





Cuprins

1. Terminologie

2. Structură generală

- 2.1. Obiective didactice
- 2.2. Conținut
- 2.3. Recomandări de structurare și predare

3. Obiecte de conținut - detaliere

- 3.1. **M_{1,1}** – Situație practică – prezentarea problemei
- 3.2. **M_{1,2}** – Situație practică – aplicație1
- 3.3. **M_{1,3}** – Situație practică – aplicație2
- 3.4. **M_{2,1}** – Problema în limbaj de grafuri – asocierea unui graf problemei practice
- 3.5. **M_{2,2}** – Problema în limbaj de grafuri – prezentarea problemei în limbaj de grafuri
- 3.6. **M_{2,3}** – Problema în limbaj de grafuri – evaluare
- 3.7. **M_{3,1}** – Algoritmul lui Kruskal – prezentare
- 3.8. **M_{3,2}** – Algoritmul lui Kruskal – aplicație
- 3.9. **M_{3,3}** – Algoritmul lui Kruskal – evaluare
- 3.10. **M_{4,1}** – Algoritmul lui Kruskal – implementare
- 3.11. **M_{4,2}** – Algoritmul lui Kruskal – simulare implementare
- 3.12. **M_{5,1}** – Algoritmul lui Prim – prezentare
- 3.13. **M_{5,2}** – Algoritmul lui Prim – aplicație
- 3.14. **M_{5,3}** – Algoritmul lui Prim – evaluare
- 3.15. **M_{6,1}** – Algoritmul lui Prim – implementare
- 3.16. **M_{6,2}** – Algoritmul lui Prim – simulare implementare

4. Elemente de implementare a aplicației

5. Bibliografie



1. Terminologie

Butoane definiție – **arbore parțial** – sunt amplasate în text, în locul unde apare necesitatea revederii termenului respectiv și, atunci când sunt accesate, prezintă într-o fereastră detaliu, definiția termenului respectiv.

Butoane care indică obiectivele lecției respective - **Obiective** - sunt amplasate totdeauna în partea din dreapta jos a ecranului. Prin apăsarea lor, într-o fereastră detaliu se prezintă obiectivele lecției, marcate conform momentului respectiv.

Butoane de control - **Declarații** - prin apăsarea butoanelor corespunzătoare:

- **▶▶** se execută animația “pas cu pas” înainte cu/fără vizualizarea codului sursă; același buton este folosit pentru trecerea de la un exemplu la altul înainte
- **◀◀** se execută animația “pas cu pas” înapoi cu/fără vizualizarea codului sursă; același buton este folosit pentru trecerea de la un exemplu la altul înapoi
- **◀◀◀** se reia aplicația de la început generând un exemplu nou
- **Declarații** se vizualizează zona de declarații a variabilelor din codul sursă

```
#include <fstream.h>
#define NMaxVf 50
#define NMaxMuchii NMaxVf*(NMaxVf-1)/2
struct Muchie {int e1, e2, cost; };
Muchie G[NMaxMuchii];
int A[NMaxVf], c[NMaxVf];
int n, m;

void Initializare()
```

Buton care permite generarea unei noi situații practice / a unui nou graf –

Generează – atunci când este accesat generează un nou plan.

Buton care permite generarea unui nou test – atunci când este accesat

RESTART generează un nou test.

Buton explicație – **Explicație** – atunci când este accesat deschide/închide o fereastră detaliu care oferă explicații despre semnificația legăturilor.

Indicații privind modul de lucru cu editorul – nu sunt accesate ci doar afișate pe ecran.

Mod de folosire a editorului

Adăugare / ștergere legătură pentru soluție:
Faceți dublu-click pe un computer, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt computer.

Butoane selectare moment – **2** – atunci când sunt accesate se realizează operația de selectare și afișare a momentului corespunzător din obiectul de conținut curent.

Butoane selectare întrebare – **1** – atunci când sunt accesate se realizează operația de selectare și afișare a item-ului corespunzător.

Butoane selectare răspuns corect – **B** – atunci când sunt accesate se realizează operația de selectare a răspunsului considerat corect.

Butoane de indicare a corectitudinii răspunsului

- răspuns corect – **2** ✓
- răspuns eronat – **1** ✗



Butoane de activare a codului de determinare a APM : **astfel** **Gasește** **exemplul1**
activarea butoanelor, în situații diferite, au același efect – determinarea și vizualizarea arborelui parțial de cost minim.

Butoane de selectare a obiectului de conținut – **SITUAȚIE PRACTICĂ** – atunci când sunt accesate realizează activarea obiectului de conținut corespunzător.

Butoane pentru închis ferestre detaliu – **X** – sunt amplasate în colțul dreapta sus a ferestrelor detaliu iar acționarea lor duce la închiderea ferestrei.

Buton de informații – **i** – la acționarea butonului se produce afișarea “deasupra” zonei de lucru a explicațiilor despre funcționalitatea fiecărui element de pe ecran.

Ferestre detaliu – sunt ferestre care oferă informații suplimentare despre o anumită noțiune. Asupra unei ferestre detaliu se poate face “*drag and drop*” acționând asupra oricărei zone a ferestrei. Exemplu :

Explicație: Legăturile cu **gri** sunt legături posibile între computere și au marcate costurile necesare pentru cumpărarea și montarea cablului. Legăturile **albastre** sunt legăturile alese pentru soluție.

Ferestre de descriere a zonelor – sunt ferestre care la acționarea butonului **i** apar “deasupra” zonei de lucru și conțin explicații despre funcționalitatea fiecărui element de pe ecran. Exemplu :

Aplicație

Buton: Vizualizare ajutor (click oriunde pentru a închide)

Domnul Ionescu s-a răzgândit în privința aranjării computerelor. Noul plan arată ca mai jos. Găsește o soluție!

Zonă: Parte interactivă care poate fi modificată sau în care se vor urmări schimbările aplicației

În aplicația curentă aici puteți selecta muchii ale grafului care formează soluția.

Buton: Explicație afișare soluție

Explicație

Zonă: Text explicativ

Adăugare / ștergere legătură pentru soluție:
Faceți dublu-click pe un computer, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt computer.

Acțiuni

Buton: Validare soluție

Verifică soluția.

Generează un nou plan.

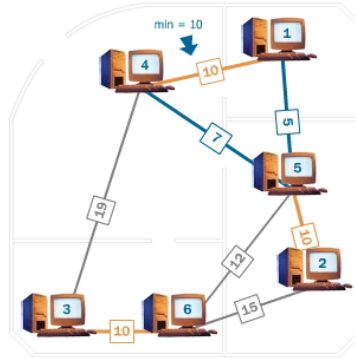
Atenție! Buton: Generare graf nou
» Nu toate computerele sunt legate între ele.

Ferestre eroare/atenționare – sunt ferestre detaliu care oferă informații despre unele erori făcute de utilizator sau atenționări în cazul nerezolvării tuturor problemelor.

Toate întrebările sunt obligatorii. Vă rugăm verificați toate întrebările folosind tab-urile de jos.



Buton de vizualizare muchie care formează ciclu – [Vizualizare](#) – la acționare pune în evidență muchia de cost minim care, dacă ar fi selectată, ar forma un ciclu. Exemplu:



Buton vizualizare analiză complexitate – [Complexitate](#) – este un buton care, la acționare, deschide o fereastră detaliu în care sunt informații cu privire la ordinul de complexitate al algoritmului descris.

Buton vizualizare analiză corectitudine – [Corectitudine](#) – este un buton care, la acționare, deschide o fereastră detaliu în care este demonstrată corectitudinea algoritmului.

Ferestre afișare sarcini de lucru – sunt ferestre în care sunt indicate anumite sarcini de lucru pentru momentul respectiv.



