BAB II
MATERI PENUNJANG

Dalam bab ini dibahas beberapa materi yang dapat membantu dalam menyelesaikan permasalahan. Materi-materi tersebut adalah Algoritma, Struktur Data, Tipe Data, Tipe Data Abstrak, Pointer, Linked list dan Polinomial.

2.1 Algoritma

Algoritma didefinisikan sebagai himpunan berhingga intruksi-intruksi yang apabila ditelusuri akan menghasilkan suatu penyelesaian dari tugas khusus. Oleh karena itu suatu algoritma harus memenuhi kriteria berikut:

1. Input

   Suatu algoritma dapat mempunyai nol atau banyak input, yaitu suatu kuantitas dimana diberikan nilai awal sebelum algoritma dimulai. Input diperoleh dari himpunan obyek yang telah ditetapkan.

2. Output

   Suatu algoritma harus menghasilkan minimal satu nilai hasil. Nilai output adalah penyelesaian dari persoalan.

3. Keterdefinisian (definiteness)

   Setiap intruksi dalam suatu algoritma harus jelas dan tidak mempunyai arti ganda (ambiguity).

4. Keberhinggaan (finiteness)

   Apabila intruksi-intruksi suatu algoritma ditelusuri, maka untuk semua kasus, algoritma akan berhenti setelah diberikan sejumlah langkah berhingga.
5. Keefektifan (effectiveness)

Setiap intruksi dalam suatu algoritma harus dapat dilaksanakan (executable) langsung mengarah ke Sasaran yang dituju.

2.2. Struktur Data

Secara umum suatu struktur data terdiri dari beberapa bagian seperti himpunan nilai-nilai data dan sejumlah operasi dasar yang bekerja pada data tersebut menurut suatu algoritma tertentu. Sebagai contoh bila nilai data yang dibicarakan adalah bagian dari himpunan bilangan real, operasi-operasi yang dapat dilakukan pada himpunan tersebut adalah operasi tambah, kurang, bagi, dan kali. Sedangkan algoritma yang diterapkan pada himpunan data tersebut mungkin merupakan algoritma untuk mencari nilai maksimum atau minimum dari data yang ada.

Secara lengkap suatu struktur data mempunyai tiga bagian utama, yaitu:

1. Himpunan dari struktur tempat penyimpanan (storage), yang merupakan koleksi dari variabel dan hubungan antar suatu variabel dengan variabel yang lain.

2. Himpunan fungsi-fungsi dasar, yang dapat digunakan pada struktur tempat penyimpanan yang ada dan dapat digunakan pada setiap bagian program.

3. Himpunan dari algoritma, yang dapat digunakan untuk pengubahan struktur tempat penyimpanan.
2.3. Tipe Data

Tipe data didefinisikan sebagai koleksi dari obyek (nilai) dan operasi-operasi yang dilakukan pada obyek tersebut.

Sebagai contoh tipe data integer yang terdiri dari obyek \{minint, ..., -4, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 4, ..., maxint\} dimana \textbf{minint} dan \textbf{maxint} adalah masing-masing nilai bilangan bulat terkecil dan terbesar yang dapat direpresentasikan komputer. Operasi-operasi yang dapat dilakukan pada bilangan bulat adalah berupa operasi aritmetika +, -, *, div dan mod. Juga terdapat operasi yang digunakan untuk menguji kesamaan atau ketaksamaan dua bilangan bulat.

2.4. Tipe Data Abstrak

Tipe Data Abstrak (TDA) didefinisikan sebagai suatu tipe data yang terorganisasi sedemikian rupa sehingga spesifikasi dari obyek dan operasi-operasinya terpisah dari representasi obyek dan implementasi operasinya.

Untuk mengilustrasikan konsep TDA, berikut ini diberikan suatu spesifikasi TDA bilangan asli.

\textbf{Struktur} \textit{BilanganAsli} (\textit{NaturalNumbers}) adalah

\textbf{Obyek} : Suatu subrange terurut dari bilangan bulat yang dimulai dari 0 sampai bilangan bulat maksimum (\textbf{maxint}) dalam komputer

\textbf{Functions} :

Untuk setiap \(x,y \in \text{BilanganAsli}\); \textbf{true}, \textbf{false} \(\in \text{Boolean}\)

dan \(+, -, <, >\) dan \(=\) adalah operasi bilangan asli.

