

BAB II

MATERI PENUNJANG

2.1. HIMPUNAN

2.1.1. PENGERTIAN

Himpunan adalah sekelompok obyek-obyek yang berada dalam satu kesatuan atau batasan dan mempunyai sifat keterikatan diantara anggota-anggotanya.

Jika A adalah suatu himpunan dan x anggota dari himpunan A, maka dapat ditulis :

$$x \in A$$

Jika y bukan anggota himpunan A, maka dapat ditulis :

$$y \notin A$$

DEFINISI 1.

Suatu himpunan dikatakan himpunan kosong jika himpunan tersebut tidak mempunyai anggota, dinotasikan \emptyset .

2.1.2. HUBUNGAN ANTAR HIMPUNAN

DEFINISI 2.

Dua himpunan A dan B dikatakan sama ($A = B$) jika dan hanya jika untuk setiap anggota dari A, adalah

anggota B, dan untuk setiap anggota dari B adalah A, sehingga dapat ditulis :

$$A = B \text{ jh} \text{ untuk setiap } x, x \in A \text{ jh} \text{ } x \in B.$$

DEFINISI 3 :

Jika terdapat dua himpunan A dan B, dikatakan A adalah himpunan bagian (Subset) dari B jika dan hanya jika untuk setiap anggota A adalah anggota B, tetapi untuk setiap anggota B belum tentu anggota A, ditulis $A \subset B$.

2.1.3. OPERASI ANTAR HIMPUNAN

DEFINISI 4 :

Irisan (Interseksi) dari dua himpunan A dan B dengan tanda $A \cap B$ adalah himpunan yang anggota-anggotanya dimiliki oleh A dan juga dimiliki oleh B secara bersamaan

$$A \cap B = \{ x \mid x \in A \text{ dan } x \in B \}$$

DEFINISI 5 :

Gabungan (Union) dari dua himpunan A dan B dengan tanda $A \cup B$ adalah himpunan yang anggota-anggotanya adalah anggota yang berada di A atau berada di B atau berada dikedua-duanya.

$$A \cup B = \{ x \mid x \in A \text{ atau } x \in B \}$$

DEFINISI 6 :

Selisih dari dua himpunan A dan B dengan tanda $A - B$ adalah himpunan yang anggota-anggotanya

termasuk di A tetapi tidak termasuk di B.

$$A - B = \{ x \mid x \in A \text{ dan } x \notin B \}$$

2.2. FUNGSI DAN RELASI

DEFINISI 7 :

Diberikan himpunan X dan Y , suatu fungsi f dari X ke Y yang dinotasikan dengan ,

$$f : X \longrightarrow Y$$

didefinisikan sebagai suatu aturan yang mengawankan setiap elemen x dalam X dengan suatu elemen y dalam Y yang sesuai. Dan y disebut image atau bayangan dari x yang dinotasikan dengan $y = f(x)$.

DEFINISI 8 :

a> Fungsi f disebut *injektif* atau fungsi satu-satu, jika tidak ada pasangan anggota yang berbeda dari X yang mempunyai bayangan yang sama, yaitu :

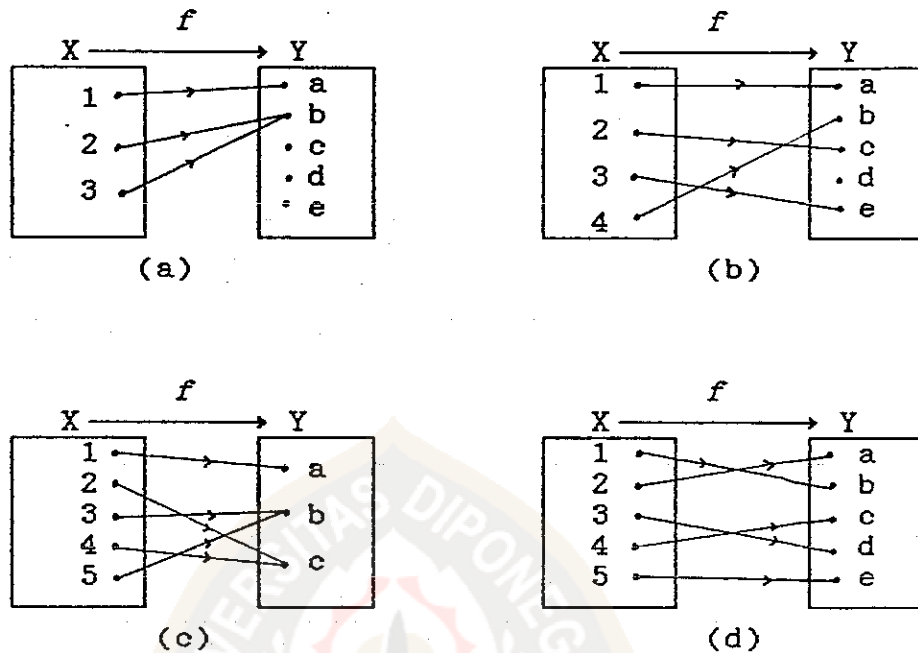
$$x \neq x' \implies f(x) \neq f(x'), \quad (x, x' \in X)$$

b> Fungsi f disebut *surjektif* atau onto jika setiap y dalam Y adalah bayangan x dalam X yaitu:

$$(\forall y \in Y) (\exists x \in X), \quad \text{dimana } y = f(x).$$

c> Fungsi f disebut *bijektif* atau berkorespondensi satu-satu jika memenuhi injektif dan surjektif.