Ferestre afișare valori variabile – sunt ferestre în care sunt indicate valorile pe care le iau variabilele de memorie în timpul execuției programului (*watch*).

```
n: 4      m: 6      i: 1      NrMSel: 1
c: 1, 2, 3, 4
A: 1
G: { 4, 1, 10 }, { 1, 3, 11 }, { 2, 1, 11 },
    { 2, 4, 13 }, { 4, 3, 14 }, { 2, 3, 14 }
```

Ferestre afișare cod sursă – sunt ferestre în care este vizualizat codul sursă pe parcursul executării acestuia pas cu pas punându-se în evidență instrucțiunea executată.

```
// unific componentele conexe
// ale extremitatilor muchiei i
if (c[G[i].e1]<c[G[i].e2])
{ min=c[G[i].e1;
  max=c[G[i].e2;
}
else
{ min=c[G[i].e2;
  max=c[G[i].e1;
}
```



2. Structura generală

În acest capitol sunt prezentate obiectivele didactice care pot fi atinse utilizând acest material. În finalul prezentării sunt incluse câteva recomandări privind unele moduri în care ar putea fi combinate aceste momente pentru a obține o lecție.

2.1. Obiective didactice

Obiectiv	Detaliere
Obiective de referință	
R1	Analizarea modului de determinare a arborilor parțiali de cost minim
R2	Realizarea aplicațiilor utilizând algoritmi specifici
R3	Urmărirea etapelor de realizare a unei aplicații
Obiective operaționale	
OP1	Definirea corectă a noțiunilor de graf neorientat, noduri, muchii
OP2	Definirea corectă a noțiunilor de graf conex, arbore, arbore parțial
OP3	Identificarea și descrierea unor situații practice care să necesite determinarea unui arbore parțial de cost minim (APM)
OP4	Modelarea cu ajutorul teoriei grafurilor a situației practice prezentate
OP5	Formularea problemei practice în limbaj de grafuri
OP6	Definirea corectă a noțiunilor care intervin în formularea problemei în limbaj de grafuri
OP7	Formularea unei condiții necesare și suficiente pentru ca un graf dat să admită arbori parțiali
OP8	Identificarea unui APM al unui graf conex specificat sau creat on-line
OP9	Alegerea reprezentării adecvate a grafului în memoria calculatorului
OP10	Descrierea structurilor de date necesare implementării algoritmului
OP11	Descrierea algoritmului lui Kruskal de determinare a unui APM
OP12	Implementarea algoritmului lui Kruskal într-un limbaj de programare
OP13	Urmărirea execuției “pas cu pas” a algoritmului lui Kruskal pe un exemplu specificat sau creat
OP14	Urmărirea valorilor variabilelor care intervin în desfășurarea algoritmului lui Kruskal pe un exemplu
OP15	Descrierea algoritmului lui Prim de determinare a unui APM
OP16	Implementarea algoritmului lui Prim într-un limbaj de programare
OP17	Urmărirea execuției “pas cu pas” a algoritmului lui Prim pe un exemplu specificat sau creat
OP18	Urmărirea valorilor variabilelor care intervin în desfășurarea algoritmului lui Prim pe un exemplu
OP19	Determinarea complexității timp a unui algoritm
OP20	Demonstrarea corectitudinii unui algoritm
OP21	Dezvoltarea gândirii algoritmice, logice, flexibile, creatoare
OP22	Dezvoltarea atenției concentrate și spiritului de observație



2.2 Conținut

Se prezintă lista obiectelor de conținut (notate cu M) și caracteristicile lor generale.

M_{1.1} – Situație practică - prezentarea problemei	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP21, OP22
Timp de predare	10 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea problemei• exemplificarea problemei pe un plan sau pe o hartă – predefinite• urmărirea determinării drumului minim de la punctul de start la toate celelalte puncte de pe hartă
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• plan, hartă• graf neorientat• muchie• cost• cost minim

M_{1.2} – Situație practică – aplicație1	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP8, OP21, OP22
Timp de predare	15 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea unei situații concrete• prezentarea editorului• utilizarea editorului• determinarea unor soluții corecte și explicarea lor
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• plan, hartă• muchie• cost• cost minim



M_{1.3} – Situație practică – aplicație2	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP8, OP21, OP22
Timp de predare	15 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea unei situații concrete• prezentarea editorului• utilizarea editorului• determinarea unor soluții corecte și explicarea lor
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• plan, hartă• muchie• cost• cost minim

M_{2.1} – Problema în limbaj de grafuri – asocierea unui graf	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP21, OP22
Timp de predare	20 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, algoritmizare, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea problemei• exemplificarea problemei pe o hartă predefinită• asocierea elementelor grafului element cu element
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• plan, hartă• graf asociat• graf neorientat• nod• muchie• cost• cost minim



M_{2.2} – Problema în limbaj de grafuri – prezentarea în limbaj de grafuri	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP21, OP22
Timp de predare	20 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• recapitularea noțiunii de graf conex• recapitularea noțiunii de arbore• prezentarea noțiunii de arbore parțial• prezentarea noțiunii de cost al arborelui parțial• prezentarea arborelui parțial de cost minim (APM)• verificarea APM pe două exemple
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• graf asociat• graf conex• arbore• arbore parțial• costul muchiei• costul arborelui parțial• arbore parțial de cost minim (APM)

M_{2.3} – Problema în limbaj de grafuri – evaluare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP7, OP8, OP21, OP22
Timp de predare	20 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• evaluare în formă scrisă prin intermediul calculatorului
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• exerciții de consolidare a cunoștințelor și deprinderilor dobândite
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• graf• cost minim• APM



M_{3.1} – Algoritmul lui Kruskal – prezentare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP7, OP8, OP10, OP11, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• prezentarea algoritmului pe pași cu vizualizare pe un exemplu• prezentarea la fiecare pas a arborilor nou obținuți
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• arbore, pădure• muchie, ciclu

M_{3.2} – Algoritmul lui Kruskal – aplicație pseudocod	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP7, OP8, OP10, OP11, OP21, OP22
Timp de predare	15 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• prezentarea algoritmului pe pași cu vizualizare pe un exemplu• prezentarea la fiecare pas a arborilor nou obținuți
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• arbore, pădure• muchie, ciclu

M_{3.3} – Algoritmul lui Kruskal – evaluare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP7, OP8, OP21, OP22
Timp de lucru	20 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• evaluare în formă scrisă prin intermediul calculatorului
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• exerciții de verificare a cunoștințelor și deprinderilor dobândite
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• graf, graf parțial• cost minim• APM



M_{4.1} – Algoritmul lui Kruskal – implementare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP9, OP10, OP11, OP12, OP13, OP14, OP19, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• reprezentarea informațiilor necesare și vizualizarea lor în codul sursă• identificarea unei muchii care nu formează un ciclu• vizualizarea fiecărui pas pe graful exemplu
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• componentă conexă• complexitate• APM

M_{4.2} – Algoritmul lui Kruskal – simulare implementare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP9, OP10, OP11, OP12, OP13, OP14, OP19, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului pas cu pas• vizualizarea cosului sursă în timpul rulării• vizualizarea variabilelor de memorie și a conținutului lor în timpul rulării programului• comentarea fiecărui pas al programului
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• componentă conexă• complexitate• corectitudine• APM



M_{5.1} – Algoritmul lui Prim – prezentare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP7, OP8, OP10, OP15, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• prezentarea algoritmului pe pași cu vizualizare pe un exemplu• prezentarea la fiecare pas a arborilor nou obținuți
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• arbore, pădure• muchie, ciclu

M_{5.2} – Algoritmul lui Prim – aplicație pseudocod	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP7, OP8, OP10, OP15, OP21, OP22
Timp de predare	15 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• prezentarea algoritmului pe pași cu vizualizare pe un exemplu• prezentarea la fiecare pas a arborilor nou obținuți
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• arbore, pădure• muchie, ciclu

M_{5.3} – Algoritmul lui Prim – evaluare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP7, OP8, OP21, OP22
Timp de lucru	20 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• evaluare în formă scrisă prin intermediul calculatorului
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• exerciții de verificare a cunoștințelor și deprinderilor dobândite
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• graf, graf parțial• cost minim• APM



M_{6.1} – Algoritmul lui Prim – implementare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP9, OP10, OP15, OP16, OP17, OP18, OP19, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului în limbaj natural• reprezentarea informațiilor necesare și vizualizarea lor în codul sursă• identificarea unei muchii care nu formează un ciclu• vizualizarea fiecărui pas pe graful exemplu
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• componentă conexă• complexitate• APM

