

# Próba określenia miary jakości informacji na gruncie teorii grafów dla potrzeb dydaktyki

Zbigniew Osiak

E-mail: [zbigniew.osiak@gmail.com](mailto:zbigniew.osiak@gmail.com)

<http://orcid.org/0000-0002-5007-306X>

[http://vixra.org/author/zbigniew\\_osiak](http://vixra.org/author/zbigniew_osiak)

## Streszczenie

Zaproponowałem na gruncie teorii grafów miarę jakości informacji zawartej w danym komunikacie (hasła z programu nauczania) liczoną względem jego kontekstu oraz względem jego zakresu.

**Słowa kluczowe:** teoria grafów, program nauczania

## 1. Wprowadzenie

Z realizacji danego hasła z programu nauczania różni uczniowie osiągają różne korzyści w zależności od ich dotychczasowej wiedzy korespondującej z tym hasłem. Teoria grafów stwarza możliwość graficznej ilustracji struktury wiedzy ucznia i określenia miary jakości informacji związanej z przyswojeniem przez niego danego hasła.

## 2. Elementarne wiadomości z teorii grafów [1]

Pojęcia wprowadzone w tym paragrafie zostały zaczerpnięte z podręcznika Lucjana Szamkołowicza [1].

Istnieją trzy ekwiwalentne sposoby określania grafów: analityczny, geometryczny i macierzowy. Rozpatrzmy je kolejno.

Mówimy, że został określony graf, który będziemy oznaczali przez  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$ , jeżeli został zadany zbiór dowolnych elementów  $X$  i dowolna relacja dwuargumentowa  $\vec{R}$  określona na zbiorze  $X$ .

Jeżeli liczba elementów zbioru  $X$  jest liczbą skończoną, to graf nazywamy skończonym. Elementy zbioru  $X$  nazywamy wierzchołkami. Liczbę wierzchołków w grafie (rząd grafu) będziemy oznaczali przez  $|G| = |\langle X, \vec{R} \rangle| = |X|$ . Parę uporządkowaną  $l = [x, y]$  wierzchołków grafu, dla których mamy  $x \vec{R} y$  nazywamy łukiem grafu. Jeżeli relacja  $\vec{R}$  spełnia warunek: dla każdego  $x \in X$  jest  $\sim x \vec{R} x$ , to graf nazywamy grafem bez pętli. Jeżeli dla każdej pary  $x, y \in X$  mamy:  $x \vec{R} y \Rightarrow \sim y \vec{R} x$ , to graf nazywamy ostro skierowanym.

Graf  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  można zilustrować graficznie, obrazując wierzchołki jako punkty w przestrzeni, a łuk  $l = [x_i, x_j]$  – linią ze strzałką skierowaną od  $x_i$  do  $x_j$ .

Graf  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  można zadać w postaci zero jedynkowej macierzy kwadratowej  $A$ , zwanej macierzą relacji  $\vec{R}$  grafu  $G$ .

$$A = [a_{ij}]_{n \times n}, \quad i, j = 1, \dots, n, \quad n = |X|$$

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{gdy } x_i \vec{R} x_j \\ 0, & \text{gdy } \sim x_i \vec{R} x_j \end{cases}$$

Dwa łuki  $l_1, l_2$  nazywamy kolejnymi, jeżeli koniec pierwszego jest początkiem drugiego, i piszemy  $l_1 S l_2$ .

Drogą nazywamy ciąg łuków  $L = [l_1, l_2, \dots, l_m]$ , dla których  $l_i S l_{i+1}$ ,  $i = 1, \dots, m-1$ .

Konturem nazywamy drogę, w której początek pierwszego łuku jest końcem ostatniego.

Graf  $G$  niezawierający konturów, nazywamy grafem bezkonturowym.

Niech  $x$  będzie dowolnym wierzchołkiem grafu  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$ , przez  $\Gamma_x$  oznaczmy zbiór tych wierzchołków  $y \in X$ , dla których  $x \vec{R} y$ , przez  $\Gamma_x^{-1}$  – zbiór tych wierzchołków  $z \in X$ , dla których  $z \vec{R} x$ .

Mówimy, że graf  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  da się uporządkować, jeżeli zbiór  $X = \bigcup_{i=1}^m X_i$ , gdzie

1.  $X_i \cap X_j = \emptyset$  dla  $i, j = 1, \dots, m$ ,  $i \neq j$ ,
2.  $\forall x \in X_i : (x \vec{R} y \Rightarrow y \in X_j)$ ,  $j > i$ ,
3.  $(\Gamma_x^{-1} = \emptyset \wedge \Gamma_x \neq \emptyset) \Rightarrow x \in X_1$ ,  $\Gamma_x = \emptyset \Rightarrow x \in X_m$ . **Tego warunku nie będziemy kategoriycznie przestrzegać.**

Podgrafem grafu  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  nazywamy dowolny graf  $G' = \langle X', \vec{R}' \rangle$ , gdzie  $X' \subset X$ , a relacja  $\vec{R}'$  jest relacją ograniczoną do elementów zbioru  $X'$ .

Przytoczymy teraz kilka twierdzeń:

**Tw. 1.**

Każdy podgraf grafu bezkonturowego jest również grafem bezkonturowym.

**Tw. 2.**

Każdy graf bezkonturowy jest grafem ostro skierowanym bez pętli.

**Tw. 3.**

Jeżeli graf  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  da się uporządkować, to jest on grafem bezkonturowym.

**Tw. 4.**

Każdy graf  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  bezkonturowy da się uporządkować.