- \textit{Zero}():\textit{BilanganAsli} ::= 0;
- \textit{IsZero}(x):\textit{Boolean} ::= \text{if} \ x=0 \ \text{then} \ \text{IsZero} := \textbf{true}
  \text{else} \ \text{IsZero} := \textbf{false};
Add(x,y):BilanganAsli  ::= if x+y ≤ maxint then Add := x+y
                      else Add := maxint;

Equal(x,y):Boolean    ::= if x=y then Equal := true
                      else Equal := False;

Successor(x):BilanganAsli ::= if x=maxint then Successor := x
                          else successor := x+1;

Subtract(x,y):BilanganAsli ::= if x<y then Subtract := 0
                            else Subtract := x-y;

Spesifikasi operasi dari TDA terdiri dari nama fungsi, tipe dari setiap argumen dan tipe dari hasil yang diperoleh. Dari contoh TDA BilanganAsli dapat dijelaskan sebagai berikut:

Definisi struktur dimulai dengan kata struktur dan singkatannya. Terdapat dua hal utama dalam definisi yaitu obyek dan fungsi-fungsi. Obyek bilangan asli didefinisikan sebagai bagian dari bilangan bulat. Definisi fungsi lebih kompleks, pertama definisi simbol-simbol yang digunakan yakni x dan y untuk menunjukkan dua elemen dari BilanganAsli, true dan false adalah elemen dari Boolean dan definisi operasi yang digunakan fungsi. Simbol "::=" dibaca "didefinisikan sebagai" dan ":=" dibaca "sama dengan".

Fungsi yang pertama adalah Zero yang tidak mempunyai argumen dan menunjuk kembali ke bilangan 0. Fungsi IsZero(x) didefinisikan untuk memeriksa suatu bilangan x sebagai bilangan 0. Fungsi ini bernilai benar jika x adalah 0 dan salah jika tidak.

Fungsi Add(x,y) didefinisikan sebagai penjumlahan bilangan asli x dengan y. Jika hasil penjumlahannya lebih kecil atau sama dengan maxint maka Add=x+y dan jika tidak maka Add bernilai maxint. Fungsi Equal(x,y) didefinisikan untuk
menguji kesamaan dua bilangan asli \( x \) dan \( y \). Fungsi ini bernilai benar jika \( x = y \) dan salah jika tidak.

Fungsi \( Successor(x) \) menunjukkan bilangan asli berikutnya dalam suatu barisan. Jika tidak ada bilangan lain lagi dalam barisan, yaitu jika nilai \( x \) adalah \( \text{maxint} \) maka \( Successor \) didefinisikan sebagai \( \text{maxint} \).

Fungsi \( Substract(x,y) \) didefinisikan sebagai pengurangan bilangan asli \( x \) oleh \( y \). Jika \( x \) lebih kecil dari \( y \) maka \( Substract \) bernilai 0, jika tidak maka \( Substract = x - y \).

Implementasi TDA adalah sebuah penerjemahan dari deklarasi yang mendefinisikan struktur data yang bertipe TDA dan prosedur untuk setiap operasi terhadap operasi TDA ke dalam suatu bahasa pemrograman.

2.5. Pointer

Pada saat sebuah program dikompilasi, kompiler akan melihat pada bagian deklarasi variabel untuk mengetahui nama-nama variabel apa saja yang akan digunakan, sekaligus mengalokasikan tempat dalam memori untuk menyimpan nilai data tersebut.

Variabel statis adalah suatu variabel yang tidak dapat diubah selama program dieksekusi. Sedangkan variabel dinamis adalah suatu variabel yang dapat diciptakan atau dihapus selama program dieksekusi.

Variabel dinamis ini diciptakan menggunakan pointer. Pointer merupakan penunjuk yang menunjuk alamat memori dari variabel dinamis dan nilai data yang ditunjuknya disebut sebagai simpul (node).
2.5.1. Pendeklarasian Pointer

Suatu tipe pointer dideklarasikan dengan diawali tanda \(^{\text{caret}}\) dan diikuti tipe pengenal. Contoh pendeklarasian variabel yang bertipe pointer tersaji berikut ini:

\[
\begin{align*}
\text{Type} & \quad = \quad ^{\text{Suku}}; \\
\text{Suku} & \quad = \quad \text{Record} \\
& \quad \quad \quad \text{Koefisien} \quad : \quad \text{Real}; \\
& \quad \quad \quad \text{Pangkat} \quad : \quad \text{Integer}; \\
& \quad \quad \quad \text{Berikut} \quad : \quad \text{Pointer} \\
& \quad \quad \quad \text{End}; \\
\text{Var} & \quad \text{Poly, Poly1} \quad : \quad \text{Pointer}; \\
\end{align*}
\]

Pada pendeklarasian ini, Poly dan Poly1 merupakan variabel pointer yang menunjuk ke suatu record bertipe Suku.