CONTOH 1:

gambar 1, fungsi-fungsi $f : X \longrightarrow Y$

Gambar 1 melukiskan definisi-definisi diatas yaitu

- (a) contoh untuk suatu fungsi
- (b) fungsi yang injektif
- (c) fungsi yang surjektif (onto)
- (d) fungsi yang bijektif

DEFINISI 9 :

Suatu relasi biner dalam X didefinisikan sebagai suatu fungsi,

$$R : X \longrightarrow \mathcal{P}(X)$$

dimana $\mathcal{P}(X)$ adalah power set yaitu kumpulan semua himpunan bagian (subset) dari X .

Suatu relasi biner R dalam X memenuhi satu atau lebih dari sifat-sifat berikut:

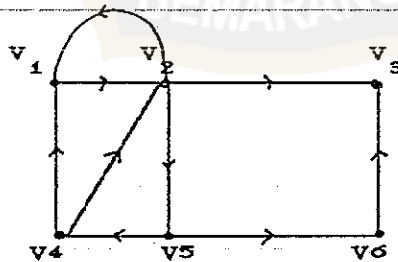
- a) Sinetrik : $x' \in R(x) \longrightarrow x \in R(x')$
 $(x, x' \in X)$
- b) Anti sinetrik : $x' \in R(x) \longrightarrow x \notin R(x')$
 $(x, x' \in X)$
- c) Refleksif : $x \in R(x)$, $(x \in X)$
- d) Irrefleksif : $x \notin R(x)$, $(x \in X)$
- e) Transitif : $z \in R(y), y \in R(x) \longrightarrow z \in R(x)$
 $(x, y, z \in X)$

2.3. GRAPH

DEFINISI 10 :

Suatu digraph atau graph berarah D didefinisikan sebagai suatu pasangan (V, F) dimana V adalah himpunan vertek-vertek $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ dan F himpunan garis-garis berarah atau arc atau force.

CONTOH 2:



gambar 2, digraph $D = (V, F)$

gambar 2, adalah contoh untuk digraph $D = (V, F)$ dimana $V = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$ dan F adalah himpunan garis-garis berarah yang diidentifikasi dengan pasangan terurut vertek-verteknya, sehingga

$$F = \{(v_1, v_2); (v_2, v_1); (v_2, v_3); (v_2, v_5); (v_4, v_1); (v_4, v_2); (v_5, v_4); (v_5, v_6); (v_6, v_3)\}.$$

DEFINISI 11.

Jika terdapat suatu arc dari vertek u ke vertek v , maka dikatakan bahwa u adjacent dengan v .

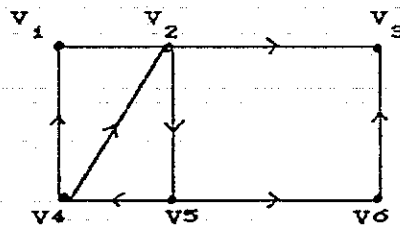
CONTOH 3:

Dalam gambar 2, v_1 adjacent dengan v_2 , v_2 adjacent dengan v_1 , v_2 adjacent dengan v_3 , dan seterusnya.

Jika terdapat suatu arc dari u ke v dan suatu arc dari v ke u , maka pasangan arc antara vertek u dan v tersebut dapat diganti dengan garis tak berarah tunggal, yang menghubungkan u dan v , garis tunggal tersebut disebut *edge* dan diidentifikasi sebagai pasangan tak terurut vertek-verteknya, yaitu (u, v) .

CONTOH 4:

Pada gambar 2, digraph $D = (V, F)$ tersebut dapat dilukiskan kembali, sebagai berikut,



gambar 3, digraph $D = (V, F)$

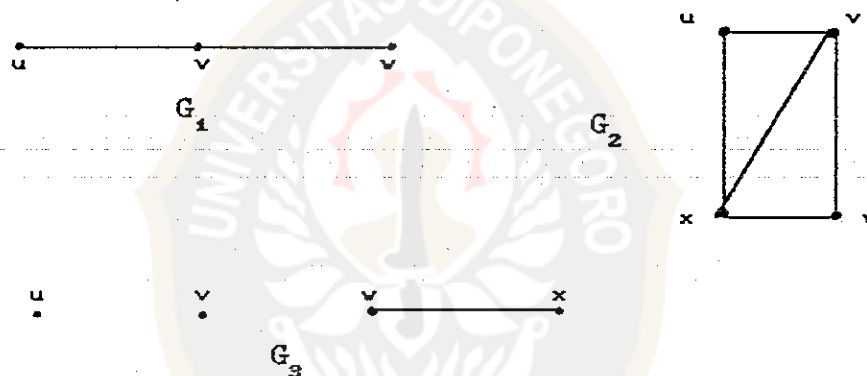
untuk arc dari v_1 ke v_2 dan arc dari v_2 ke v_1 dapat

diganti dengan satu edge yang menghubungkan v_1 dan v_2 .

DEFINISI 12 :

Suatu graph G , didefinisikan sebagai suatu pasangan (V,E) dimana V adalah himpunan vertek-vertek, dan E adalah himpunan edge.

CONTOH 5:



gambar 4, graph-graph G dengan arc-arc disajikan dengan edge-edge.

DEFINISI 13 :

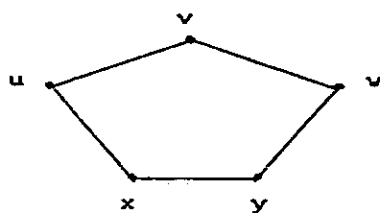
Jika diberikan suatu digraph $D = (V,F)$ yang memenuhi

$$F \cap F^{-1} = \emptyset \quad \text{dan} \quad F + F^{-1} = E$$

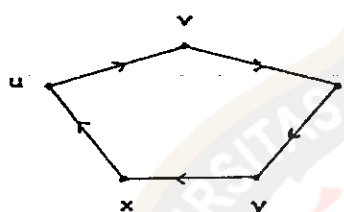
dengan, $F^{-1} = \{(x,y) \mid (y,x) \in F\}$,

maka F disebut orientasi pada graph $G = (V,E)$.

