservation:  
[\(http://eprints.undip.ac.id/\)](http://eprints.undip.ac.id/)

$$D = (2\eta(\eta S_1 - 1))^2 - 4(\eta^2 S_2 - 1)\eta^2(n - 1)$$

$$\begin{aligned}
 &= 4\eta^2(\eta^2s_1^2 - 2\eta s_1 + 1) - 4\eta^2(\eta^2s_2n - \eta^2s_2 - \\
 &\quad n + 1) \\
 &= 4\eta^2(s_1^2 - 2\eta s_1 + 1 - \eta^2s_2n + \eta^2s_2 + n - 1) \\
 &= 4\eta^2(s_1^2 - s_2n + s_2)\eta^2 - 2\eta s_1 + n
 \end{aligned}$$

Sehingga :

$$D = 4\eta^2 \{ [s_1^2 - (n-1)s_2] \eta^2 - 2\eta s_1 + n \} \quad (3.5.9)$$

Jika  $D = 0$  maka diperoleh,

$$D = 4\eta^2 \{ [s_1^2 - (n-1)s_2] \eta^2 - 2\eta s_1 + n \} = 0$$

Karena  $\eta^2 \neq 0$  maka,

$$[s_1^2 - (n-1)s_2] \eta^2 - 2\eta s_1 + n = 0$$

$$\eta_{1,2} = \frac{2s_1 \pm \sqrt{4s_1^2 - 4n[s_1^2 - (n-1)s_2]}}{2[s_1^2 - (n-1)s_2]}$$

$$= \frac{2s_1 \pm 2\sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)}}{2[s_1^2 - (n-1)s_2]} \times \frac{n}{n}$$

$$= \frac{n(s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)})}{ns_1^2 - (n-1)ns_2 - s_1^2 + s_1^2}$$

$$= \frac{n(s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)^2})}{s_1^2 + (n-1)s_1^2 - (n-1)ns_2}$$

$$= \frac{n(s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)^2})}{s_1^2 + (n-1)(s_1^2 - ns_2)}$$

$$= \frac{n(s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)^2})}{s_1^2 - (n-1)(ns_2 - s_1^2)}$$

$$= \frac{n(s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)})}{(s_1 - \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)})(s_1 + \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)})}$$

$$\eta_1 = \frac{n}{s_1 + \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)}}$$

$$\gamma_2 = \frac{n}{s_1 - \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)}}$$

Sehingga dapat dituliskan menjadi :

$$\gamma = \frac{n}{s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)}} \quad (3.5.10)$$

Karena  $\gamma = X - Y$  maka  $Y = X - \gamma$

$$\begin{aligned} Y &= X - \frac{n}{s_1 \pm \sqrt{(n-1)(ns_2 - s_1^2)}} \\ &= X - \frac{n}{\frac{f'(X)}{f(X)} \pm \sqrt{(n-1)\left\{n \frac{(f'(X))^2 - f(X)f''(X)}{(f(X))^2} - \frac{(f'(X))^2}{(f(X))^2}\right\}}} \\ &= X - \frac{n}{\frac{f'(X)}{f(X)} \pm \frac{1}{f(X)} \sqrt{(n-1)\left\{n(f'(X))^2 - nf(X)f''(X) - (f'(X))^2\right\}}} \\ &= X - \frac{n f(X)}{f'(X) \pm \sqrt{(n-1)\left[\left\{(n-1)(f'(X))^2\right\} - n f(X) f''(X)\right]}} \end{aligned}$$

Sehingga dapat dituliskan menjadi :

$$Y = X - \frac{n f(X)}{f'(X) \pm \sqrt{H(X)}} \quad (3.5.11)$$

dimana :

$$H(X) = (n-1) \left\{ (n-1) (f'(X))^2 - nf(X) f''(X) \right\} \quad (3.5.12)$$

Persamaan (3.5.11) memberikan harga-harga pendekatan :

$$x_{i+1} = x_i - \frac{n f(x_i)}{f'(x_i) \pm \sqrt{H(X)}} \quad (3.5.13)$$

Persamaan (3.5.13) inilah yang digunakan untuk

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, preserve the document in the repository. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation.

Sehingga dengan persamaan tersebut kita dapat menghasilkan harga akar yang sesuai untuk  $f(X)$ .