2.5.2. Menciptakan Variabel Dinamis

Dalam Pascal, tersedia prosedur bernama New yang digunakan untuk menciptakan variabel dinamis. Bentuk prosedurnya:

\[
\text{New (Variabel Pointer);}
\]

Sebagai contoh:

\[
\text{New (Poly)};
\]

Pernyataan ini menyebabkan suatu alamat memori dari variabel dinamis bertipe Suku disimpan dalam variabel Poly.

Setelah variabel dinamis terbentuk, pengisian dapat dilakukan terhadap variabel dinamis tersebut. Sebagai contoh:
Poly.Koefisien := 3;
Poly.Pangkat := 14;
Poly.Berikut := Nil;

Statemen tersebut berarti field Koefisien dari record yang ditunjuk oleh Poly diisi
dengan nilai 3, field Pangkat diisi dengan nilai 14 dan field Berikut bernilai nil
karena tidak menunjuk ke simpul yang lain (lihat Gambar 2.1).

![Diagram Poly 3 14 Nil]

Gambar 2.1. Contoh variabel dinamis

2.5.3. Operasi Pada Pointer

Secara umum ada dua operasi dasar yang dapat dilakukan menggunakan
data yang bertipe pointer yaitu mengkopi pointer dan mengkopi isi simpul. Syarat
yang harus dipenuhi untuk kedua operasi ini adalah bahwa pointer-pointer yang
akan dioperasikan harus mempunyai deklarasi yang sama.

2.5.3.1. Mengkopi Pointer

Operasi ini dilakukan agar dua atau lebih pointer menunjuk ke simpul
(lokasi memori) yang sama. Contoh statemen penugasan yang digunakan untuk
mengkopi pointer adalah :

Poly1 := Poly;

yang berarti Poly1 menunjuk ke simpul yang ditunjuk oleh pointer Poly. Dengan
demikian baik Poly maupun Poly1 menunjuk lokasi memori yang sama (lihat
Gambar 2.2).

![Diagram Poly 3 14 Poly1]

Gambar 2.2. Ilustrasi mengkopi pointer
2.5.3.2. Mengkopi Isi Simpul

Dengan mengkopi isi simpul mengakibatkan dua atau lebih simpul yang ditunjuk oleh pointer yang berbeda mempunyai isi yang sama. Contoh statemen penugasan yang digunakan untuk mengkopi isi simpul adalah:

\[ Poly1^\^ := Poly^\^; \]

Dengan statemen tersebut isi simpul yang ditunjuk \textit{Poly1} akan bernilai sama dengan isi simpul yang ditunjuk \textit{Poly} (lihat Gambar 2.3).

\[
\begin{array}{c}
\text{Poly} \\
\text{Poly1}
\end{array}
\begin{array}{c}
3 \quad 14
\end{array}
\]

Gambar 2.3. Ilustrasi mengkopi isi simpul

2.5.4. Operasi Relasi Pada Pointer

Karena hanya berhubungan dengan alamat tertentu dalam memori, maka untuk pointer hanya dapat dioperasikan dengan dua operator yaitu = atau \(<\). Sedangkan untuk simpul, semua operator relasi (\(<\), \(<=\), \(=\), \(>=\), \(>\), \(<>\)) dapat digunakan. Sebagai contoh:

\[
\begin{align*}
\text{If } Poly &= \text{Nil Then} \\
\text{While } Poly &<> \text{Nil Do} \\
\text{If } Poly^\^\$.Pangkat &\geq Poly1^\^\$.Pangkat \text{ Then}
\end{align*}
\]

2.5.5. Menghapus Variabel Dinamis

Pada saat program dieksekusi variabel dinamis yang telah diciptakan dapat dihapus kembali. Setelah suatu variabel dinamis dihapus, maka lokasi yang semula ditempatinya akan bebas. Statemen untuk menghapusnya adalah:

\[
\text{Dispose (Variabel\_Pointer)};
\]
2.6. Linked list

Linked list terdiri atas rangkaian elemen yang saling berhubungan atau berkaitan, dimana setiap elemen dihubungkan dengan elemen lainnya oleh sebuah pointer. Linked list semacam ini dinamakan singly linked list. Karena menggunakan pointer, maka masing-masing elemen linked list tersebut dinamakan dengan simpul (node).