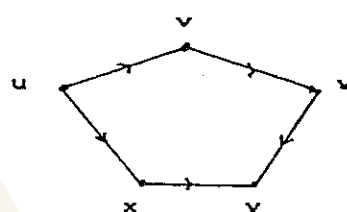
CONTOH 6:



graph $G=(V,E)$



F_1



F_2

gambar 5, graph G dan dua orientasi yang tidak sama (tidak isomorfis) F_1 dan F_2 pada graph $G = (V,E)$.

Akan diselidiki apakah F_1 dan F_2 memenuhi ketentuan pada definisi 13,

Diketahui, $G = (V,E)$ dengan,

$$V = \{u,v,w,x,y\}$$

$$E = \{(u,v);(v,u);(u,w);(w,u);(w,y);(y,w);$$

$$(y,x);(x,y);(x,u);(u,x)\}.$$

$$F_1 = \{(u,v);(v,w);(w,y);(y,x);(x,u)\}$$

$$F_1^{-1} = \{(v,u);(w,v);(y,w);(x,y);(u,x)\}.$$

$$F_1 \cap F_1^{-1} = \emptyset.$$

$$F_1 + F_1^{-1} = \{(u,v);(v,w);(w,y);(y,x);(x,u);(v,u);(w,v);$$

$$; (y,w);(x,y);(u,x)\}.$$

$$= E$$

$$F_2 = \{(u,v);(v,w);(w,y);(x,y);(u,x)\}$$

$$F_2^{-1} = \{(v,u);(w,v);(y,w);(y,x);(x,u)\}$$

$$F_2 \cap F_2^{-1} = \emptyset.$$

$$F_2 + F_2^{-1} = \{(u,v);(v,w);(w,y);(x,y);(u,x);(v,u);(w,v);(y,w);(y,x);(x,u)\}.$$

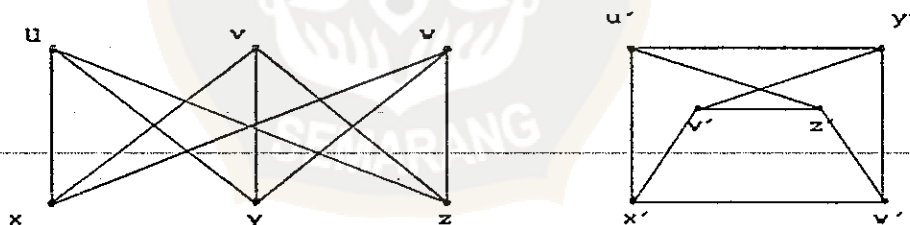
$$= E.$$

Sehingga karena memenuhi ketentuan dari definisi 13, maka F_1 dan F_2 adalah orientasi pada G .

DEFINISI 14 :

Dua graph G dan H adalah Isomorfis, dinotasikan dengan $G \cong H$, jika terdapat korespondensi satu-satu antara himpunan vertek-verteknya yang adjacent.

CONTOH 7:

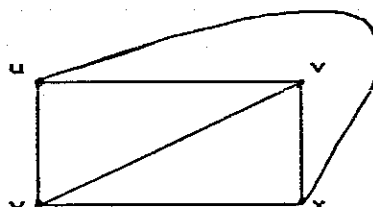


gambar 6, graph-graph yang isomorfis.

Kedua gambar G dan H diatas adalah isomorfis ($G \cong H$) karena terdapat korespondensi satu-satu pada vertek-verteknya yang adjacent, misalkan u adjacent dengan z dalam G dan u' adjacent dengan z' dalam H , demikian seterusnya untuk vertek-vertek adjacent lainnya.

DEFINISI 15 :

Suatu graph G disebut *graph lengkap* jika setiap verteknya adjacent dengan setiap vertek lainnya.

CONTOH 8:gambar 7, graph lengkap G

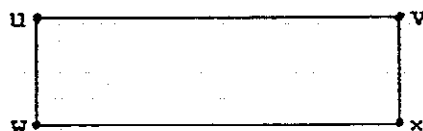
Graph lengkap dengan n vertek, dinotasikan dengan K_n .

Maka graph G pada gambar 7 diatas adalah graph K_4 .

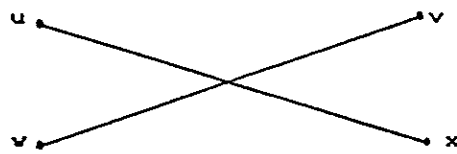
DEFINISI 16 :

Jika diberikan graph tak berarah $G = (V, E)$, maka *komplemen* dari graph G didefinisikan dengan $\bar{G} = (V, \bar{E})$, dimana,

$$\bar{E} = \{ x, y \in V \mid x \neq y \text{ dan } (x, y) \notin E \}$$

CONTOH 9:gambar 8, graph $G = (V, E)$

Berdasarkan definisi 16, maka komplemen dari graph G diatas adalah:

gambar 9, graph \bar{G} .