### 3. Graf programu

Grafem programu  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$  będziemy nazywali graf, gdzie  $X$  jest zbiorem haseł programowych realizowanych w nauczaniu fizyki, a relacja  $\vec{R}$  określona jest następująco [2, s 135]:

$x \vec{R} y$  <sup>df</sup> = do realizacji dydaktycznej hasła  $y$  jest potrzebna wcześniejsza realizacja hasła  $x$

W badaniach nad układem i doбором treści realizowanych w nauczaniu fizyki przyjmujemy za Mieczysławem Sawickim [2,3,4,5] następujący postulat dydaktyczny:

“Struktura logiczna przedmiotu nauczania powinna być maksymalnie zbliżona i upodobniona do struktury nauki, która jest przedmiotem nauczania.” – oraz opracowaną przez niego technikę macierzowo-grafową wyznaczania struktur logicznych przedmiotu.

Wśród wierzchołków (haseł) grafu programu wyróżnimy: wiadomości  $W$  i umiejętności  $U$  oraz polecenia  $P$  nad wiadomościami i/lub umiejętnościami.

Po zrealizowaniu polecenia nad wiadomościami i/lub umiejętnościami będziemy je w dalszym ciągu traktowali jako nową wiadomość i/lub nową umiejętność.

Wiadomościami będą zdania [3, s 68]:

- a) informujące o faktach,
- b) informujące o własnościach obiektów i zjawisk,
- c) definiujące wielkości fizyczne,
- d) formułujące prawa i zasady fizyki,
- e) określające jednostki wielkości fizycznych,
- f) informujące o czynnościach pomiarowych,
- g) dotyczące symboli i funkcji matematycznych.

W grafie programu będziemy mogli wyróżnić luki, które realizuje nauczyciel oraz luki, które może realizować uczeń. Moc zbioru wierzchołków (rząd grafu programu) można zwiększać w zależności od stopnia szczegółowości opracowania programu.

Łatwo zauważyć, że graf programu jest grafem bezkonturowym, a więc (na mocy twierdzenia 4 z poprzedniego paragrafu) da się uporządkować. **Porządkując graf nie będziemy kategori-  
cznie przestrzegać warunku 3-ego.**

Kontekstem wierzchołka  $x$  będziemy nazywali podgraf grafu programu, którego zbiór wierzchołków stanowią wierzchołki leżące na drogach o końcu w wierzchołku  $x$ . Kontekst wierzchołka  $x$  będziemy oznaczali przez  $K_x$ . Kontekst wierzchołka obrazuje strukturę hasła. Rząd zakresu wierzchołka może stanowić miarę zrozumienia danego hasła przez ucznia.

Zakresem wierzchołka  $x$  będziemy nazywali podgraf grafu programu, którego zbiór wierzchołków stanowią wierzchołki leżące na drogach o początku w wierzchołku  $x$ . Zakres wierzchołka  $x$  będziemy oznaczali przez  $Z_x$ . Rząd zakresu wierzchołka może stanowić miarę użyteczności danego hasła dla ucznia. Rząd zakresu podstawowych praw i zasad fizyki powinien być jak największy.

#### 4. Miara jakości informacji

Po zrealizowaniu przez danego ucznia odpowiedniej części programu nauczania można oszacować jakość informacji zawartej w danym hasle liczoną względem jego kontekstu jako różnicę w jolanach liczbie wierzchołków w kontekście tego hasła.

$$J(K_x) = |K_x|$$

$J(K_x)$  jest miarą zrozumienia danego hasła przez ucznia.

Po zrealizowaniu przez danego ucznia odpowiedniej części programu nauczania można oszacować jakość informacji zawartej w danym haśle liczoną względem jego zakresu jako równą w jolanach liczbie wierzchołków w zakresie tego hasła.

$$J(Z_x) = |Z_x|$$

$J(Z_x)$  jest miarą użyteczności danego hasła dla ucznia.

Jednostką miary jakości informacji są jolany – [jol].

## 5. Własności miary jakości informacji

W celu zilustrowania wprowadzonych poprzednio pojęć rozpatrzmy graf programu o następujących wierzchołkach:

1. Odcinek, 2. Proste prostopadłe, 3. Proste równoległe, 4. Elementy logiki: negacja, koniunkcja, implikacja, alternatywa, implikacja i równoważność, 5. Moduł, 6. Równoległobok, przekątna równoległoboku, 7. Wielokąt, 8. Rzuty prostokątne, 9. Układ współrzędnych prostokątnych, 10. Linia prosta i linia krzywa, 11. Funkcja, 12. Wykres funkcji, 13. Sinus, cosinus, tangens, 14. Sieczna, 15. Styczna, 16. Funkcja stała, liniowa i kwadratowa, 17. Czas, 18. Długość, 19 Układ jednostek SI, 20. Definicja skalar, 21. Definicja wektora, 22. Odcinek skierowany, 23. Wykazać, że odcinek skierowany jest wektorem, 24. Geometryczna interpretacja wektorów, 25. Wektory prostopadłe, 26. Wektory równoległe zgodnie i przeciwnie skierowane, 27. Wektory równe, 28. Wektory przeciwne, 29. Mnożenie (dzielenie) wektora przez skalar, 30. Wektor jednostkowy – wersor, 31. Przedstawić dany wektor przez wektor jednostkowy, 32. Dodawanie wektorów – reguła równoległoboku, 33. Reguła trójkąta, 34. Własności operacji dodawania i mnożenia wektorów, 35. Odejmowanie wektorów, 36. Rozkładanie wektora na składowe, 37. Współrzędne wektora w układzie współrzędnych prostokątnych, 38. Wyrazić sumę wektorów przez współrzędne, 39. Wyrazić różnicę wektorów przez współrzędne, 40. Punkt materialny, 41. Układ odniesienia, 42. Ruch, 43. Względność ruchu, 44. Tor, 45. Zależność toru ciała od układu odniesienia. 46. Równanie toru, 47. Klasyfikacja ruchów ze względu na tor, 48. Promień wodzący, 49. Zastosowanie promienia wodzącego do opisu ruchu, 50. Zasada niezależności ruchów, 51. Demonstracja zasady niezależności ruchów, 52. Droga jako długość toru, 53. Jednostka drogi w układzie SI, 54. Wyrzucić drogę przez promień wodzący w ruchu prostoliniowym. 55. Równanie drogi, 56. Definicja prędkości, 57. Interpretacja prędkości średniej na wykresie zależności drogi od czasu, 58. Zależność prędkości od układu odniesienia. 59. Jednostka prędkości w układzie SI, 60. Algorytm określania jednostki danej wielkości fizycznej w danym układzie jednostek, 61. Jakościowa definicja prędkości chwilowej na przykładzie ruchu prostoliniowego, 62. Interpretacja prędkości chwilowej na wykresie  $S = f(t)$ , 63. Metody matematyczne wyznaczania stycznych do krzywych – pochodna funkcji, 64. Tabela pochodnych funkcji, 65. Podstawowe wzory rachunku różniczkowego, 66. Ilościowa definicja prędkości chwilowej, 67. Rozszerzenie definicji prędkości chwilowej na ruch krzywoliniowy, 68. Kierunek prędkości chwilowej względem toru – demonstracja.

Przez zadanie będziemy rozumieli takie polecenie nad wiadomościami i umiejętnościami, które nie wchodzi w skład kontekstu innych wierzchołków. Dlatego też zadań nie uwzględniono w rozpatrywanym grafie programu.

Leon Brillouin [6] uważa, że “...wartość, jaką przedstawia informacja dla ludzi, powinna być wielkością względną, mającą różne wartości dla różnych odbiorców, zgodnie z możliwością jej rozumienia i późniejszego użytkowania.”

Spróbujemy przeanalizować niektóre własności zdefiniowanej przez nas miary jakości (wartości) informacji. Założymy, że struktura wiedzy ucznia jest izomorficzna ze strukturą reprezentowaną przez odpowiedni graf programu. Jakość informacji zawartej w realizacji dydaktycznej wierzchołka  $x$  względem jego kontekstu jest dla danego ucznia (ustalony graf programu) zależna od liczby wierzchołków w kontekście wierzchołka, który realizuje uczeń.

Na przeanalizowanie przez ucznia kontekstów wiadomości i umiejętności, z których bezpośrednio korzysta w realizacji dydaktycznej danego wierzchołka potrzebny jest pewien czas. Wynika stąd, że jakość informacji jest funkcją efektywnego czasu pracy ucznia.

$$J(K_x) = f(t_e)$$

Konstrukcja grafu programu dla poszczególnych uczniów byłaby bardzo uciążliwa, dlatego też postulujemy, aby w grafie programu, który nazwiemy dalej grafem programu maksymalnego  $G_{p_{max}}$  można było wyróżnić kilka podgrafów  $G_{p_u}$  izomorficznych ze strukturą wiedzy posiadanej przez uczniów.

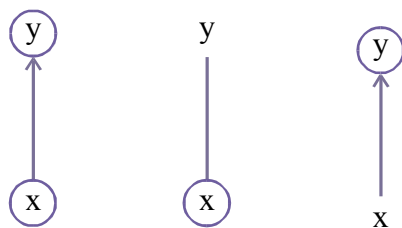
Realizując program wg grafu programu maksymalnego  $G_{p_{max}}$  i pracując z uczniami o różnych  $G_{p_u}$  należałoby zoptymalizować tempo pracy. Miarą stopnia przygotowania ucznia do realizacji danego wierzchołka  $x$  będzie stosunek rzędu kontekstu tego wierzchołka, będącego podgrafem grafu programu  $G_{p_u}$  do rzędu kontekstu wierzchołka  $x$ , będącego podgrafem grafu programu maksymalnego  $G_{p_{max}}$ .

Badając zależność jakości informacji zawartej w realizacji dydaktycznej danego hasła względem jego kontekstu od efektywnego czasu pracy ucznia przy ustalonych stopniach przygotowania będziemy mogli rozwiązać problem optymalizacji tempa pracy.