Setiap simpul dalam linked list terbagi menjadi dua bagian. Bagian pertama, disebut field informasi, berisi informasi yang akan disimpan dan diolah. Bagian kedua, disebut field penyambung (link field). Field penyambung sebenarnya adalah suatu pointer yang menunjuk ke simpul berikutnya, sehingga nilai dari elemen ini adalah alamat suatu lokasi tertentu dalam memori dan digambarkan dengan anak panah. Field penyambung (pointer) dari suatu simpul yang tidak menunjuk simpul lain disebut pointer kosong, yang nilainya dinyatakan sebagai nil.

Pada sub bab 2.5.1. telah diberikan pendeklarasian suatu variabel dinamis. Dengan menggunakan variabel dinamis tersebut dapat dimungkinkan untuk membuat struktur data dinamis, yang dapat diperluas atau dipersempit selama eksekusi berlangsung tanpa harus memesan sejumlah memori terlebih dahulu dalam pendeklarasian.

Pada pendeklarasian tersebut, Poly merupakan variabel pointer yang menunjuk letak suatu record bertipe Suku yang terdiri dari tiga field yaitu Koefisien, Pangkat dan Berikut. Field Berikut sendiri berupa variabel pointer yang menunjuk record yang terdiri dari Koefisien, Pangkat dan Berikut. Variabel
Berikut befungsi sebagai pengait atau penghubung dengan simpul berikutnya.

Berikut ini contoh linked list yang terbentuk dari pendeklarasian pada sub bab 2.5.1.

![Diagram linked list with 3 elements](image)

Gambar 2.4. Contoh linked list dengan 3 elemen

Ada sejumlah operasi yang dapat dilakukan pada sebuah linked list, yaitu menambah simpul dan menghapus simpul.

2.6.1. Menambah Simpul

Operasi menambah simpul dapat dipecah berdasarkan posisi simpul baru yang akan disisipkan, yaitu simpul baru selalu diletakkan sebagai simpul pertama, simpul baru menyisip diantara dua simpul yang sudah ada dan simpul baru selalu ditambahkan di belakang simpul terakhir. Pointer *Awal* adalah pointer yang menunjuk ke simpul pertama, pointer *Akhir* menunjuk ke simpul terakhir dan simpul yang ditunjuk oleh pointer *Baru* adalah simpul yang akan ditambahkan

2.6.1.1. Menambah di Depan

Operasi penambahan simpul linked list di depan adalah bahwa simpul baru akan selalu diletakkan di awal linked list. Ilustrasi penambahannya dapat dilihat pada Gambar 2.5.
Gambar 2.5. Ilustrasi penambahan simpul di awal linked list

Secara garis besar operasi penambahannya dapat dijelaskan sebagai berikut.
Pertama kali pointer pada simpul yang ditunjuk oleh pointer Baru dibuat sama
dengan Awal. Kemudian Awal dibuat sama dengan Baru. Dengan cara seperti ini
simpul Baru akan selalu diperlakukan sebagai simpul pertama dalam linked list.

2.6.1.2. Menambah di Tengah

Untuk menambah simpul di tengah linked list diperlukan bantuan dua buah
pointer, misalnya Bantu dan Simpan. Dalam hal ini simpul baru akan diletakkan
sebelum simpul yang ditunjuk oleh pointer Bantu. Ilustrasi penambahannya
digambarkan seperti terlihat pada Gambar 2.6.
Gambar 2.6. Ilustrasi penambahan simpul di tengah linked list

Pertama kali ditentukan tempat dimana simpul Baru akan ditambahkan, yaitu dengan menempatkan pointer Bantu pada suatu tempat. Kemudian pointer pada simpul yang ditunjuk oleh Baru dibuat sama dengan Bantu. Selanjutnya pointer pada simpul yang ditunjuk oleh simpul Simpan dibuat sama dengan Baru.