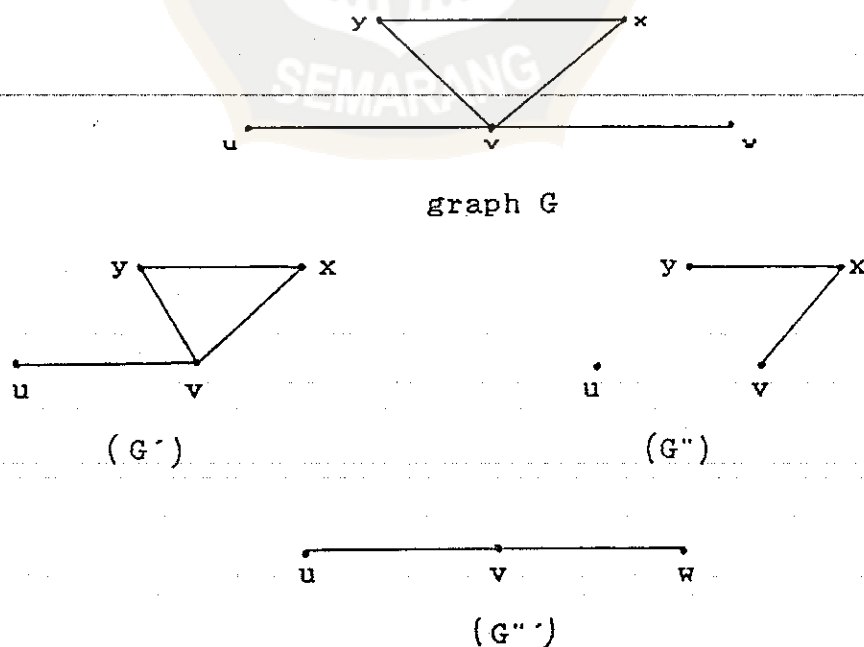
Graph \bar{G} (komplemen graph G) dapat ditunjukkan dengan :

- $V(G) = V(\bar{G})$ (himpunan vertek di G = himpunan vertek di \bar{G}).
- dua titik adjacent di \bar{G} bhh dua titik tersebut tidak adjacent di G .

DEFINISI 17 :

Suatu graph G' disebut *subgraph* dari G jika semua vertek dan edgenya termuat dalam G .

CONTOH 10:

gambar 10, graph G dan tiga subgraph dari G

DEFINISI 18 :

Untuk subset $A \subseteq V$ dari graph $G = (V, E)$, subgraph yang dibangun oleh A , adalah $G_A = (A, E_A)$, dimana ,

$$E_A = \{ (x, y) \in E \mid x \in A \text{ dan } y \in A \}$$

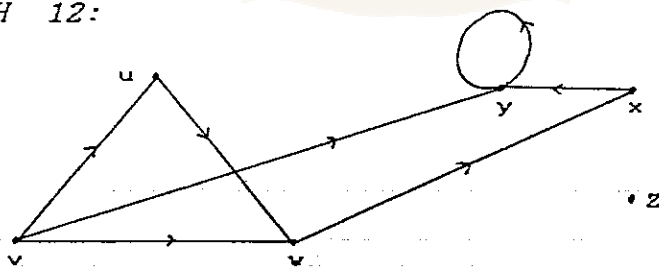
CONTOH 11:

Pada gambar 10, diatas maka graph G' dan G'' adalah subgraph yang dibangun berturut-turut oleh $A' = \{u, v, x, y\}$ dan $A'' = \{u, v, w\}$.

DEFINISI 19 :

Diberikan suatu graph berarah atau digraph $D = (V, F)$ sembarang, maka:

- In-degree suatu vertek x ($d^-(x)$) adalah banyaknya arc yang menuju ke vertek x .
- Out-degree suatu vertek x ($d^+(x)$) adalah banyaknya arc yang meninggalkan vertek x .

CONTOH 12:

gambar 11. digraph $D = (V, F)$.

Pada vertek u , $d^+(u) = 1$

$$d^-(u) = 1$$

untuk vertek w , $d^+(w) = 1$

$$d^-(w) = 2.$$

Suatu vertek x yang mana out-degree ($d^+(x)$) atau in-degree ($d^-(x)$) sama dengan nol, disebut *sink (source)*.

Contohnya : Untuk vertek v , $d^+(v) = 0$, maka v adalah sink.

Jika keduanya $d^+(x) = 0$ dan $d^-(x) = 0$, maka x adalah suatu vertek terasing (*isolated vertek*).

Contohnya : adalah vertek z .

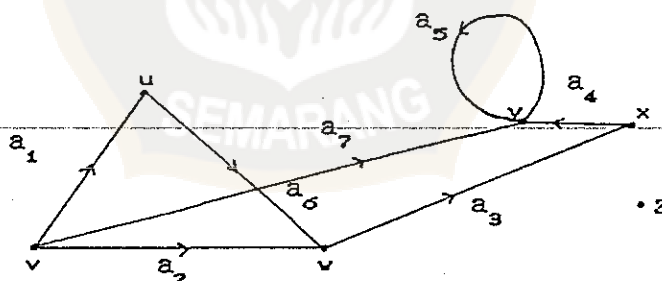
DEFINISI 20 :

Diberikan suatu digraph $D = (V, F)$. Suatu path dalam D adalah suatu barisan dari vertek dan arc bergantian.

$$u_1, a_1, u_2, a_2, \dots, u_t, a_t, u_{t+1}$$

dimana $t \geq 0$, $u_i \in V$, dan $a_i \in F$, $a_i = (u_i, u_{i+1})$.

CONTOH 13:



gambar 12, digraph D

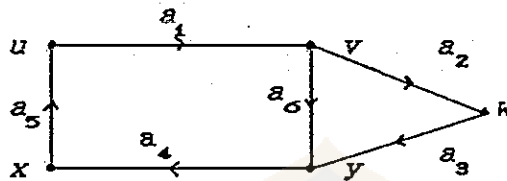
Pada gambar diatas barisan (lintasan) v, a_1, u, a_6, w adalah suatu path, juga untuk lintasan $v, a_2, w, a_3, x, a_4, y, a_5, y$ adalah suatu path.