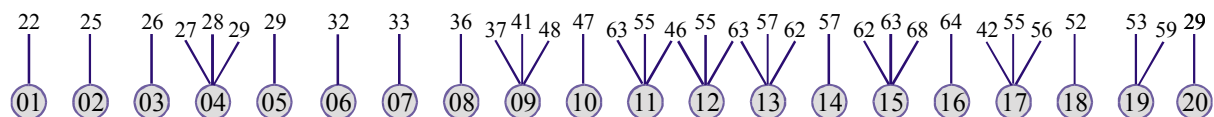
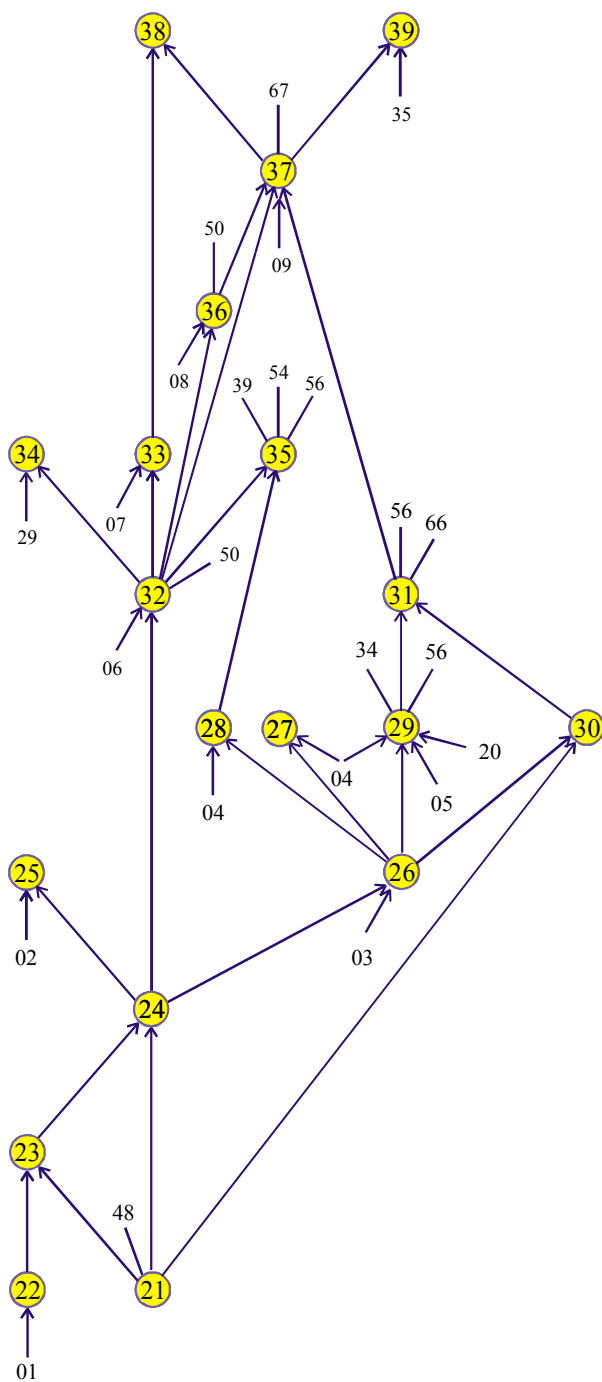
Należałoby zbadać zależność jakości informacji zawartej w realizacji dydaktycznej danego hasła względem jego kontekstu od efektywnego czasu realizacji tego hasła, dla różnych źródeł informacji takich jak:

1. nauczyciel,
2. tekst,
3. demonstracja,
4. ćwiczenie laboratoryjne,
5. samodzielna praca ucznia,
6. film,
7. przeźrocze.

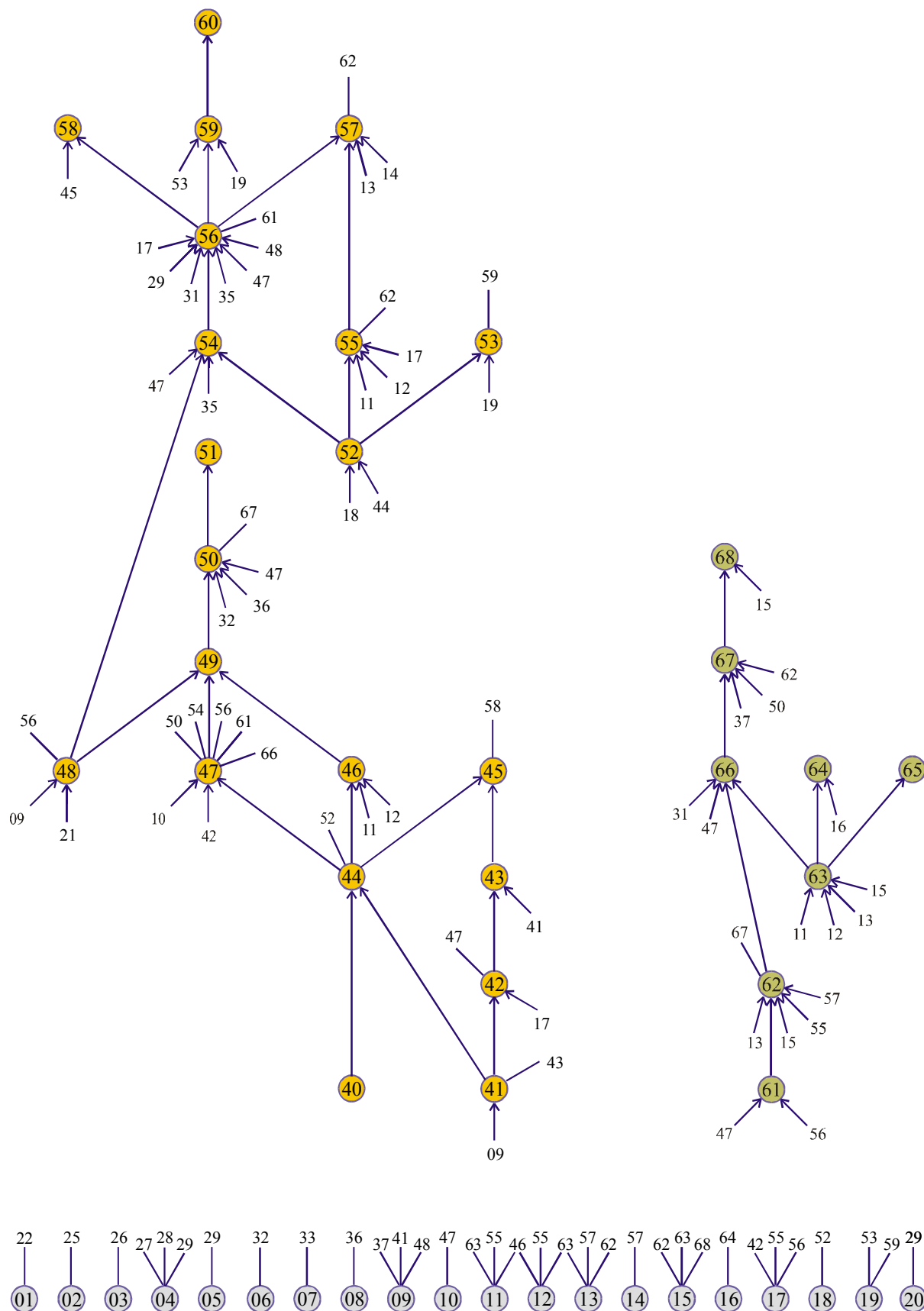
Dla przejrzystości ilustracji graficznej grafu programu wprowadzimy następujące oznaczenia:



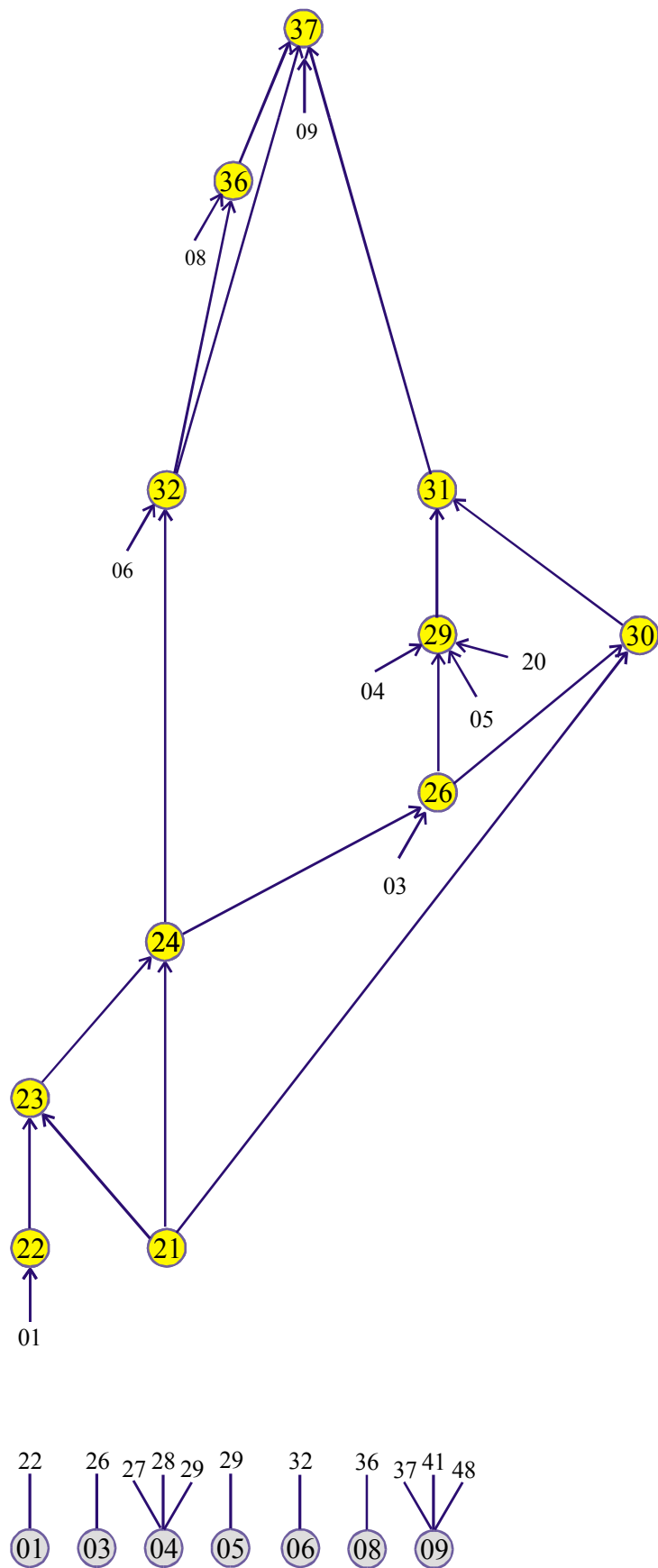
każde z nich oznacza, że  $x\vec{R}y$ .



