3- coloring problem:

绘定- G=(V, E), G上 是 季存在 三 著 色

3-coloring \$ - function, c: V → {1,2,37

-> V(u,v) + E, c(u) + c(v)

Theorem: 3-coloring + NPC

Q. 3- coloring + NP

经定一c为certificate, 馬克 意 VIU,VI+E, CluI = ClVI 为poly-time solvable

\$ 3-coloring = NP

@ 3-coloring & NPHard

claim: 3-SAT Sp 3-coloring

给定 p 為 3-SAT 2 problem instance

欲建構-G為3-coloring 2 problem intance

使得· Ø is natisfiable G上存在3-coloring

建構太光如下:

記》中有k介clause 間: Ø=Gn C2n...nCk

而有 X,..., Xn, nî variable

建構-G=(V,E)

其中V為每个发对應至1个 vertex 以

= Xx = 17 vertex Vx

音介 Ci : 5介 vertex

\$ 3介特別的 vertex 為· true, false, base

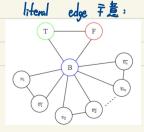
FOST FFM B) vertex P' true, False, bove E分為み類: "Interal edge: fo clawe 無關, 雷会 special vertex 持成 triangle 且言製

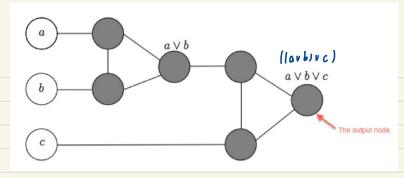
Vi, Vi, bare 样故 triangle

I clove edge: Fo clave # 1 2 edge

因此可以見得, G為3-colorable ⇔ Xi為T或灰為T

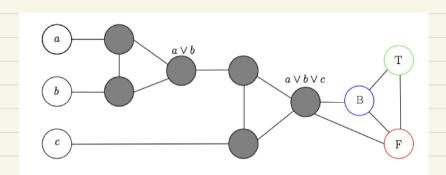
再来每个clave 建接一个 clave satisfability widget 如下圆纤末,备用到 clave 对應之5个vertex fo clave edge





可以發現 widget 滿足下面之性質:

- D. 若a,b,c 皆為Fcolor, 則OR widget 2 output vertex T為Fcolor
- ®. 若 a, b, c 集1為T color, 見1 OR widget 之 output vertex 非為 T color
- : 包介 cloure 可以 build 介文 應之 widget, 並将 midget 之 output vertex 連接至 base, false vertex もの アドケテ:



claim: Ø is satisfiable & GLAA3-coloring

(ヨ) 己た タン satisfiable, 電散 assignment 為 Xt, Xt,..., Xx* 若Xt為 true, 則將 Vi 若色為T Vi 若色為F

2 p 為 satisfiable : 所有 clause Ci 皆為 satisfiable

表示 Cx = Xi v xi v xi 至少有- variable 為 true

故所有 clawe 对應之 widget 2 output vertex 為 T color

最終可得G上之-3-coloring

(E) 已知 G為 3-colorable, 則含 c為 - 3-coloring 若 c(Vi)=T,則含以為true, 至之,令从為file

設意 arignment 中存在—clawe Ci=avbvc为false 表示意 clawe 对应之widget Zowtput node为false,不为3-coloring (———)

艾 3-coloring = NPCy