Suatu path disebut *simple path* (path sederhana) jika tidak pernah melalui vertek yang sama lebih dari sekali.

DEFINISI 21 :

- Suatu path tertutup, yaitu vertek akhir sama dengan vertek awal, disebut cycle (path tertutup sederhana).

CONTOH 14:



gambar 13, digraph D

Pada gambar diatas, lintasan $\{u, a_1, v, a_2, w, a_3, y, a_4, x, a_5, u\}$ adalah suatu path tertutup atau cycle.

DEFINISI 22 :

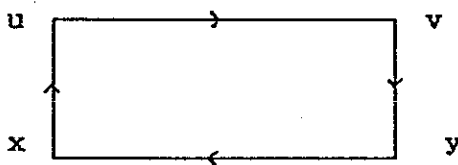
Suatu cycle $\{u_1, a_1, u_2, a_2, u_3, \dots, a_{l-1}, u_l, a_l, u_1\}$ adalah cycle tanpa garis (*chordless cycle*) jika $(u_i, u_j) \notin F$, untuk i dan j yang mempunyai selisih lebih dari $1(\text{mod}(l+1))$.

CONTOH 15:

Pada gambar 13 diatas, lintasan $\{u, a_1, v, a_6, y, a_4, x, a_5, u\}$ adalah cycle tanpa garis. Sedang untuk cycle pada contoh 14 diatas bukan suatu cycle tanpa garis, karena vertek v dan y mempunyai arc, a_6 , dalam F atau $(v, y) \in F$.

Chordless cycle dengan n vertek dinotasikan dengan

C_n



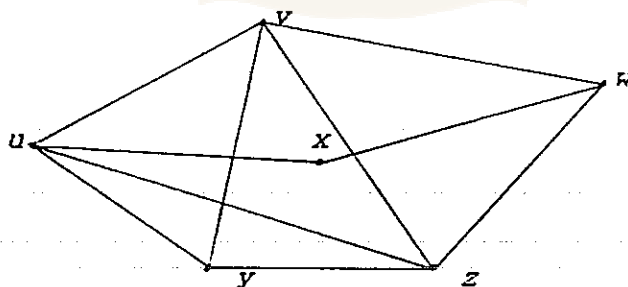
gambar 14, chordless cycle dengan 4 vertek (C_4) dari digraph $D = (V, F)$, dari gambar 13.

DEFINISI 23 :

Himpunan A ($A \subseteq V$) dari graph $G = (V, E)$ disebut klik jika setiap dua titik yang berbeda di A adalah adjacent.

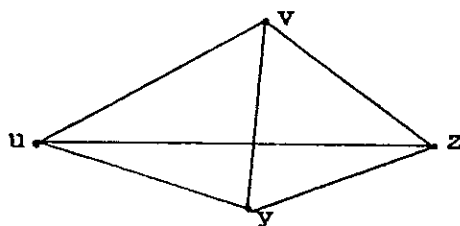
Himpunan A , dengan r titik (vertek) dinotasikan dengan r -klik.

CONTOH 16:



gambar 15, graph $G = (V, E)$

Ambil $A = \{u, v, y, z\}$ dari graph $G = (V, E)$ tersebut diatas. $A \subseteq V$, maka gambar dibawah ini menunjukkan suatu klik dari graph G .



gambar 16, 4-klik dari graph G

Suatu r -klik dikatakan maksimal jika tidak ditemukan s -klik dari G dengan $s > r$.

Bilangan klik dari G ($\omega(G)$) adalah banyaknya titik (verteks) dari klik maksimal.

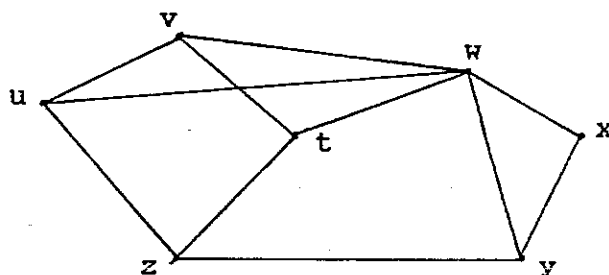
CONTOH 17:

Untuk graph $G = (V,E)$ dari gambar 15 mempunyai klik maksimal 4-klik, sebagaimana gambar 16, sehingga $\omega(G) = 4$.

DEFINISI 24 :

Subset $S \subseteq V$ dari graph $G = (V,E)$ disebut himpunan stabil, jika tidak terdapat dua verteks dalam S yang adjacent.

CONTOH 18:



gambar 17, graph $G = (V, E)$

Terdapat subset-subset dari V pada graph G diatas.

$$S_1 = \{u, t\}$$

$$S_2 = \{u, t, y\}$$

$$S_3 = \{t, x, u\}$$

$$S_4 = \{z, w\}$$

$$S_5 = \{u, z\}$$

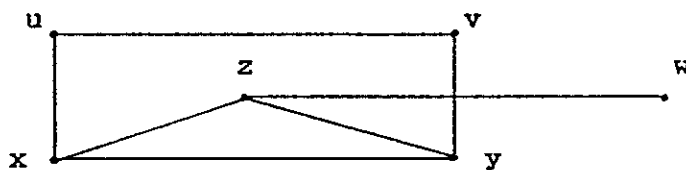
$$S_6 = \{t, x\}$$

maka S_i dengan $i = 1, \dots, 6$, tersebut adalah himpunan-himpunan stabil dari G .