Rys. 1A. Przykład: Uporządkowany graf programu

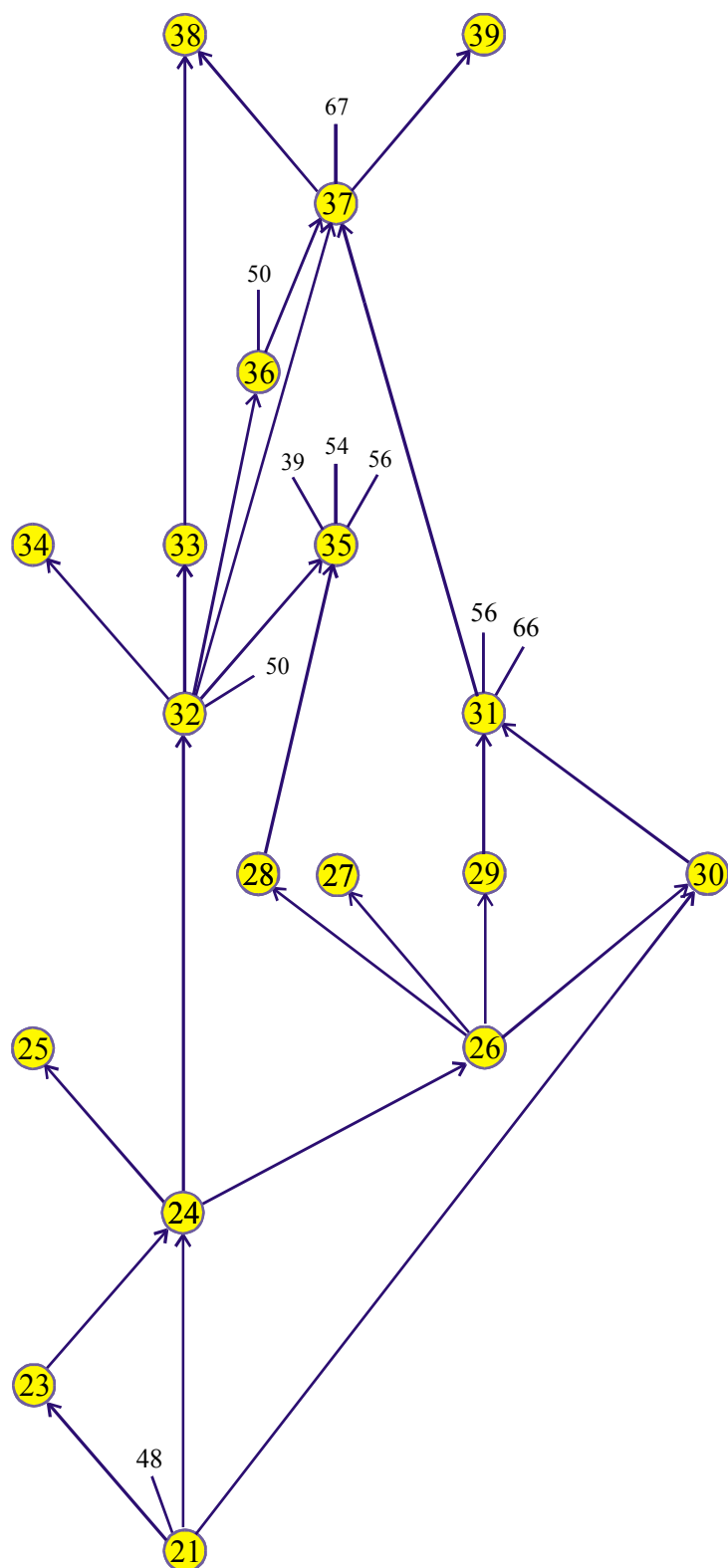


Rys. 1B. Przykład: Uporządkowany graf programu



Rys. 2. Przykład: Kontekst wierzchołka 37



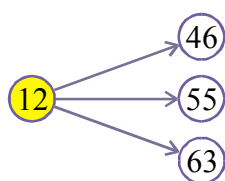


Rys. 3. Przykład: Zakres wierzchołka 21

Zbiory  $\Gamma_x$  zawarte w przykładowym w grafie programu

01	22							35	39	54	56				
02	25							36	37	50					
03	26							37	38	39	67				
04	27	28	29					38							
05	29							39							
06	32							40	44						
07	33							41	42	43	44				
08	36							42	43	47					
09	37	41	48					43	45						
10	47							44	45	46	47	52			
11	46	55	63					45	58						
12	46	55	63					46	49						
13	57	62	63					47	49	50	54	56	61	66	
14	57							48	49	54	56				
15	62	63	68					49	50						
16	64							50	51	67					
17	42	55	56					51							
18	52							52	53	54	55				
19	53	59						53	59						
20	29							54	56						
21	23	24	30	48				55	57	62					
22	23							56	57	58	59				
23	24							57	62						
24	25	26	32					58							
25								59	60						
26	27	28	29	30				60							
27								61	62						
28	35							62	66	67					
29	31	34	56					63	64	65	66				
30	31							64							
31	37	56	66					65							
32	33	34	35	36	37	50		66	67						
33	38							67	68						
34								68							

Niech  $x$  będzie dowolnym wierzchołkiem grafu  $G = \langle X, \bar{R} \rangle$ , przez  $\Gamma_x$  oznaczyliśmy zbiór tych wierzchołków  $y \in X$ , dla których  $x\bar{R}y$ .