M_{6.2} – Algoritmul lui Prim – simulare implementare	
Obiective didactice	OP1, OP2, OP3, OP4, OP5, OP6, OP9, OP10, OP15, OP16, OP17, OP18, OP19, OP21, OP22
Timp de predare	25 min
Tip de interacțiune cu elevii	<ul style="list-style-type: none">• metode de comunicare orală: expunere, conversație, studiu de caz• metode de acțiune: exercițiul, învățarea prin descoperire• procedee de instruire: explicația în etapa de comunicare; învățarea prin descoperire dirijată, inductivă, experimentală, exercițiul de consolidare
Descriere	<ul style="list-style-type: none">• prezentarea algoritmului pas cu pas• vizualizarea cosului sursă în timpul rulării• vizualizarea variabilelor de memorie și a conținutului lor în timpul rulării programului• comentarea fiecărui pas al programului
Cuvinte cheie	<ul style="list-style-type: none">• componentă conexă• complexitate• corectitudine• APM



2.3. Recomandări de structurare și predare

- **Planul unității de învățare 1** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{1,1}	10
M _{1,2}	10
M _{1,3}	10
M _{2,1}	20

- **Planul unității de învățare 2** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{2,2}	30
M _{2,3}	20

- **Planul unității de învățare 3** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{3,1}	20
M _{3,2}	10
M _{3,3}	20

- **Planul unității de învățare 4** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{4,1}	25
M _{4,2}	25

- **Planul unității de învățare 5** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{5,1}	20
M _{5,2}	10
M _{5,3}	20

- **Planul unității de învățare 6** **Timp: 1 oră**

Obiect de conținut	Timp (min)
M _{6,1}	25
M _{6,2}	25



3. Obiecte de conținut - detalieri

În continuare vom prezenta în detaliu modul de utilizare a elementelor din ferestrele lecției (navigare, elemente specifice, funcționarea aplicațiilor, etc.). Subliniem că navigarea elementară se face cu ajutorul butoanelor descrise în Capitolul 1 – Terminologie, al acestui manual. Nu ne vom referi la acestea decât spicuiv.

3.1. Situația practică – prezentarea problemei

În acest obiect de conținut este prezentată o problemă practică care necesită utilizarea unui algoritm de determinare a unui arbore parțial de cost minim. Tot aici este posibilă descrierea acestei situații pe o hartă sau pe un plan și exemplificarea determinării unui arbore de cost minim pe 2 situații practice date.

SITUAȚIE PRACTICĂ	PROBLEMA ÎN LIMBAJ DE GRAFURI	ALGORITMUL LUI KRUSKAL	IMPLEMENTARE KRUSKAL	ALGORITMUL LUI PRIM	IMPLEMENTARE PRIM
-------------------	-------------------------------	------------------------	----------------------	---------------------	-------------------

1 2 3

Prezentarea problemei • Firma domnului Ionescu

La firma domnului Ionescu se fac renovări. O dată cu aceste renovări domnul Ionescu dorește să optimizeze și rețeaua intranet a firmei.

El a pus la dispoziția specialiștilor un plan pe care sunt marcate calculatoarele firmei. De asemenea a marcat calculatoarele între care se poate pune cablu precum și costul necesar operației.

Trebuie să determinăm o modalitate de a conecta calculatoarele astfel încât costul total să fie minim.

Am putea, de exemplu, conecta în mod optim calculatoarele firmei **astfel**.

Control

« » Folosiți butoanele alăturate pentru a trece de la un exemplu la altul.

Explicație

Obiective

Ecranul este împărțit în patru zone :

- în partea de sus zona meniurilor care descriu obiectele de conținut și momentele acestora
- bara de jos conține totdeauna un singur buton **Obiective**
- în dreapta zona unde apare situația practică
- în stânga acesteia zona text unde este descrisă situația practică

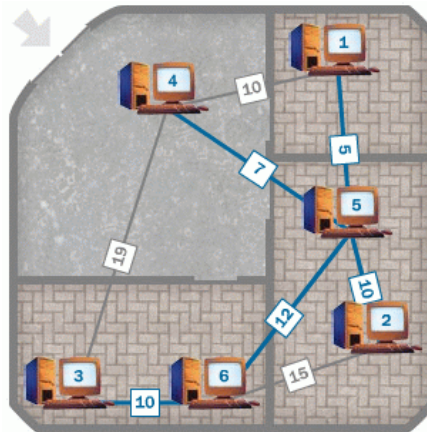
Pe lângă aceste zone în fereastră mai apar câteva butoane și controale:



butoane control – cele două butoane au efectul de a produce trecerea înainte / înapoi de la o situație practică la alta
 buton informații – care acționat permite vizualizarea obiectelor din fereastră și rolul lor
 la acționarea acestui buton în zona din dreapta, pe plan/hartă apare figurată soluția problemei practice
 la acționarea acestui buton într-o fereastră detaliu apar explicații pentru soluția dată

Obiectul de conținut cuprinde descrierea problemei practice în limbaj natural, precum și sarcinile de lucru. Tot aici sunt date informații despre zonele ecranului. Aceste informații se obțin acționând butonul **i**. La acționarea lui "deasupra" ecranului apare descrierea zonelor și butoanelor ecranului, acesta rămânând vizibil în spate.

După citirea situației practice, butonul **astfel** oferă posibilitatea vizualizării soluției prin marcarea cu linii albastre a conectării corecte a calculatoarelor:



iar acționarea butonului **Explicație** permite vizualizarea explicațiilor:

Explicație: Legăturile cu gri sunt legături posibile între computere și au marcate costurile necesare pentru cumpărarea și montarea cablului. Legăturile albastre sunt legăturile alese pentru soluție.

Trecerea la o altă situație practică se face utilizând butoanele de control.





3.2. Situația practică – aplicație1

În acest obiect de conținut elevului i se dă ca sarcină de lucru să-și construiască singur un plan de conectare a calculatoarelor sau o nouă hartă a orașelor, să modifice numărul de calculatoare / orașe, să editeze numerotarea acestora și să modifice lungimile cablurilor / drumurilor care leagă calculatoarele / orașele.

1 2 3

Aplicație

Modifică planul firmei domnului Ionescu și observă noua soluție.

Mod de Folosire a editorului

Adăugare computer: Triplu-click pe spațiu alb
Mutare computer: Trageți (drag) de nod
Ștergere computer: Triplu-click pe un computer
Editare număr computer: Click pe computer

Adăugare / ștergere legătură:
Faceți dublu-click pe un computer, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt computer.
Editare cost legătură: Click pe eticheta legăturii

Acțiuni

Gasește o soluție. **Explicație**

Pentru a realiza această sarcină i se pune la dispoziție elevului un editor a cărui mod de utilizare este descris în partea din dreapta a ecranului. Operațiile permise:

- adăugare / ștergere computer / oraș – triplu click
- adăugare / ștergere legătură / drum – dublu click apoi drag
- mutare computer / oraș – drag&drop
- editare număr computer / oraș sau cost legătură / drum – click pe etichetă, apoi editare de la tastatură; finalizare cu ENTER

În orice moment la acționarea butonului **Gasește** se generează o soluție vizualizată pe hartă prin modificarea culorii legăturilor, așa cum i se explică elevului prin acționarea butonului **Explicație**.



3.3. Situația practică – aplicație2

În acest obiect de conținut elevului i se cere să găsească singur o soluție pentru legarea computerelor / reabilitarea drumurilor. Fereastra principală este organizată astfel:

1 2 3

Aplicație i

Domnul Ionescu s-a răzgândit în privința aranjării computerelor. Noul plan arată ca mai jos. Găsește o soluție!

Mod de folosire a editorului

Adăugare / ștergere legătură pentru soluție:
Faceți dublu-click pe un computer, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt computer.

Acțiuni

Verifică soluția.

Generează un nou plan. **Explicație**

În partea stângă a ferestrei de lucru se găsește un nou plan de aranjare a computerelor / orașelor. Sarcina de lucru apare scrisă imediat deasupra.

Pentru a putea lucra elevul are la dispoziție doar una dintre facilitățile editorului, și anume aceea care îi permite să adauge / șteargă o legătură. Acest lucru este indicat în partea din dreapta sus a ferestrei de lucru.