DEFINISI 25 :

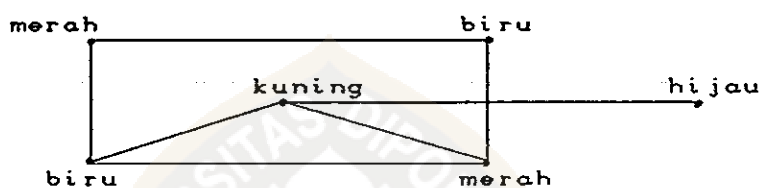
Perwarnaan titik suatu graph adalah pemberian warna pada vertek-vertek dalam graph tersebut sedemikian sehingga tidak terdapat dua titik yang adjacent dengan warna yang sama.

CONTOH 19:



gambar 18, graph G

Pada graph G ini dilakukan pewarnaan titik, sebagai berikut:



gambar 19, graph G yang telah terwarnai.

Suatu graph G diberikan pewarnaan dengan n warna, dikatakan n -pewarnaan pada G. Maka graph pada gambar 18, adalah 4-pewarnaan.

DEFINISI 26 :

Bilangan kromatik $\chi(G)$ dari suatu graph G, didefinisikan sebagai jumlah minimum warna yang digunakan untuk mewarnai titik (vertek-vertek) pada graph G tersebut.

CONTOH 20:

Untuk graph G pada gambar 18, maka diperoleh bilangan kromatiknya $\chi(G) = 4$.

2.4. GRAPH COMPARABILITY

DEFINISI 27.

Suatu graph tak berarah $G = (V, E)$ disebut graph comparability jika terdapat suatu orientasi (V, F) pada G yang memenuhi

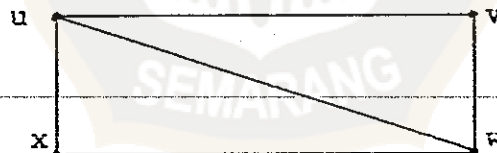
$$F \cap F^{-1} = \emptyset, \quad F + F^{-1} = E, \quad F^2 \subseteq F$$

dimana $F^2 = \{ac \mid ab, bc \in F\}$, untuk suatu vertek b dan F disebut suatu *orientasi transitif* pada G .

Graph comparability disebut juga graph terorientasi secara transitif (*transitively orientable*).

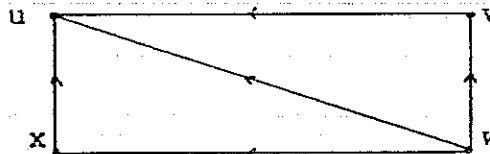
CONTOH 21:

Diberikan suatu graph $G = (V, E)$, sebagai berikut:



gambar 20, graph G

Graph $G = (V, E)$ tersebut diberikan suatu orientasi (V, F) sedemikian sehingga graph tersebut dapat dilukiskan kembali sebagai berikut:



gambar 21, digraph (V, F)

Dengan orientasi tersebut, terlihat bahwa:

$$F = \{(x,u);(v,u);(w,v);(w,x);(w,u)\}$$

$$F^{-1} = \{(u,x);(u,v);(v,w);(x,w);(u,w)\}$$

$$F^2 = \{wu \mid wx, xu \in F\} \subseteq F$$

$$\{wu \mid wv, vu \in F\} \subseteq F$$

$$F \cap F^{-1} = \emptyset$$

$$F + F^{-1} = \{(x,u);(v,u);(w,v);(w,x);(w,u);(u,x);(u,v);(v,w);(x,w);(u,w)\}.$$

$$= E$$

Karena dipenuhi $F \cap F^{-1} = \emptyset$, $F + F^{-1} = 1$, dan $F^2 \subseteq F$, maka graph tersebut pada gambar 20, adalah graph comparability dan gambar 21, adalah orientasi transitifnya.

DEFINISI 28 :

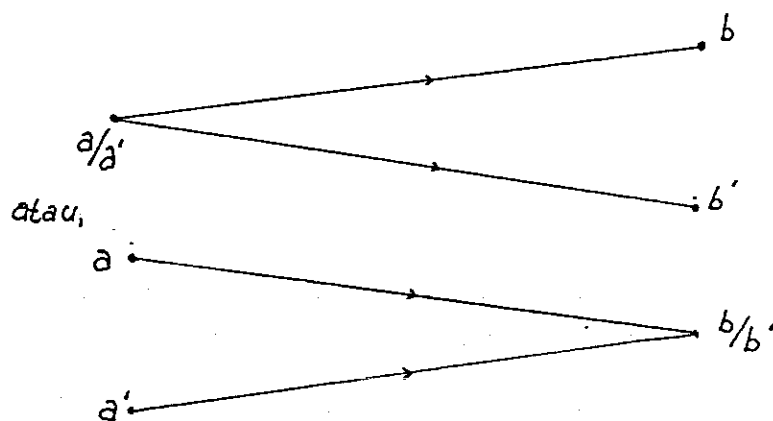
Didefinisikan relasi biner Γ pada edge suatu graph tak berarah $G = (V,E)$ sebagai berikut:

$$ab \Gamma a'b' \quad \text{jhd} \quad \left\{ \begin{array}{l} a = a' \text{ dan } bb' \notin E \\ \text{atau,} \\ b = b' \text{ dan } aa' \notin E. \end{array} \right.$$

Jika $ab \Gamma a'b'$, maka dikatakan ab directly force $a'b'$.