### 3.5.1. Program BASIC Metode Laguerre.

Metode Laguerre dalam program ini digunakan untuk menghitung dua akar riil dari persamaan polinomial (3.5.1). Data untuk program ini adalah :

KD = bilangan positip yang dekat dengan nol, yang digunakan untuk menguji persamaan polinomial setelah akarnya dimasukkan.

PM = bilangan positip sebagai harga pengulangan dalam perhitungan mencari akar.

X(1) = harga akar pendekatan yang besarnya tidak ditentukan.

Dalam program terlebih dahulu didefinisikan fungsi persamaan polinomial yang akan dicari harga akar-akarnya. Demikian pula dengan turunan pertama dan kedua dari persamaan polinomial tersebut juga didefinisikan dalam program.

Pendekatan awal X(1) yang diberikan dapat berupa bilangan positip atau negatip.

Karena metode ini hanya dapat menghasilkan dua buah akar riil, maka tahap pertama dihitung dahulu harga akar pertama tersebut.

Harga X(1) diatas digunakan untuk menghitung harga X(2), dengan menggunakan persamaan (3.5.13), yaitu :

$$X_{i+1} = X_i - \frac{n f(X_i)}{f'(X_i) + \sqrt{H(X)}}$$

$$H(X) = (n-1) \left\{ (n-1)(f'(X))^2 - n f(X) f''(X) \right\}$$

Harga X(2) digunakan untuk menghitung X(3), begitu seterusnya sampai diperoleh harga X(N) yang memenuhi syarat

This document is Undip Institutional Repository Collection. The author(s) or copyright owner(s) agree that UNDIP-IR may, without changing the content, translate the submission to any readable format for the purpose of preservation. The author(s) or copyright owner(s) also agree that UNDIP-IR may keep more than one copy of this submission for purpose of security, back-up and preservation:

Setelah diperoleh harga X(N) yang memenuhi syarat perhitungan dilanjutkan dengan menghitung harga akar yang

$$x_{i+1} = x_i - \frac{n f(x_i)}{f'(x_i) - \sqrt{H(x)}}$$

Proses perhitungan akan berhenti jika sudah melewati harga PM yang diberikan atau harga  $X(N)$  merupakan harga akar yang dicari, sudah memenuhi syarat:

$$|f(X(N))| < KD$$

Jika syarat diatas sudah terpenuhi maka proses perhitungan akan berhenti dengan menghasilkan dua buah harga akar.

Program BASIC nya :

```

5   DIM X(50),H(50)
10  REM METODE MENCARI AKAR PERSAMAAN POLINOMIAL
15  REM DENGAN METODE LAGUERRE
20  A$="X^4-10*X^3+35*X^2-50*X+24=0"
30  B$="4*X^3-30*X^2+70*X-50=0"
40  C$="12*X^2-60*X+70=0"
45  INPUT "MASUKKAN HARGA PERSAMAAN POLINOMIAL      = ";KD
50  INPUT "MASUKKAN PENGULANGAN MAKSIMUM           = ";PM
60  INPUT "MASUKKAN DERAJAD POLINOMIAL            = ";N
70  INPUT "MASUKKAN PENDEKATAN PERTAMA      X(1)     = ";X(1)
80  BRS=10
120 DEF FNF(X)=X^4-10*X^3+35*X^2-50*X+24
130 DEF FNF1(X)=4*X^3-30*X^2+70*X-50
140 DEF FNF2(X)=12*X^2-60*X+70
150 PRINT,TAB(5); "HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLINOMIAL"
155 PRINT,TAB(5); "DENGAN METODE LAGUERRE"
160 PRINT,TAB(5); STRING$(42,"=")
170 PRINT,
180 PRINT,TAB(5); "PERSAMAAN POLINOMIAL : "
190 PRINT,TAB(5); A$
200 PRINT,TAB(5); "TURUNAN PERTAMA       : "
210 PRINT,TAB(5); B$
220 PRINT,TAB(5); "TURUNAN KEDUA        : "
230 PRINT,TAB(5); C$
240 PRINT,TAB(5); "HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = ";PM
250 PRINT,TAB(5); "HARGA PENDEKATAN AWAL      = ";X(1)
260 PRINT,TAB(5); "HARGA PERSAMAAN          = ";KD
270 PRINT "
274 IF ABS(FNF(X(1)))<KD GOTO 440
275 M=N-1
276 GOSUB 1000
280 FOR I=2 TO PM
290   R=X(1)
300   AA=FNF(X(R))
310   BB=FNF1(X(R))      ( http://eprints.undip.ac.id )
320   CC=FNF2(X(R))
325   DA=AA*CC
327   B=BB^2*M

```

```

340 H(R)=M*(B-NA)
350 AB=SQR(H(R))
360 AC=BB-AB
370 X(I)=X(R)-((N*AA)/AC)
380 PRINT#3, USING "      "    ;R
390 PRINT#3, TAB(5); STRING$(60,"-")
400 NEXT I
405 PRINT#3, TAB(5); STRING$(60,"-")
410 R=I-1
415 PRINT#3, "      "
420 PRINT#3, SPC(3); "HARGA AKAR YANG DICARI = "; X(R)
425 PRINT#3, "      "
430 GOTO 460
440 PRINT#3, SPC(3); "HARGA AKAR YANG DICARI = "; X(1)
450 GOTO 660
460 GOSUB 1000
480 FOR I= 2 TO PM
490 R=I-1
500 AA=FNF(X(R))
510 BB=FNF1(X(R))
520 CC=FNF2(X(R))
530 CA=AA*CC
540 B=BB^2*M
550 NA=N*CA
560 IF ABS(AA)<KD GOTO 640
570 H(R)=M*(B-NA)
580 AB=SQR(H(R))
590 AC=BB+AB
600 X(I)=X(R)-((N*AA)/AC)
610 PRINT#3, USING "      "    ;R
620 NEXT I
630 R=I-1
640 PRINT#3, TAB(5); STRING$(60,"-")
650 PRINT#3, SPC(3); "HARGA AKAR YANG DICARI = "; X(R)
660 END
1000 PRINT#3, TAB(5); STRING$(60,"=")
1010 PRINT#3, TAB(5); " NO ";TAB(15); " X(R) ";TAB(35); " F(X) "
1020 PRINT#3, TAB(5); STRING$(60,"=")
1030 RETURN

```

### HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLINOMIAL DENGAN METODE LAGUERRE

PERSAMAAN POLINOMIAL :  
 $X^4 - 10*X^3 + 35*X^2 - 50*X + 24 = 0$   
 TURUNAN PERTAMA :  
 $4*X^3 - 30*X^2 + 70*X - 50 = 0$   
 TURUNAN KEDUA :  
 $12*X^2 - 60*X + 70 = 0$   
 HARGA PENGULANGAN MAKSTIMUM = 20  
 HARGA PENDEKATAN AWAL = -8  
 HARGA PERSAMAAN = 9E-10

1	-8.00000	11980.0000000
2	0.74876	2.3008730
3	0.99884	0.0070038

NO	X(R)	F(X)
1	-8.00000	1.1380.0000000
2	4.75919	13.8527700
3	4.01443	0.0868214
4	4.00001	0.00000610
5	4.00000	0.0000458

HARGA AKAR YANG DICARI = 3.999995

HASIL PERHITUNGAN AKAR PERSAMAAN POLINOMIAL  
DENGAN METODE LAGUERRE

PERSAMAAN POLINOMIAL :

$$X^4 - 10X^3 + 35X^2 - 50X + 24 = 0$$

TURUNAN PERTAMA :

$$4X^3 - 30X^2 + 70X - 50 = 0$$

TURUNAN KEDUA :

$$12X^2 - 60X + 70 = 0$$

HARGA PENGULANGAN MAKSIMUM = 20

HARGA PENDEKATAN AWAL = 8

HARGA PERSAMAAN = 9E-10

NO	X(R)	F(X)
1	8.00000	840.0000000
2	-0.31483	43.6830800
3	0.96172	0.2461701
4	0.99999	0.0000381
5	1.00000	0.0000038
6	1.00000	-0.0000057
7	1.00000	0.0000038

HARGA AKAR YANG DICARI = 1

NO	X(R)	F(X)
1	8.00000	840.0000000
2	4.14679	1.1372070
3	4.00028	0.0016937

HARGA AKAR YANG DICARI = 3.999998

Dari hasil perhitungan diatas maka, persamaan

$$X^4 - 10 X^3 + 35 X^2 - 50 X + 24 = 0$$

mempunyai akar-akar antara lain :

$$X_1 = 1,000001$$

$$X_2 = 3,999998$$

( http://eprints.undip.ac.id )