După adăugarea legăturilor, la acționarea butonului **Verifică** soluția oferită de elev este verificată, și, în cazul în care este corectă, acest lucru este semnalat printr-un mesaj: "Felicitări! Ai obținut o soluție validă." Dacă însă soluția nu este corectă sau nu au fost stabilite legături între toate computerele / orașele, elevul va fi atenționat: "Atenție! Nu toate computerele sunt legate între ele.", respectiv "Atenție! Cost prea mare: 47".

În orice moment există posibilitatea generării unui nou plan / hartă prin acționarea butonului **Generează**.



3.4. Problema în limbaj de grafuri – asocierea unui graf problemei practice

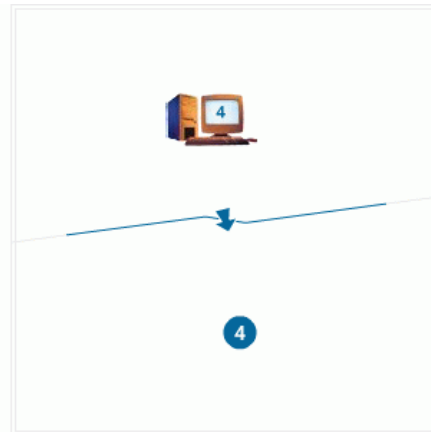
În acest obiect de conținut este prezentată modalitatea în care se poate asocia problemei practice, un graf. Acest lucru este realizat pas cu pas, conducând elevul spre înțelegerea acestui fenomen.

Trecerea de la un moment la altul este realizată cu ajutorul butoanelor de control

La primul pas fiecărui computer / oraș i se asociază un nod:

Computerele din planul domnului Ionescu devin noduri. Fiecare nod va avea, ca și în planul firmei, un anumit număr de identificare.

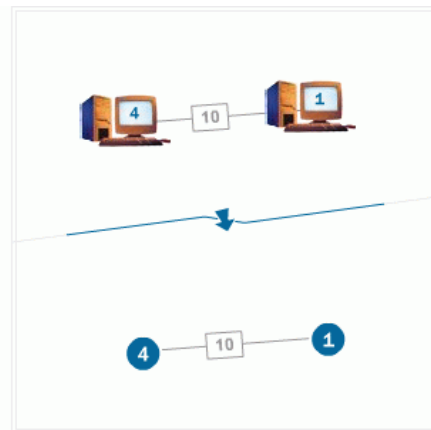
Control
 Folosiți butoanele alăturate pentru a trece de la un pas la altul.



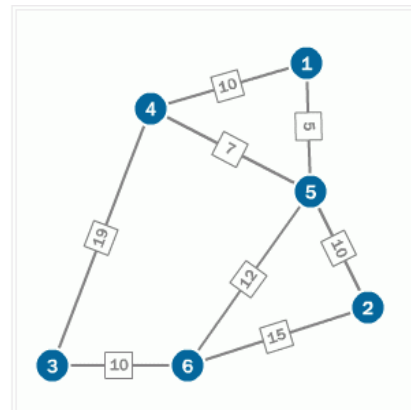
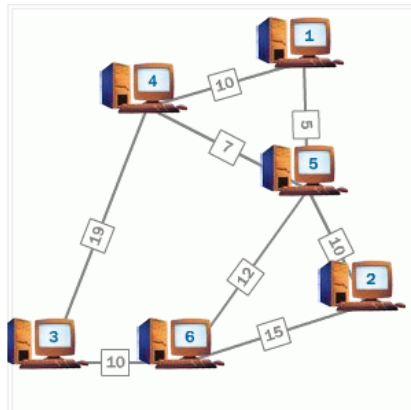
La pasul următor legăturilor dintre computere li se asociază câte o muchie în graf:

Legăturile dintre computere devin muchii ale grafului. În cazul nostru muchiile grafului vor avea și ele asociat câte un cost corespunzător costului din planul domnului Ionescu.

Control
 Folosiți butoanele alăturate pentru a trece de la un pas la altul.



La final, întregul plan este reprezentat printr-un graf:



**3.5. Problema în limbaj de grafuri – prezentarea problemei în limbaj de grafuri**

În acest obiect de conținut elevul învață cum problema practică devine o problemă de grafuri.

1 2 3

Prezentarea problemei în limbaj de grafuri i

Enunț: Fie $G = (X, U)$ un **graf neorientat conex** și $c: U \rightarrow \mathbb{R}^+$ o funcție care asociază fiecărei muchii din graf un număr real pozitiv denumit costul muchiei.

Definim costul unui **arbore parțial** ca fiind suma costurilor muchiilor arborelui.

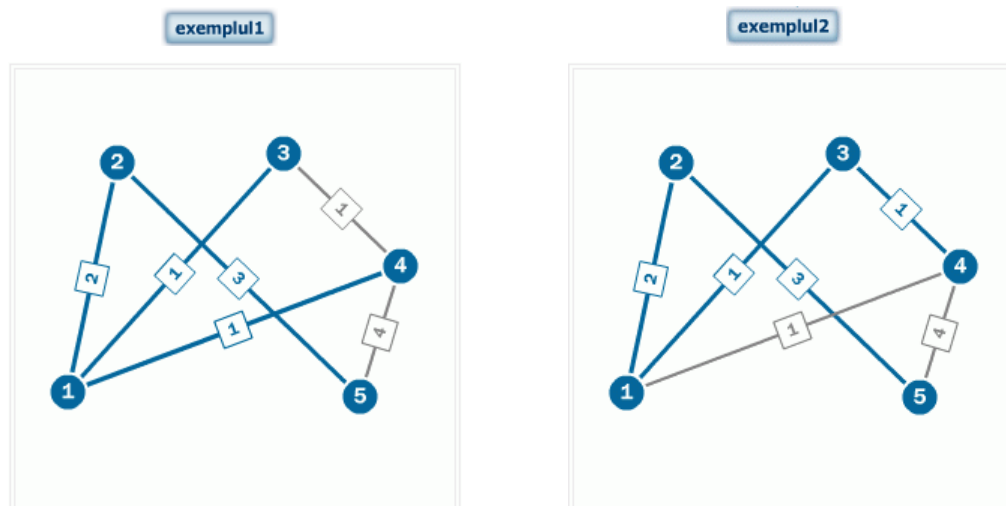
Cerința: Să se determine un arbore parțial de cost minim al grafului G .

Exemple

Graful din imagine admite mai mulți arbori parțiali de cost minim: **exemplul1** **exemplul2**

Fereastra de lucru conține enunțarea problemei în limbaj de grafuri, precum și posibilitatea de a revedea definițiile unor elemente din teoria grafurilor necesare înțelegerii problemei (butoanele **graf neorientat conex** **arbore parțial**).

Se precizează apoi că APM nu este neapărat unic, pentru exemplul dat existând doi arbori parțiali de cost minim, care pot fi vizualizați acționând butoanele sau





3.6. Problema în limbaj de grafuri – evaluare

Acest obiect de conținut constă dintr-un set de două exerciții recapitulative care se selectează cu ajutorul butoanelor de forma

Exercițiul 1, este de tip test grilă cu răspunsuri de tip “complement simplu”, adică doar o variantă de răspuns corectă.

Exercițiul 2 este de tip interactiv, solicitând construirea unui APM pe un graf dat utilizând facilitățile oferite de editorul implementat.

- exercițiul 1 cere selectarea unui APM dintre cele trei variante oferite; selecția se face utilizând butoanele de selecție de tipul
- exercițiul 2 construiește un APM utilizând mouse-ul.

Exercițiile se selectează cu ajutorul mouse-ului.

Finalizarea evaluării se face prin acționarea butonului . La acționarea acestuia, se verifică în primul rând dacă elevul a răspuns sau nu la ambele întrebări. Dacă nu a răspuns apare un mesaj de atenționare.

Toate întrebările sunt obligatorii. Vă rugăm verificați toate întrebările folosind tab-urile de jos.

Dacă s-a răspuns la ambele întrebări, acestea sunt validate. Dacă răspunsul a fost corect apare pe buton semnul însoțit de un mesaj de felicitare, în caz contrar răspunsul este invalidat , indicându-se și soluția corectă:

Evaluare

Alegeți răspunsurile corecte pentru întrebările de mai jos. Atunci când ați terminat, apăsați butonul GATA.