CONTOH 22:

Gambar dibawah ini melukiskan suatu relasi biner Γ untuk $ab \Gamma a'b'$ yaitu ab directly forcing $a'b'$.

gambar 22, $ab \Gamma a'b'$ **DEFINISI 29 :**

Relasi Γ^* merupakan penutup simetrik dari Γ yang juga bersifat refleksif, sehingga merupakan relasi ekuivalen pada E yang membagi E kedalam klas-klas implikasi dari G . Sehingga edge ab dan cd berada dalam klas implikasi yang sama jh_j terdapat suatu barisan edge berikut:

$$ab = a_0b_0 \Gamma a_1b_1 \Gamma a_2b_2 \Gamma a_3b_3 \Gamma \dots \Gamma a_kb_k = cd,$$

dengan $k \geq 0$.

Barisan tersebut disebut rantai- Γ dari ab ke cd . dan dikatakan ab forces cd , untuk $ab \Gamma^* cd$.

TEOREMA 1 :

Diberikan suatu klas implikasi A pada graph tak berarah G . Jika G mempunyai suatu orientasi transitif F , maka dipenuhi salah satu:

$$F \cap \hat{A} = A \text{ atau } F \cap \hat{A} = A^{-1}$$

dan dalam hal lain $A \cap \hat{A} = \emptyset$, dimana $\hat{A} = A \cup A^{-1}$

Bukti :

Dengan berdasar definisi Γ , suatu orientasi transitif F pada G berlaku :

jika $ab \Gamma a'b'$, dan $ab \in F$, maka $a'b' \in F$.

maka diperoleh $F \cap A = \emptyset$ atau $A \subseteq F$.

Karena (i) $A \subseteq F + F^{-1}$ dan (ii) $F \cap F^{-1} = \emptyset$

diperoleh:

$$\begin{aligned} F \cap A = \emptyset &\implies A \subseteq F^{-1} \quad (\text{berdasar i}) \\ &\implies A^{-1} \subseteq F \implies F \cap \hat{A} = A^{-1}. \end{aligned}$$

dan,

$$\begin{aligned} A \subseteq F &\implies A^{-1} \subseteq F^{-1} \implies F \cap A^{-1} = \emptyset \\ &\implies F \cap \hat{A} = A. \end{aligned} \quad (\text{berdasar ii})$$

Dimana dalam hal lain bahwa $A \cap \hat{A} = \emptyset$. ■

Kebalikan dari teorema tersebut, juga berlaku yaitu, jika $A \cap A^{-1} = \emptyset$ untuk setiap kelas implikasi A , maka G mempunyai suatu orientasi transitif.

DEFINISI 30 :

Diberikan $ab = a_0b_0 \Gamma a_1b_1 \Gamma a_2b_2 \Gamma \dots \Gamma a_kb_k = cd$,

untuk setiap $i = (1, 2, \dots, k)$, didapat:

$$a_{i-1}b_{i-1} \Gamma a_ib_{i-1} \Gamma a_ib_i, \dots$$

karena adanya penambahan suatu edge diantara dua edgenya.

Jika $ab \Gamma^* cd$, maka terdapat suatu rantai- Γ dari ab ke cd dalam bentuk:

$$ab = a_0b_0 \Gamma a_1b_0 \Gamma a_1b_1 \Gamma a_2b_1 \Gamma \dots \Gamma a_kb_k = cd,$$

yang disebut rantai- Γ beraturan (*canonical Γ -chain*).

TEOREMA 2 :

Diberikan suatu graph tak berarah $G = (V, E)$, maka G adalah graph comparability jhj setiap cycle pada edge, $v_1 v_2, v_2 v_3, \dots, v_q v_1 \in E$ dan $v_{q-1} v_1, v_q v_2, v_{i-1} v_{i-1} \notin E$ (untuk $i = 2, \dots, q-1$) mempunyai panjang genap.

Bukti :

(\implies)

Andaikan $v_1 v_2 \in A \cap A^{-1} \neq \emptyset$. (G bukan graph comparability), maka dengan rantai- Γ beraturan, didapat ,

$v_1 v_2 \Gamma v_3 v_2 \Gamma v_3 v_4 \Gamma \dots \Gamma v_q v_{q-1} \Gamma v_q v_{q+1} = v_2 v_1$, dengan susunan tersebut, maka q adalah ganjil, karena semua koordinat pertamanya mempunyai indek ganjil.

Sedang $v_1 v_2, v_2 v_3, \dots, v_q v_1$ adalah cycle. Terdapat kontradiksi.

(\impliedby)

Andaikan E mempunyai cycle dengan panjang ganjil q , maka,

$$v_1 v_2 \Gamma v_3 v_2 \Gamma v_3 v_4 \Gamma \dots \Gamma v_q v_{q-1} \Gamma v_q v_1 \Gamma v_2 v_1,$$

adalah suatu rantai- Γ dalam E , maka $A \cap A^{-1} \neq \emptyset$, untuk klas implikasi A yang memuat $v_1 v_2$.

Terdapat kontradiksi. ■

2.5. GRAPH INTERSEKSI

DEFINISI 31 :

Jika diberikan \mathcal{F} suatu keluarga himpunan-himpunan, maka suatu graph G , disebut graph interseksi pada \mathcal{F} jika memenuhi :

$V(G) = \mathcal{F}$ dan jika $S, T \in \mathcal{F}$ dengan $S \neq T$, maka, $\{S, T\} \in E(G) \iff S \cap T \neq \emptyset$.