2.6.1.3. Menambah di Belakang

Operasi penambahan simpul di akhir suatu linked list adalah bahwa simpul-simpul baru yang ditambahkan selalu akan menjadi simpul terakhir. Ilustrasi penambahannya dapat dilihat pada Gambar 2.7.

Gambar 2.7. Ilustrasi penambahan simpul di akhir linked list

2.6.2. Menghapus simpul

Dalam menghapus simpul ada satu hal yang perlu diperhatikan, yaitu bahwa simpul yang dapat dihapus adalah simpul yang berada sesudah simpul yang ditunjuk oleh suatu pointer (dalam gambar adalah simpul yang berada di sebelah kanan simpul yang ditunjuk oleh suatu pointer), kecuali simpul pertama.

Seperti halnya pada penambahan simpul, penghapusan simpul juga dapat dibagi menjadi menghapus simpul pertama, menghapus simpul yang ada di tengah dan menghapus simpul terakhir. Untuk menghapus simpul yang ada di tengah, diperlukan bantuan sebuah pointer yang menunjuk ke simpul sebelum (sebelah kiri) simpul yang akan dihapus. Misalkan simpul yang akan dihapus adalah simpul yang ditunjuk oleh pointer Hapus.

2.6.2.1. Menghapus Simpul Pertama

2.6.2.2. Menghapus simpul di Tengah

Untuk menghapus simpul yang ada di tengah linked list, pertama kali pointer Bantu diletakkan pada simpul yang berpointer menunjuk ke simpul yang akan dihapus. Kemudian, pointer pada simpul yang ditunjuk oleh Bantu ditunjukkan pada simpul yang ditunjuk oleh pointer pada simpul yang ditunjuk Hapus. Selanjutnya simpul yang ditunjuk oleh pointer Hapus di dispose. Ilustrasinya penghapussannya disajikan pada Gambar 2.9.

Gambar 2.8. Ilustrasi menghapus simpul pertama

Gambar 2.9. Ilustrasi menghapus simpul di tengah
2.6.2.3. Menghapus Simpul di Akhir

Untuk menghapus simpul yang ada di akhir linked list, pertama kali pointer Hapus dibuat sama dengan Akhir, dan menempatkan pointer Bantu pada simpul yang berpointer menunjuk ke simpul yang akan dihapus. Kemudian pointer Akhir dibuat sama dengan Bantu. Pointer pada simpul yang ditunjuk pointer Akhir diberi nilai nil dan selanjutnya simpul yang ditunjuk oleh pointer Hapus di dispose.

Ilustrasi penghapusanannya disajikan pada Gambar 2.10.

![Diagram menghapus simpul di akhir](image)

Gambar 2.10. Ilustrasi menghapus simpul di akhir

2.7. Polinomial

Suatu polinomial A dalam x dengan koefisienya elemen bilangan riil didefinisikan sebagai: \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + \ldots + a_1 x + a_0 \) dimana m adalah bilangan bulat nonnegatif dan setiap \( a_i \) elemen bilangan riil. Dalam ekspresi di atas \( a_i x^i \) adalah suku-suku dari polinomial \( A(x) \) dan \( a_i \) adalah koefisien dari \( x^i \).
Polinomial \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_1 x + a_0 \) dan \( B(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + ... + b_1 x + b_0 \) didefinisikan sama jika dan hanya jika \( a_i = b_i \) untuk setiap \( i \).

Polinomial \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_1 x + a_0 \) dengan \( a_m \neq 0 \), maka \( m \) adalah derajat (degree) dari polinomial \( A(x) \). Polinomial \( A(x) = 0 \) disebut polinomial nol.