Intrebare

Care dintre variantele de mai sus reprezintă un APM al grafului dat în stânga?

INTREBAREA :

Efectuarea unor noi exerciții se poate face acționând butonul



3.7. Algoritmul lui Kruskal – prezentare

Acest obiect de conținut constă din prezentarea algoritmului în limbaj natural și din vizualizarea însoțită de explicații a fiecărui pas din descriere.

1 2

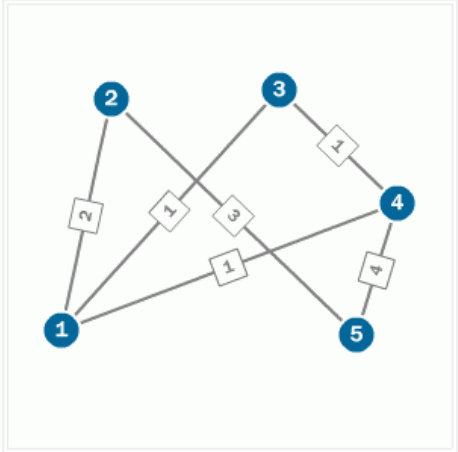
Algoritmul lui Kruskal • **Prezentare** i

Să notăm cu n numărul de vârfuri din graf ($n=|X|$). Inițial considerăm că nici o muchie din graf nu a fost selectată, deci fiecare vârf din graf este vârf izolat. Cu alte cuvinte, la momentul inițial avem o pădure formată din n arbori, fiecare arbore fiind format dintr-un singur vârf.

La fiecare pas se selectează o muchie de cost minim care nu a mai fost selectată și care nu formează cicluri cu muchiile deja selectate.

Control

« » Folosiți butoanele alăturate pentru a trece de la un pas la altul.



Obiective

Trecerea de la un pas la altul se face utilizând butoanele de control « » . La fiecare pas se comentează în partea din stânga a ferestrei de lucru în limbaj natural pasul care se execută în desfășurarea algoritmului, indicându-se operația efectuată și rezultatul acesteia, iar în partea dreaptă a ferestrei se vizualizează pe graful exemplu acest lucru. Exemplu, pasul 1:

1 2

Algoritmul lui Kruskal • **Prezentare** i

Pasul 1

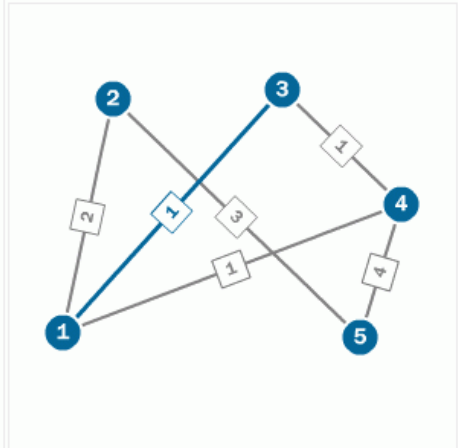
Selectăm o muchie de cost minim.
(În cazul nostru, de cost 1).

Observați că în graful obținut cu albastru există $n - 1 = 4$ arbori, pentru că am unificat arborii corespunzători extremităților muchiei selectate.

Arborii sunt: { 1, 3 }; { 2 }; { 4 }; { 5 }.

Control

« » Folosiți butoanele alăturate pentru a trece de la un pas la altul.



În final, după patru pași se obține un APM.



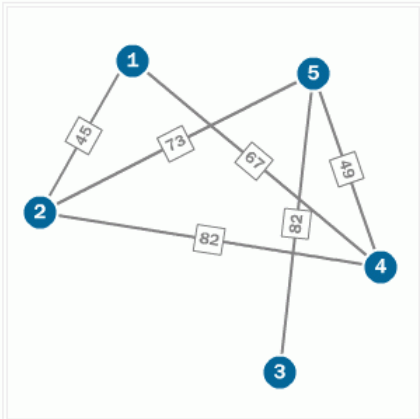
3.8. Algoritmul lui Kruskal – aplicație

În acest obiect de conținut elevul are posibilitatea să-și creeze propriul exemplu pe care să poată urmări pas cu pas desfășurarea algoritmului descris în momentul de conținut 3.7.

1 2 3

Algoritmul lui Kruskal • Aplicație i

Creează propriul tău exemplu pe care să observi aplicarea algoritmului lui Kruskal.



Mod de folosire a editorului

Adăugare nod: Triplu-click pe spațiu alb
 Mutare nod: Trageți (drag) de nod
 Ștergere nod: Triplu-click pe un nod
 Editare număr nod: Click pe nod

Adăugare / ștergere muchie:
 Faceți dublu-click pe un nod, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt nod.
 Editare cost muchie: Click pe eticheta muchiei

Generează un nou graf.

Control

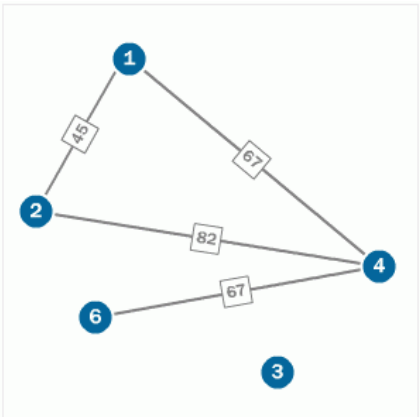
⏪ ⏩

Obiective

Pentru a realiza acest lucru i se pune la dispoziție elevului un graf conex generat aleator și un editor de grafuri care permite operațiile:

- adăugare / ștergere nod – triplu click
- adăugare / ștergere muchie – dublu click pe un nod apoi drag până la alt nod
- mutare nod – drag&drop
- editare etichetă nod sau cost muchie – click pe etichetă / cost, apoi se introduc noile valori de la tastatură; operația se încheie cu ENTER

În cazul în care, în timpul modificării grafului, acesta nu mai îndeplinește condiția de conexitate, un mesaj avertizează asupra acestui lucru și butoanele controlului pentru derularea aplicației sunt blocate până la restabilirea condiției de conexitate:



Mod de folosire a editorului

Adăugare nod: Triplu-click pe spațiu alb
 Mutare nod: Trageți (drag) de nod
 Ștergere nod: Triplu-click pe un nod
 Editare număr nod: Click pe nod

Adăugare / ștergere muchie:
 Faceți dublu-click pe un nod, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt nod.
 Editare cost muchie: Click pe eticheta muchiei

Generează un nou graf.

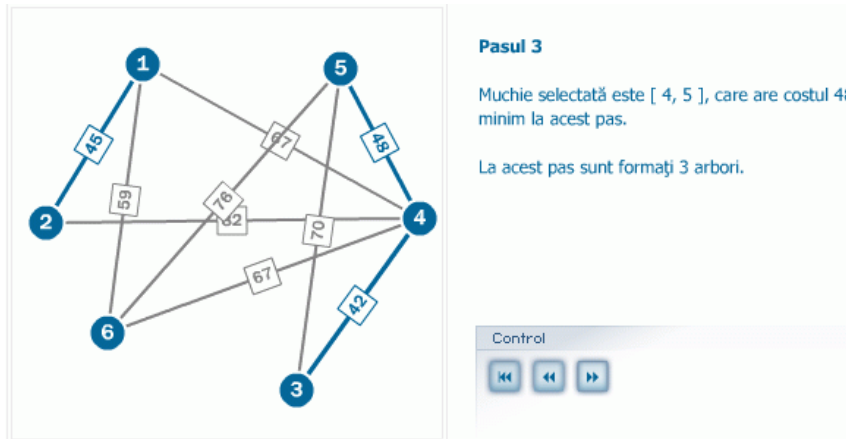
Control


⏪ ⏩ **Atentie!**
 » Graful nu este conex!

După restabilirea proprietății de conexitate butonul **»** devine activ și aplicația se poate desfășura. În același timp este disponibil butonul **Generează** care permite generarea unui nou graf conex.



După ce aplicația este lansată în execuție, la fiecare pas este indicată muchia care s-a selectat, costul acesteia precum și numărul de arbori care au mai rămas.