CONTOH 23:

Diberikan $\mathcal{F} = \{S_1, S_2, \dots, S_6\}$ dengan S_1, S_2, \dots, S_6 , ditentukan sebagai berikut:

$$S_1 = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$S_2 = \{1, 3, 6\}$$

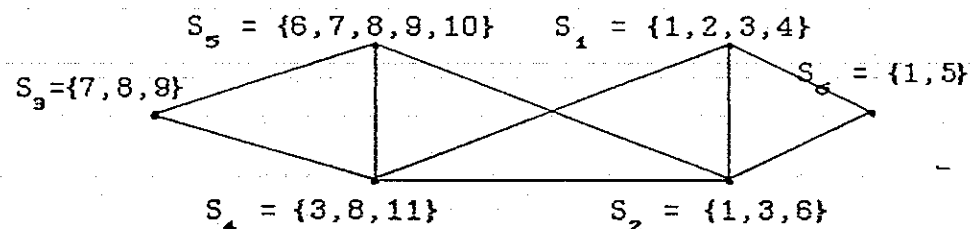
$$S_3 = \{7, 8, 9\}$$

$$S_4 = \{3, 8, 11\}$$

$$S_5 = \{6, 7, 8, 9, 10\}$$

$$S_6 = \{1, 5\}$$

sehingga gambar dibawah ini adalah graph interseksi pada \mathcal{F} .



gambar 23, graph G

$$- V(G) = \mathcal{F}$$

- $\{S_i, S_j\} \in E(G) \iff S_i \cap S_j \neq \emptyset$, untuk $S_i \neq S_j$

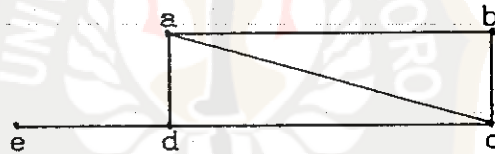
Gambar 23 diatas untuk S_5 dan S_1 , karena $S_5 \cap S_1 = \emptyset$, maka $\{S_5, S_1\} \notin E(G)$.

Equivalen dengan definisi 31, jika pada suatu graph $G = (V, E)$, dapat ditemukan suatu fungsi S dari V kedalam suatu keluarga himpunannya, dan mempunyai sifat, untuk semua $u \neq v \in V$,

$$\{u, v\} \in E \iff S(u) \cap S(v) \neq \emptyset.$$

maka graph $G = (V, E)$ adalah graph interseksi.

CONTOH 24:



gambar 24, graph G

Diberikan graph G seperti gambar 24, terdapat:

$$S(a) = \{(a, b), (a, c), (a, d)\}$$

$$S(b) = \{(a, b), (b, c)\}$$

$$S(c) = \{(a, c), (b, c), (c, d)\}$$

$$S(d) = \{(a, d), (c, d), (d, e)\}$$

$$S(e) = \{(d, e)\}$$

Dapat dilihat bahwa $(d, e) \in E$ dan $S(d) \cap S(e) \neq \emptyset$,

karena $(d, e) \in S(d) \cap S(e)$, tetapi $(d, b) \notin E$ dan

$$S(d) \cap S(b) = \emptyset.$$

Sehingga graph G diatas adalah graph interseksi.

2.6. GRAPH INTERVAL

DEFINISI 32 :

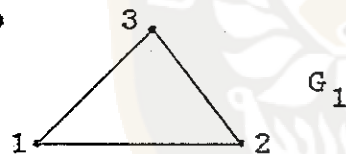
Suatu graph G disebut graph interval, jika graph G tersebut merupakan graph interseksi pada keluarga interval-interval dalam garis riil, yaitu jhj terdapat suatu I pada suatu interval $I(u)$ untuk setiap $u \in V$, sedemikian sehingga untuk semua $u \neq v \in V$,

$$\{u, v\} \in E \iff I(u) \cap I(v) \neq \emptyset.$$

CONTOH 25:

Gambar yang berikut menunjukkan contoh graph interval dan interval yang memenuhinya:

(a)



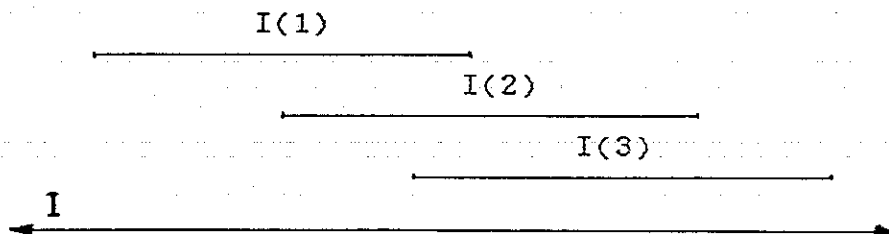
$$(3,1), (2,1), (2,3), (1,3), (1,2), (3,2) \in E$$

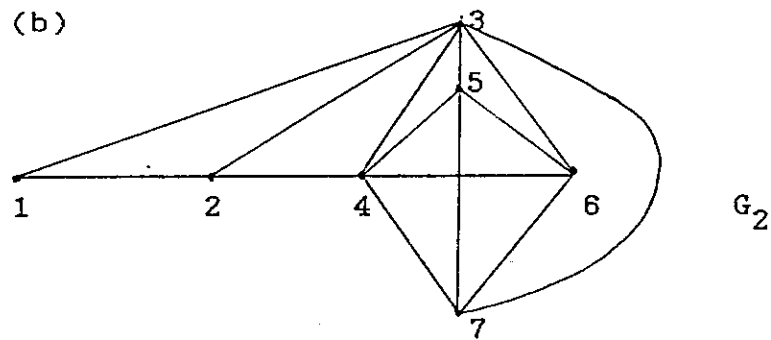
$$I(1) \cap I(3) \neq \emptyset$$

$$I(2) \cap I(1) \neq \emptyset$$

$$I(3) \cap I(2) \neq \emptyset$$

maka interval I nya, sebagai berikut;





dengan cara yang sama seperti pada G_1 maka diperoleh interval I untuk G_2 sebagai berikut:

