#### ՀԱՅԱՍՏԱՆԻ ԱՁԳԱՅԻՆ ՊՈԼԻՏԵԽՆԻԿԱԿԱՆ ՀԱՄԱԼՍԱՐԱՆ

Տրված G(V,E) վերջավոր գրաֆի միակցման կետերի որոնման ալգորիթմի մշակում և ծրագրի իրականցում։

Խումբ՝ ՏՏՕ19-Ս Ուսանող՝ Բաբայան Ալվարդ Ղեկավար՝ Սարգսյան Գարեգին

### Բովանդակություն

- Ներածություն
- Խնդրի դրվածք
- Փորձարարական տեխնիկա
- Եզրակացություն
- Գրականության ցանկ

### Ներածություն

- Դիցուք V= { v 1, v 2,..., v p} ցանկացած ոչ դատարկ վերջավոր բազմություն t, և դիցուք V(2)-ը V բազմության տարրերի բոլոր ոչ կարգավոր զույգերի բազմությունն t։ Ենթադրենք, որ  $E \subseteq V(2)$ ։
- (V, E) կարգավոր զույգին կանվանենք գրաֆ, և այն կնշանակենք G-ով։
- G = (V,E) գրաֆի V բազմության տարրերին կանվանենք գրաֆի
- գագաթներ, իսկ E բազմության տարրերին` կողեր։
- Դիցուք G = (V, E) գրաֆ E, E, E E E E E
- ս և v գագաթներին կանվանենք հարևան,եթե u,v ∈ E:
- ս գագաթին և e կողին կանվանենք կից, եթե ս ∈ e։
- e և e' տարբեր կողերը կանվանենք հարևան,եթե <del>գոյություն ունի v ∈ V այնպես, որ v կից է e –ին և e'-ին։</del> Քուպանվարդերիականին կիչվում է³միակցնանն կետ, եթե է (e)

# Խնդրի դրվածք

Տրված G(V,E) վերջավոր գրաֆի միակցման կետերի որոնման ալգորիթմի մշակում և ծրագրի իրականցում։

# Փորձարարական տեխնիկա

Ծառը ոչ գծային վերացական տվյալների տեսակ է՝ հիերարխիայի վրա հիմնված կառուցվածքով։ Այն բաղկացած է հանգույցներից (որտեղ պահվում են տվյալները), որոնք միացված են հղումների միջոցով։ Ծառի տվյալների կառուցվածքը բխում է մեկ հանգույցից, որը կոչվում է արմատային հանգույց և ունի ենթածառեր՝ կապված արմատին։

Ծառի ամենավերին հանգույցը կոչվում է արմատ, իսկ ներքեւում գտնվող հանգույցները կոչվում են երեխա հանգույցներ։ Յուրաքանչյուր հանգույց կարող է ունենալ մի քանի երեխա հանգույցներ, և այս երեխա հանգույցները կարող են ունենալ նաև իրենց սեփական երեխա հանգույցները` կազմելով ռեկուրսիվ կառուցվածք։

Ծառեր օգտագործելու պատճառներից մեկը կարող է լինել այն պատճառով, որ դուք ցանկանում եք պահպանել

տեղեկատվություն, որը բնականաբար կազմիկիրեն Իրկրորելեկտողիային սխեմաներ և 5 Synopsys Armenia **Syno**psys Իրկերակիննիա:

### եզրակացություն

Օգտագործելով ծառի գաղափարը և DFS ալգորիթմը գտել եմ գրաֆի միակցման կետերը։

ժամանակային բարդությունը DFS-ի համար O(V+E) է, որտեղ V-ն գրաֆի գագաթների թիվն է, E-ն` կողերի։

# Գրականության ցանկ

Պ.Ա. Պետրոսյան, Վ.Վ. Մկրտչյան, Ռ.Ռ. Քամալյան – Գրաֆների տեսություն

Ռ.Ն. Տոևոյան - Դիսկրետ մաթեմատիկայի դասընթա<u>ց</u>

# Շևորհակալություն