În timpul derulării aplicației, există disponibil în orice moment butonul  care realizează părăsirea aplicației în curs de desfășurare și generarea imediată a unui nou graf conex, deci reluarea aplicației pe un alt exemplu.

În timp ce controlul este activ nu mai este permisă modificarea nici unei caracteristici a grafului pe care se desfășoară aplicația.



3.9. Algoritmul lui Kruskal – evaluare

Acest obiect de conținut constă dintr-un set de trei exerciții recapitulative care se selectează cu ajutorul butoanelor de forma

Exercițiul 1 este de tip interactiv, solicitând construirea unui APM pe un graf dat utilizând facilitățile oferite de editorul implementat.

Exercițiile 2 și 3 sunt de tip test grilă cu răspunsuri de tip “complement simplu”, adică doar o variantă de răspuns corectă.

- exercițiul 1 cere construirea unui APM utilizând mouse-ul și facilitățile editorului
- exercițiul 2 cere determinarea următoarei muchii selectate în desfășurarea algoritmului lui Kruskal, dintre cele trei variante oferite; selecția se face utilizând butoanele de selecție de tipul
- exercițiul 3 cere determinarea arborelui parțial obținut la un moment dat în desfășurarea algoritmului lui Kruskal, dintre cele trei variante oferite; selecția se face utilizând butoanele de selecție de tipul

Exercițiile se selectează cu ajutorul mouse-ului.

Finalizarea evaluării se face prin acționarea butonului . La acționarea acestuia, se verifică în primul rând dacă elevul a răspuns sau nu la toate întrebările. Dacă nu a răspuns apare un mesaj de atenționare.

Toate întrebările sunt obligatorii. Vă rugăm verificați toate întrebările folosind tab-urile de jos.

Dacă s-a răspuns la toate cele trei întrebări, acestea sunt validate. Dacă răspunsul a fost corect apare pe buton semnul însoțit de un mesaj de felicitare, în caz contrar răspunsul este invalidat , indicându-se și eventuala eroare:

Algoritmul lui Kruskal • Evaluare

Alegeți răspunsurile corecte pentru întrebările de mai jos. Atunci când ați terminat, apăsați butonul GATA.

Mod de folosire a editorului

Adăugare / ștergere muchie pentru soluție:
Faceți dublu-click pe un nod, țineți apăsat și apoi trageți până la celălalt nod.

Exercițiu

Determinați un APM pentru graful din imagine.

Atenție!
» Cost prea mare: 247

INTREBAREA :

Efectuarea unor noi exerciții se poate face acționând butonul .



3.10. Algoritmul lui Kruskal – implementare

În acest obiect de conținut sunt prezentate noțiunile necesare implementării algoritmului: modalitatea în care sunt selectate muchiile care vor forma APM, datele implicate, organizarea lor, semnificația notațiilor folosite.

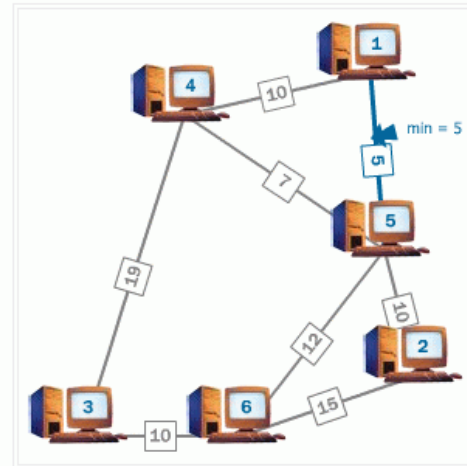
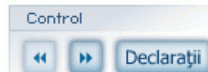
Algoritmul lui Kruskal • Implementare

Pentru implementarea algoritmului este necesară rezolvarea următoarelor două probleme:

- cum extragem muchia de cost minim
- cum testăm dacă muchia selectată formează sau nu cicluri cu cele deja selectate.

Pentru a extrage minimul, o idee ar fi să sortăm muchiile crescător după cost și să parcurgem secvențial muchiile ordonate.

Pentru a realiza sortarea muchiilor grafului, vom reprezenta graful prin lista muchiilor (un vector cu m componente, fiecare componentă fiind o structură în care reținem cele două extremități și costul muchiei).



Inițial, în fereastra de lucru, în partea dreaptă este figurat graful, cu prima muchie deja selectată, iar în partea stângă sunt indicate problemele care trebuie rezolvate pentru determinarea APM. Tot aici este indicată modalitatea de a reprezenta graful pentru a putea rezolva prima problemă – sortarea muchiilor crescător după cost.

În a doua secvență a obiectului de conținut (după prima acționare a butonului «») este descrisă, în partea stângă, în limbaj natural, modalitatea de rezolvare a celei de a doua probleme care apare și anume "determinarea muchiei de cost minim dintre cele rămase care să nu formeze un ciclu cu muchiile deja selectate". În acest moment devine activ și butonul **Vizualizare** care indică pe graful din dreapta una dintre muchiile de cost minim care, dacă ar fi selectată, ar forma un ciclu cu două dintre muchiile deja selectate.

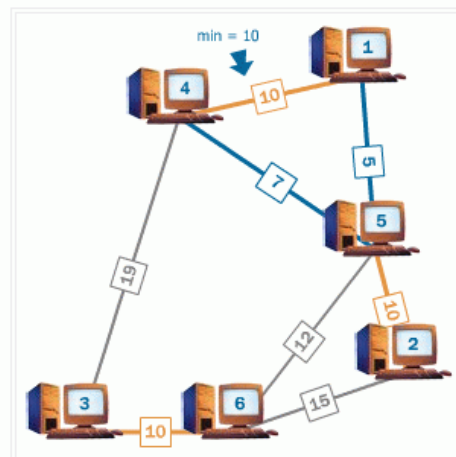
Algoritmul lui Kruskal • Implementare

O muchie va forma cicluri cu muchiile deja selectate dacă și numai dacă între extremitățile muchiei există cel puțin un lanț.


Vizualizare

Cu alte cuvinte, muchia $[x, y]$ ca forma cicluri cu muchiile deja selectate dacă și numai dacă extremitățile muchiei (x și y) sunt în aceeași componentă conexă.

Pentru a testa dacă o muchie formează cicluri cu muchiile deja selectate este suficient să testăm dacă extremitățile muchiei se găsesc în aceeași componentă conexă. Pentru aceasta va trebui să ținem permanent evidența componentelor conexe (arborilor) care se formează.





În următoarea secvență a obiectului de conținut (care se obține după a doua acționare a butonului ) sunt indicate structurile de date necesare implementării algoritmului precum și modul lor de reprezentare:


n – numărul de vârfuri

m – numărul de muchii din graf

G – graful dat, reprezentat prin lista muchiilor (un vector cu m componente, fiecare componentă fiind o structură în care reținem cele două extremități și costul muchiei)

A – arborele parțial de cost minim, reprezentat ca un vector $n-1$ componente în care vom reține indicii din G ai muchiilor selectate

c – vector cu n componente în care vom reține evidența componentelor conexe ($c[i]$ = componenta conexă careia îi aparține vârful i). Componentele conexe vor fi identificate printr-un reprezentant.

Pentru a vizualiza structurile de date utilizate, avem la dispoziție butonul , la acționarea căruia se vizualizează zona de declarații a variabilelor din codul sursă:

```
#define NMaxVF 50
#define NMaxMuchii NMaxVF*(NMaxVF-1)/2
struct Muchie {int e1, e2, cost; };
Muchie G[NMaxMuchii];
int A[NMaxVF], c[NMaxVF];
int n, m;
```

Utilizând butoanele de control se poate naviga prin cele trei secvențe ale obiectului de conținut până la completa înțelegere a fenomenului.



3.11. Algoritmul lui Kruskal – simulare implementare

Acest obiect de conținut prezintă implementarea algoritmului lui Kruskal de determinare a APM, atât sub formă de pseudocod, cât și sub formă de cod sursă C++ și cod sursă Pascal.

1 2

Algoritmul lui Kruskal • Pseudocod i

Pas 1. Inițializare
Se citesc n , m și G (muchii grafului). Inițializăm vectorul c : $c[i]=i$, pentru orice $i=1, n$ (fiecare vârf reprezintă o componentă conexă).

Pas 2. Sortare
Se ordonează muchiile din vectorul G crescător după cost.

Pas 3. Selectare muchii
Se repetă de $n-1$ ori

- se alege o muchie cost minim, care nu a mai fost selectată și care nu formează cicluri cu muchiile deja selectate
- se memorează indicele muchiei selectate în vectorul A
- se unifică componentele conexe ale extremităților muchiei selectate.

Control

⏪ ⏩ Declarații

C / C++ Pascal

Complexitate Corectitudine

În prima secvență a obiectului de conținut, în partea dreaptă a ferestrei de lucru, este descris algoritmul în limbaj natural sintetizând elementele descrise în momentele anterioare. În partea stângă a ferestrei de lucru este dat un graf exemplu, iar dintre butoanele controlului este activ doar butonul **»**. Toate celelalte butoane sunt active, dar în acest moment doar butonul **Declarații** prezintă interes.

După acționarea butonului de control **»** se trece la **pasul 1**(Inițializare). În acest moment toate butoanele de control devin active, iar graful exemplu devine editabil. Pentru ca graful să poată fi modificat, elevului i se pune la dispoziție editorul încorporat aplicației și, în același timp, în partea dreaptă a ferestrei de lucru se indică comenzile necesare pentru a putea face modificările necesare cu ajutorul mouse-ului.

Tot acum, dacă elevul dorește să genereze un alt graf, poate să facă acest lucru prin intermediul butonului **Generează**.

O altă facilitate oferită de aplicație în acest moment apare în partea din dreapta jos a ferestrei de lucru și constă în lista de variabile care apar în implementarea algoritmului lui Kruskal și a valorilor pe care acestea le primesc în timpul rulării programului (corespunde ferestrei "Watch" din mediile de programare).

```

n: 4      m: 6      i: 1      NrMsel: 1
c: 1, 2, 3, 4
A: 1
G: { 4, 1, 10 }, { 1, 3, 11 }, { 2, 1, 11 },
    { 2, 4, 13 }, { 4, 3, 14 }, { 2, 3, 14 }

```

Fiecare muchie are inițial un anumit cost care apare în graful G reprezentat prin lista de adiacență. Dacă se fac modificări ale costurilor unor muchii, acestea vor fi imediat vizibile în lista G .



În cazul în care, în timpul modificării grafului, acesta nu mai îndeplinește condiția de conexitate, butonul de control pentru derularea aplicației devine blocat până la restabilirea condiției de conexitate.

Aționarea butonului de control produce trecerea la **pasul 2** al algoritmului și anume sortarea muchiilor din vectorul G după valorile crescătoare a valorilor costurilor. În partea din dreapta sus a ferestrei de lucru este vizualizat segmentul de cod care realizează sortarea:

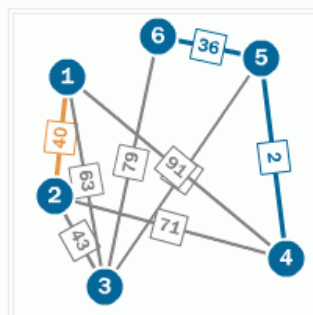
```
void SortareMuchii(int st, int dr)
{int i, j; Muchie x;
  if (st<dr)
  { x=G[st]; i=st; j=dr;
    while (i<j)
    { while (i<j&&G[j].cost>x.cost)
      j--;
      G[i]=G[j];
      while (i<j && G[i].cost<=x.cost)
```

În fereastră nu se vede întreg codul, dar făcând un clic în fereastră, aceasta devine activă și, cu ajutorul săgeților de pe tastatură sus-jos, întreg codul poate fi vizualizat.

În partea din stânga a ferestrei de lucru, sub butoanele de control, există două butoane care permit comutarea vizualizării codului sursă între cele două limbaje cae se învață în liceu (C++ / Pascal) .

La acționarea butonului de control se trece la **pasul 3** al algoritmului, care se va efectua în mod repetat prin acționarea aceluiași buton de control până la selectarea a n-1 muchii.

Algoritmul lui Kruskal • Pas 3. Selectare muchii



```
NrMSel=0; // numarul de muchii
// selectate in arborele partial
for (i=1; NrMSel < n-1; i++)
  if (c[G[i].e1]!=c[G[i].e2])
    // muchia i nu formeaza cicluri
    // cu cele deja selectate
    { // selectez muchia i
      A[NrMSel]=i;
      // unific componentele conexe
```

În acest caz - în care muchia nu formează cicluri - vom adăuga muchia la arborele parțial de cost minim.

```
n: 6      m: 9      i: 3      NrMSel: 2
c: 1, 2, 3, 4, 4, 4
A: 1, 2
G: { 4, 5, 2 }, { 6, 5, 36 }, { 1, 2, 40 },
    { 3, 2, 43 }, { 3, 1, 63 }, { 5, 3, 64 },
    { 2, 4, 71 }, { 6, 3, 79 }, { 1, 4, 91 }
```

Pe parcursul executării algoritmului în fereastra de cod se indică în fiecare moment zona de cod executată iar pe graf se figurează muchiile selectate și cea care este analizată în acel moment. Sub zona de cod C++ / Pascal există o fereastră în care este comentat fiecare pas al algoritmului. În același timp, în zona de variabile sub vizibile toate modificările petrecute pe parcursul execuției codului sursă.

În timpul derulării aplicației, există disponibil în orice moment butonul care realizează părăsirea aplicației în curs de desfășurare și generarea imediată a unui nou graf conex, deci reluarea aplicației pe un alt exemplu.



Algoritmul fiind descris și implementat, în acest moment pot fi acționate cele două butoane care descriu:

Complexitate – informații cu privire la ordinul de complexitate al algoritmului descris

Complexitatea algoritmului

Pas 1: Inițializare

$O(m)$ pentru citirea datelor și $O(n)$ inițializarea vectorului c .

Pas 2: Sortare

Complexitatea acestui pas depinde de algoritmul de sortare folosit.

În implementarea acestui pas am utilizat algoritmul de sortare rapidă (QuickSort), deci complexitatea în medie este $O(m \log m)$.

Pas 3: Selecție muchii

Pentru a selecta cele $n-1$ muchii ale arborelui parțial de cost minim se va parcurge (în cazul cel mai defavorabil) toată lista muchiilor.

Pentru fiecare muchie selectată se realizează unificarea componentelor conexe ale extremităților muchiei, operație de complexitate $O(n)$ în implementarea prezentată.

Deci complexitatea la acest pas va fi $O(m+n^2)$.

Observații

1. În cazul în care arborele parțial de cost minim este găsit suficient de repede, un număr mare de muchii rămân netestate și în acest caz se pierde timp inutil cu sortarea acestor muchii. O altă idee, mai eficientă, ar fi să organizăm muchiile grafului ca un min-heap, structură ce permite extragerea eficientă a muchiei de cost minim. În acest caz, pentru organizarea muchiilor grafului ca heap sunt necesare $O(m)$ operații. Pentru extragerea fiecărei muchii de cost minim sunt necesare $O(m \log m)$ operații.

2. Selecția unei muchii implică și o operație de unificare a două componente conexe, operație pe care am implementat-o în $O(n)$. Acest pas se poate optimiza până la o complexitate medie de $O(\log n)$.

Corectitudine – demonstrația corectitudinii algoritmului

Teoremă de corectitudine

Algoritmul lui Kruskal generează un arbore parțial de cost minim.

Demonstrație

1. Algoritmul selectează numărul maxim de muchii care nu formează cicluri, deci, conform teoremei de caracterizare a arborilor, se obține un arbore parțial.

2. Să demonstrăm că arborele parțial obținut în urma aplicării algoritmului lui Kruskal este un arbore parțial de cost minim:

Fie $A = (a_1, a_2, \dots, a_{n-1})$ muchiile arborelui rezultat în urma aplicării algoritmului, în ordinea selectării lor.

Presupunem prin reducere la absurd că arborele obținut nu este de cost minim, deci există

$A' = (a_1', a_2', \dots, a_{n-1}')$ un alt arbore parțial, astfel încât $c(A') < c(A)$.

Fie $k = \min \{ i \mid 1 \leq i \leq n, a_i \neq a_i' \}$, primul indice de la care A și A' diferă.

Deci $A = (a_1, a_2, \dots, a_{i-1}, a_i, \dots, a_{n-1})$

$A' = (a_1, a_2, \dots, a_{i-1}, a_i', \dots, a_{n-1}')$, cu $a_i \neq a_i'$.

Evident $c(a_i) \leq c(a_j')$, j aparține $\{ i, \dots, n-1 \}$, altfel algoritmul ar fi selectat muchia a_j' în loc de a_i , deoarece ar fi avut cost mai mic și nu formează cicluri cu a_1, \dots, a_{i-1} . Adaug la A' muchia a_i . Se formează un ciclu în care intervin doar muchii din $\{ a_i', \dots, a_{n-1}' \}$. Elimin una din muchiile ciclului diferită de a_i . Se obține un arbore $A'' = (a_1, \dots, a_{i-1}, a_i, a_{i+1}', \dots, a_{n-1}')$ care are i muchii comune cu A . În plus $c(A'') - c(A') = c(a_i) - c(a_j') \leq 0$, deci $c(A'') \leq c(A')$.

Repetăm procedeul de înlocuire a muchiilor din A' cu muchiile din A . Obținem $c(A') \geq c(A'') \geq \dots \geq c(A)$. Dar am presupus că $c(A') < c(A)$, deci contradicție. Deci A este un arbore parțial de cost minim.



3.12. Algoritmul Prim – prezentare

3.13. Algoritmul Prim – aplicație

3.14. Algoritmul Prim – evaluare

3.15. Algoritmul Prim – implementare

3.16. Algoritmul Prim – simulare implementare

Pentru obiectele de conținut 3.12. – 3.16. elementele prezentate în obiectele de conținut 3.7. – 3.11. rămân valabile, algoritmul prezentat fiind de data aceasta algoritmul lui Prim.



4. Elemente de implementare a aplicației

Structuri de date utilizate

Fiecare dintre momente este creat ca un fișier un fișier Flash distinct, însă toate acestea folosesc module comune pentru a menține extensibilitatea aplicației. De asemenea, anumite exemple de grafuri (în special acelea care nu sunt generate dinamic) sunt stocate în fișiere XML pentru o foarte mare portabilitate. Astfel, un graf poate fi editat în orice editor text, chiar Notepad.

Structura aplicației

Aplicația, în sistemul de fișiere este organizată astfel:

- content – director ce conține momentele lecției
- classes – director ce conține clasele modulelor folosite în lecție
- M*.fla, M*.swf – momentele lecțiilor, E*.xml - grafuri
- CBar.as, CMenu.as, CMenuButton.as, CSubMenu.as, CSubMenuButton.as – clase ale modulelor folosite doar în aplicația centrală
- menu-initialize.as – fișier ce conține structura meniului din aplicația centrală
- index.html, central.fla, central.swf – aplicația centrală
- central.flp, full.flp – fișiere-proiect Flash

Resurse Hardware și Software

Aplicația poate rula pe aproape orice sistem care are instalat un browser (Internet Explorer, Mozilla Firefox, Opera, etc) și Flash Player instalat pentru acel browser. Pentru a rula aplicația în browser se folosește fișierul index.html.

De asemenea, putem rula aplicația dacă este instalată o versiune Stand Alone a aplicației Flash Player. Pentru aceasta vom folosi fișierul central.swf.

Notă: Fișierul index.html depinde de central.swf, întrucât acesta include pe cel din urmă.

Detalii tehnice de implementare

O astfel de aplicație necesită o extensibilitate mărită, deoarece oricând este posibil ca unele corecturi să fie operate sau ca noi informații să fie propuse pentru lecții. Astfel, am gândit, înainte de a crea lecțiile propriu zis, anumite module care au fost apoi folosite în toate lecțiile. Deoarece aceste module sunt dezvoltate centralizat, în momentul în care unul din ele este actualizat, schimbările vor fi reflectate în toate lecțiile. Vom prezenta în continuare unul dintre modulele dezvoltate.

Modulul UGraph

Abstractizează grafurile ca și element al unei lecții, oferind o modalitate de a le vizuiza sau edita. Acest modul încarcă un obiect XML generat sau preluat dintr-un fișier. Acesta depinde de mai multe clase, pe niveluri de abstractizare. Iată interfețele a două dintre ele:

```
class CGraph extends MovieClip {  
  
    var urlToGraph;  
    private var data;  
  
    function CGraph();  
  
    var onGraphLoad:Function;
```




```
function loadGraph(wGraph);
private function onDataReady();

var eventList;
private function trigger(wEvent);

function generate(wMinNodes, wMaxNodes, wXOffset, wYOffset, wXMLString);
}

class CGraphDisplay extends CGraph {

var area;
var masked;

function CGraphDisplay();

var drawAssetKind;

function onDataReady();
function onDataCreateShorts();

function getAbsoluteX(wX);
function getAbsoluteY(wY);
function getRelativeX(wX);
function getRelativeY(wY);

    /*+ Icons */
function getIcon(iIconID);

    /*+ Nodes */
function drawNodes(oneNode);
function createNewNode(nNodeAttributes);
function removeNode(wNode);

    /*+ Links */
function drawLinks(oneLink);

var pLinkAttributes;
function createNewLink(nLinkAttributes);
function removeLink(wLink);
function getLink(wLinkAttributes);

    /*- generate */
function generate(wMinNodes, wMaxNodes, wXOffset, wYOffset, wXMLString);
function overlapping();
}
```

Funcția *generate* are două atribuții diferite în cele două clase. În clasa CGraph aceasta generează un graf XML, pe când în clasa CGraphDisplay acesta poziționează elementele vizuale și verifică dacă acestea se suprapun. Funcția din CGraphDisplay apelează înainte funcția din CGraph, pentru a avea un suport XML. În cazul în care unele elemente vizuale ale grafului se suprapun, acesta va fi regenerat.

Structura unui fișier XML pentru grafuri

```
<graph>
  <assets>
    <icon id="1" uri="icComputer" attach="true" />
    <edge id="1" uri="egStraight" attach="true" />
  </assets>
  <nodes defaulticon="1">
    <node name="1" id="1" x="72" y="14" />
    <node name="2" id="2" x="87" y="73" />
    <node name="3" id="3" x="10" y="87" />
  </nodes>
</graph>
```



```
<node name="4" id="4" x="34" y="25" />
<node name="5" id="5" x="73" y="45" />
<node name="6" id="6" x="43" y="87" />
</nodes>
<links defaultedge="1">
  <link nodex="5" nodey="2" cost="10" />
  <link nodex="3" nodey="6" cost="10" />
  <link nodex="6" nodey="2" cost="15" />
  <link nodex="6" nodey="5" cost="12" />
  <link nodex="4" nodey="1" cost="10" />
  <link nodex="1" nodey="5" cost="5" />
  <link nodex="4" nodey="5" cost="7" />
  <link nodex="3" nodey="4" cost="19" />
</links>
</graph>
```

Secțiunea *assets* conține referințe către elementele vizuale ce vor fi folosite în afișarea grafului. În cazul nostru se referențiază un icon de computer și o muchie de tip drept.

Secțiunea *nodes* conține nodurile. Fiecare nod trebuie să aibă un nume (vizibil pe ecran), un id (folosit intern pentru referențierea nodului) și două coordonate x și y pentru poziționarea pe ecran. Valorile pentru x și y sunt între 0 și 100, acestea fiind apoi scalare la dimensiunea necesară.

Secțiunea *links* conține muchiile. Fiecare muchie de la nodul x la nodul y are nevoie de specificarea nodului x și a nodului y (prin id-ul acestora, nu prin nume)



5. Bibliografie

- **Mateescu (Cerchez) E., Maxim I.**, Arbori, Editura Țara Fagilor, Suceava, 1996
- **Horowitz E., Sahni S., Anderson-Freed S.**, Fundamentals of Data Structures in C, Computer Science Press, New York, 1993
- **Cormen Th., Leiserson Ch., Rivest R.**, Introduction to Algorithms, MIT, 1990
- **Cerchez Em.**, Informatica, Culegere de probleme pentru liceu, Editura Polirom, Iași, 2002