2.7.1. Penjumlahan polinomial

Penjumlahan polinomial \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_1 x + a_0 \) dan polinomial \( B(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + ... + b_1 x + b_0 \) dengan \( m \geq n \) adalah :

\[
A(x) + B(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_{n+1} x^{n+1} + (a_n + b_n) x^n + (a_{n-1} + b_{n-1}) x^{n-1} + ... + (a_1 + b_1) x + (a_0 + b_0)
\]

Contoh : \( A(x) = 3x^{14} + 2x^8 + 1 \)

\[
B(x) = 8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6
\]

Hasil penjumlahannya adalah :

\[
A(x) + B(x) = (3 + 8)x^{14} - 3x^{10} + 2x^8 + 10x^6 + 1 = 11x^{14} - 3x^{10} + 2x^8 + 10x^6 + 1.
\]

2.7.2. Pengurangan Polinomial

Jika terdapat polinomial \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_1 x + a_0 \) dan polinomial \( B(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + ... + b_1 x + b_0 \) dengan \( m \geq n \) maka pengurangan polinomial \( A(x) \) oleh polinomial \( B(x) \) didefinisikan sebagai :

\[
A(x) - B(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + ... + a_{n+1} x^{n+1} + (a_n - b_n) x^n + (a_{n-1} - b_{n-1}) x^{n-1} + ... + (a_1 - b_1) x + (a_0 - b_0)
\]

Contoh : \( A(x) = 3x^{14} + 2x^8 + 1 \)

\[
B(x) = 8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6
\]
Hasil pengurangan polinomial \( A(x) \) oleh polinomial \( B(x) \) adalah
\[
A(x) - B(x) = (3 - 8)x^{14} + (0 - 3)x^{10} + 2x^8 + (0 - 10)x^6 + 1 = -5x^{14} + 3x^{10} + 2x^8 - 10x^6 + 1.
\]

2.7.3. Perkalian Polinomial

Perkalian polinomial \( A(x) = a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + \ldots + a_1 x + a_0 \) dengan polinomial \( B(x) = b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \ldots + b_1 x + b_0 \) didefinisikan sebagai:
\[
A(x) B(x) = (a_m x^m + a_{m-1} x^{m-1} + \ldots + a_1 x + a_0) (b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \ldots + b_1 x + b_0)
\]
\[
= a_m b_n x^{m+n} + a_m b_{n-1} x^{m+n-1} + \ldots + a_0 b_n x^n + a_{m-1} b_n x^{m+n-1} + \ldots + a_0 b_0
\]

Contoh: \( A(x) = 3x^{14} + 2x^8 + 1 \)
\( B(x) = 8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6 \)

Hasil perkaliannya adalah:
\[
A(x) B(x) = (3x^{14} + 2x^8 + 1)(8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6)
\]
\[
= (3x^{14} + 2x^8 + 1)8x^{14} + (3x^{14} + 2x^8 + 1)(-3x^{10}) + (3x^{14} + 2x^8 + 1)10x^6
\]
\[
= 24x^{28} + 16x^{22} + 8x^{14} + (-9x^{24} - 6x^{18} - 3x^{10}) + (30x^{20} + 20x^{14} + 10x^6)
\]
\[
= 24x^{28} - 9x^{24} + 16x^{22} + 30x^{20} - 6x^{18} + 28x^{14} - 3x^{10} + 10x^6
\]

2.7.4. Pembagian Polinomial

Membagi polinomial \( A(x) \) oleh \( B(x) \) bukan polinomial nol, adalah mencari polinomial \( C(x) \) sedemikian sehingga \( A(x)/B(x) = C(x) \) yang berarti \( A(x) = B(x) \times C(x) \) dengan \( B(x) \) dan \( C(x) \) merupakan faktor dari \( A(x) \), dan
\[
\deg(A(x)) = \deg(B(x)) + \deg(C(x)) \geq \deg(B(x))
\]
dimana $\text{deg}(A(x))$ adalah derajat dari polinomial $A(x)$.

Dalam situasi yang umum dimana $B(x)$ bukan merupakan faktor dari $A(x)$ dapat diekspresikan dengan:

$$A(x) = B(x) \ast C(x) + D(x) \text{ dan } \text{deg}(D(x)) < \text{deg}(B(x)).$$

Contoh: $A(x) = 3x^{14} + 2x^8 + 1$

$$B(x) = 8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6$$

Hasil pembagiannya adalah:

$$3x^{14} + 2x^8 + 1 = (8x^{14} - 3x^{10} + 10x^6) \ast 0,375 + (1,125x^{10} + 2x^8 - 3,75x^6 + 1)$$

didapat bahwa:

$C(x) = 0,375$ dan

$D(x) = 1,125x^{10} + 2x^8 - 3,75x^6 + 1 \text{ dimana } \text{deg}(D(x)) < \text{deg}(B(x))$