

## REDUCEREA PROBLEMEI DE ACOPERIRE A UNUI GRAF CU MULȚIMI CONVEXE LA PROBLEMA DE COLORARE A UNUI HIPERGRAF

ANATOLIE PRISĂCARU<sup>1</sup>

### Abstract

The problem of a graph covering with convex sets is investigated. It is shown that this problem may be reduced to a problem of a hypergraph colouring.

**Key words:** convex set,  $d$ -segment, graph, hypergraph, hypergraph coloring, independent set, metric, system of cycles.

### JEL CLASSIFICATION - C65 Miscellaneous Mathematical Tools

Fie  $G = (X, U)$  – un graf conex, neorientat, fără muchii multiple și bucle, iar  $d(x, y)$  o metrică obișnuită atașată acestui graf, care este egală cu numărul de muchii ale lanțului cel mai scurt ce unește vârfurile  $x, y \in X$ .

În continuare vom cerceta o submulțime de vârfuri  $M \subset X, |M| < \infty$  a grafului  $G = (X, U)$ .

Vom spune, că familia de submulțimi  $S = \{S_1, \dots, S_k\}$  este o acoperire a mulțimii  $M$  cu submulțimi  $d$ -convexe, dacă  $M = \bigcup_{i=1}^k S_i, S_i \subseteq M, i = 1, \dots, k$  și fiecare  $S_i$  este o mulțime  $d$ -convexă, adică pentru orice două vârfuri  $x, y \in S_i$ ,  $d$ -segmentul  $\langle x, y \rangle = \{z \mid d(x, y) + d(z, y) = d(x, z)\}$  se conține în mulțimea  $S_i$ .

Acoperirea ce conține un număr minimal de submulțimi  $S_i$  o vom numi minimală, iar numărul de submulțimi din acoperirea minimală îl vom nota cu  $N(M)$ . Fără a încălca generalitatea, putem considera că mulțimea  $M$  este conexă și  $M \neq X$ .

**Definiția 1.** [Zykov A., 1974, Berge C., 1973] Se numește hipergraf perechea  $H = (X, E)$ , unde  $X$  este o mulțime de elemente numite vârfuri, iar  $E$  este o familie de submulțimi a mulțimii  $X$  numite muchii ale hipergrafului.

**Definiția 2.** [Zykov A., 1974, Berge C., 1973] Se numește colorare a hipergrafului  $H = (X, E)$  orice colorare a vârfurilor sale, astfel că fiecare muchie a hipergrafului are cel puțin două vârfuri colorate în culori diferite. Numărul minimal de culori necesar pentru a colora hipergraful  $H$  se numește număr cromatic al hipergrafului și se notează cu  $\chi(H)$ .

Fie  $M$  o mulțime finită, iar  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  o familie de submulțimi a mulțimii  $M$ .

**Definiția 3.** [Euler R. 1983] Perechea  $(M, E)$  se numește sistem de independență, dacă elementele lui  $E$  satisfac relațiile:

$$Y \subseteq X \in E \Rightarrow Y \in E.$$

Mulțimea  $X \subseteq M$  se numește independentă, dacă  $X \in E$  și dependentă în caz contrar.

**Definiția 4.** [Euler R. 1983] Mulțimea  $X \subseteq M$  se numește ciclu al sistemului de independență  $(M, E)$ , dacă  $X$  este o mulțime dependentă minimală (după includere). Fie  $\Omega$  mulțimea tuturor ciclurilor sistemului  $(M, E)$ . Sistemul  $(M, \Omega)$  se numește sistem de cicluri ce corespunde sistemului de independență  $(M, E)$ .

Pentru mulțimea  $M \subset X$  de vârfuri ale grafului  $G = (X, U)$  definim sistemul de independență  $(M, E)$  și sistemul de cicluri  $(M, \Omega)$  în felul următor:

<sup>1</sup>Conferențiar universitar, doctor în matematică, Academia de Studii Economice a Moldovei, Republica Moldova, mun. Chișinău, str. Mitropolit Gavriil Bănulescu-Bodoni, 61, MD-2005, Tel. (+37322) 224128; www.ase.md. Datele de contact ale autorului: Tel. (+37322) 402987, e-mail: a\_prisacaru@yahoo.com.

$$E = \{E \subseteq M \mid d - \text{conv}E \subseteq M\};$$

$$\Omega = \{C \subseteq M \mid d - \text{conv}C \not\subseteq M, \forall x \in C, d - \text{conv}(C \setminus x) \subseteq M\}$$

**Teorema 1.** Sistemul de submulțimi  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  ale mulțimii  $M \subset X$  este o partiție a mulțimii  $M$  în mulțimi independente atunci și numai atunci, când  $E$  determină o colorare a hipergrafului  $H = (M, \Omega)$  cu  $k$  culori ( $(M, \Omega)$  este sistemul de cicluri, ce corespunde sistemului de independență  $(M, E)$ ).

**Demonstrație. Necesitatea.** Dacă  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  este o partiție a mulțimii  $M$  în mulțimi independente, atunci  $E$  determină o colorare a hipergrafului  $H = (M, \Omega)$ . Într-adevăr, pentru orice  $C \in \Omega$  avem  $d - \text{conv}C \not\subseteq M$ , și deci  $C \not\subseteq E_i, i = 1, \dots, k$ . De aici urmează că în  $C$  pot fi găsite două vârfuri colorate în culori diferite.

**Suficiența.** Fie  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  determină o colorare a hipergrafului  $H = (M, \Omega)$  în  $k$  culori. Atunci  $\bigcup_{i=1}^k E_i = M$  și  $E_i \cap E_j = \emptyset$  pentru  $i \neq j$ . Vom arăta că  $(M, \Omega)$  este un sistem de independență.

Presupunem contrariul. Fie că există  $j, 1 \leq j \leq k$  pentru care mulțimea  $E_j$  nu este o mulțime independentă, adică  $d - \text{conv}E_j \not\subseteq M$ . Vom alege un  $E'_j$  astfel ca  $d - \text{conv}E'_j \not\subseteq M$ , iar pentru orice  $x \in E'_j$   $d - \text{conv}(E'_j \setminus x) \subseteq M$ . Aceasta înseamnă că  $E'_j \in \Omega$ , dar atunci  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  nu determină o colorare a hipergrafului  $H = (M, \Omega)$ . Contradicția obținută ne arată că  $(M, \Omega)$  este un sistem de independență.

**Consecință.** Dacă sistemul de mulțimi  $E = \{E_1, \dots, E_k\}$  determină o partiție a lui  $M$  în  $k$  mulțimi independente, atunci  $M$  poate fi reprezentată ca o reuniune de  $k$ -submulțimi  $d$ -convexe.

**Teorema 2.** Fie  $M \subseteq X$  o submulțime de vârfuri ale grafului  $G = (X, U)$ , iar  $(M, \Omega)$  sistemul de cicluri, ce corespunde sistemului de independență  $(M, E)$ . Are loc relația  $N(M) = \chi(H)$ , unde  $H = (M, \Omega)$  și  $\chi(H)$  este numărul cromatic al hipergrafului  $H$ .

Demonstrația rezultă din afirmația teoremei precedente și din faptul că colorării minimale îi corespunde o partiție minimală a mulțimii  $M$  în mulțimi independente.

## BIBLIOGRAFIE:

1. Zykov A. Hipergrafuri. UMN, 1974, 126p.
2. Berge C. Graphs an Hypergraphs, Amsterdam, 1973, 528p.
3. Euler R. On a classification of independent systems. Z. Oper. Res., 27(1983), p. 123-136.