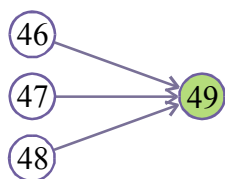


$$\Gamma_{12} = \{46, 55, 63\}$$

Zbiory  $\Gamma_x^{-1}$  zawarte w przykładowym w grafie programu

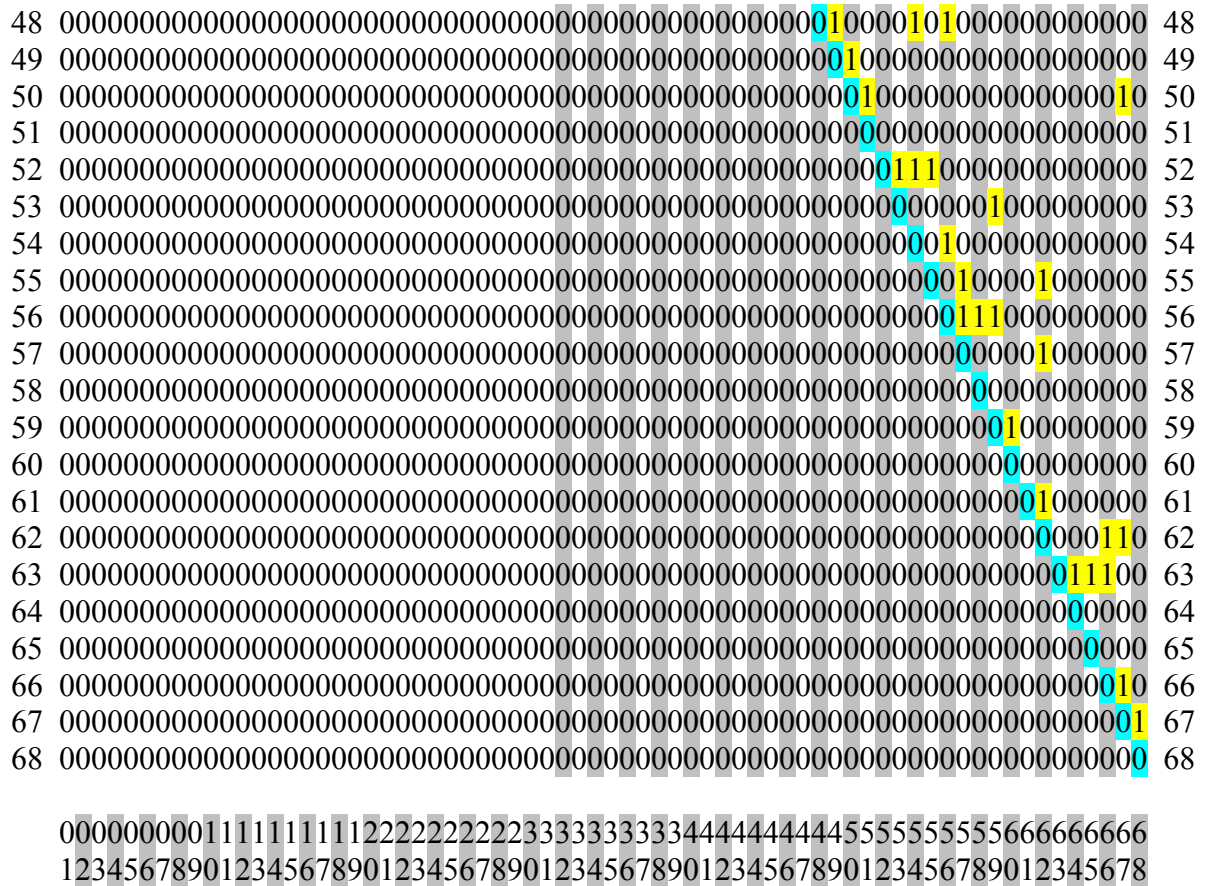
01								35	28	32						
02								36	08	32						
03								37	09	31	32	36				
04								38	33	37						
05								39	35	37						
06								40								
07								41	09							
08								42	17	41						
09								43	41	42						
10								44	40	41						
11								45	43	44						
12								46	11	12	44					
13								47	10	42	44					
14								48	09	21						
15								49	46	47	48					
16								50	32	36	47	49				
17								51	50							
18								52	18	44						
19								53	19	52						
20								54	35	47	48	52				
21								55	11	12	17	52				
22	01							56	17	29	31	35	47	48		
23	21	22						57	13	14	55	56				
24	21	23						58	45	56						
25	02	24						59	19	53	56					
26	03	24						60	59							
27	04	26						61	47	56						
28	04	26						62	13	15	55	57	61			
29	04	05	20	26				63	11	12	13	15				
30	21	26						64	16	63						
31	29	30						65	63							
32	06	24						66	31	47	62	63				
33	07	32						67	37	50	62	66				
34	29	32						68	15	67						

Niech  $x$  będzie dowolnym wierzchołkiem grafu  $G = \langle X, \vec{R} \rangle$ , przez  $\Gamma_x^{-1}$  oznaczyliśmy zbiór tych wierzchołków  $z \in X$ , dla których  $z\vec{R}x$ .



$$\Gamma_{49}^{-1} = \{46, 47, 48\}$$





Rys. 4. Macierz relacji grafu programu przedstawionego na Rys. 1.

#####

Poniżej podaliśmy konteksty poszczególnych wierzchołków grafu programu przedstawionego na Rys. 1.

- $K_{22} = \{01\}$
- $K_{23} = \{21, 22\}$
- $K_{24} = \{01, 21, 22, 23\}$
- $K_{25} = \{01, 02, 21, 22, 23, 24\}$
- $K_{26} = \{01, 03, 21, 22, 23, 24\}$
- $K_{27} = \{01, 03, 04, 21, 22, 23, 24, 26\}$
- $K_{28} = \{01, 03, 04, 21, 22, 23, 24, 26\}$
- $K_{29} = \{01, 03, 04, 05, 20, 21, 22, 23, 24, 26\}$
- $K_{30} = \{01, 03, 21, 22, 23, 24, 26\}$
- $K_{31} = \{01, 03, 04, 05, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 29, 30\}$
- $K_{32} = \{01, 06, 21, 22, 23, 24\}$
- $K_{33} = \{01, 06, 07, 21, 22, 23, 24, 32\}$
- $K_{34} = \{01, 03, 04, 05, 06, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 29, 32\}$
- $K_{35} = \{01, 03, 04, 06, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 32\}$
- $K_{36} = \{01, 06, 08, 21, 22, 23, 24, 32\}$
- $K_{37} = \{01, 03, 04, 05, 06, 08, 09, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 29, 30, 31, 32, 36\}$
- $K_{38} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 08, 09, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 36, 37\}$
- $K_{39} = \{01, 03, 04, 05, 06, 08, 09, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 29, 30, 31, 32, 35, 36, 37\}$

$K_{40} = 0$   
 $K_{41} = \{09\}$   
 $K_{42} = \{09, 17, 41\}$   
 $K_{43} = \{09, 17, 41, 42\}$   
 $K_{44} = \{09, 40, 41\}$   
 $K_{45} = \{09, 17, 40, 41, 42\}$   
 $K_{46} = \{09, 11, 12, 40, 41, 44\}$   
 $K_{47} = \{09, 10, 17, 40, 41, 42, 44\}$   
 $K_{48} = \{09, 21\}$   
 $K_{49} = \{09, 10, 17, 21, 40, 41, 42, 44, 46, 47, 48\}$   
 $K_{50} = \{01, 06, 08, 09, 10, 17, 21, 22, 23, 24, 32, 36, 40, 41, 42, 44, 46, 47, 48, 49\}$   
 $K_{51} = \{01, 06, 08, 09, 10, 17, 21, 22, 23, 24, 32, 36, 40, 41, 42, 44, 46, 47, 48, 49, 50\}$   
 $K_{52} = \{09, 18, 40, 41, 44\}$   
 $K_{53} = \{09, 18, 19, 40, 41, 44, 52\}$   
 $K_{54} = \{01, 03, 04, 06, 09, 10, 17, 18, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 32, 40, 41, 42, 44\}$   
 $K_{55} = \{09, 11, 12, 17, 18, 40, 41, 44, 52\}$   
 $K_{56} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 54\}$   
 $K_{57} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 11, 12, 13, 14, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 52, 54, 55, 56\}$   
 $K_{58} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 45, 47, 48, 54, 56\}$   
 $K_{59} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 52, 53, 54, 56\}$   
 $K_{60} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 52, 53, 54, 56, 59\}$   
 $K_{61} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 54, 56\}$   
 $K_{62} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 09, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 52, 54, 55, 56, 57, 61\}$   
 $K_{63} = \{11, 12, 13, 15\}$   
 $K_{64} = \{11, 12, 13, 15, 16, 63\}$   
 $K_{65} = \{11, 12, 13, 15, 63\}$   
 $K_{66} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 08, 09, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 52, 54, 55, 56, 57, 61, 62, 63\}$   
 $K_{67} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 08, 09, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 36, 37, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 49, 50, 52, 54, 55, 56, 57, 61, 62, 63, 66\}$   
 $K_{68} = \{01, 03, 04, 05, 06, 07, 08, 09, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 17, 18, 20, 21, 22, 23, 24, 26, 28, 29, 30, 31, 32, 35, 36, 37, 40, 41, 42, 44, 47, 48, 49, 50, 52, 54, 55, 56, 57, 61, 62, 63, 66, 67\}$

#####

Poniżej podaliśmy zakresy poszczególnych wierzchołków grafu programu przedstawionego na Rys. 1.

$Z_{01} = \{22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$

$Z_{02} = \{25\}$

$Z_{03} = \{26, 27, 28, 29, 30, 31, 34, 35, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$

$Z_{04} = \{27, 28, 29, 31, 34, 35, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{05} = \{29, 31, 34, 37, 38, 39, 50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{06} = \{32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{07} = \{33, 38\}$   
 $Z_{08} = \{36, 37, 38, 39, 50, 51, 67, 68\}$   
 $Z_{09} = \{37, 38, 39, 41, 42, 43, 44, 45, 47, 48, 49, 50, 51, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{10} = \{47, 50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{11} = \{46, 49, 50, 51, 55, 57, 62, 63, 64, 65, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{12} = \{46, 49, 50, 51, 55, 57, 62, 63, 64, 65, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{13} = \{57, 62, 63, 64, 65, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{14} = \{57, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{15} = \{62, 63, 64, 65, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{16} = \{64\}$   
 $Z_{17} = \{42, 43, 45, 47, 50, 51, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{18} = \{52, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{19} = \{53, 59, 60\}$   
 $Z_{20} = \{29, 31, 34, 37, 38, 39, 50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{21} = \{23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 48, 49, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{22} = \{23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{23} = \{24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{24} = \{25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{25} = 0$   
 $Z_{26} = \{27, 28, 29, 30, 31, 34, 35, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{27} = 0$   
 $Z_{28} = \{$   
 $Z_{29} = \{31, 34, 37, 38, 39, 50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{30} = \{31, 37, 38, 39, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{31} = \{37, 38, 39, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{32} = \{33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{33} = \{38\}$   
 $Z_{34} = 0$   
 $Z_{35} = \{39, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{36} = \{37, 38, 39, 50, 51, 67, 68\}$   
 $Z_{37} = \{38, 39, 67, 68\}$   
 $Z_{38} = 0$   
 $Z_{39} = 0$   
 $Z_{40} = \{44, 50, 51, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{41} = \{42, 43, 44, 45, 47, 48, 50, 51, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{42} = \{43, 45, 47, 50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{43} = \{45, 58\}$   
 $Z_{44} = \{50, 51, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{45} = \{58\}$   
 $Z_{46} = \{49, 50, 51, 67, 68\}$   
 $Z_{47} = \{50, 51, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$   
 $Z_{48} = \{49, 50, 51, 54, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\}$

$$\begin{aligned}
Z_{49} &= \{50, 51, 67, 68\} \\
Z_{50} &= \{51, 67, 68\} \\
Z_{51} &= 0 \\
Z_{52} &= \{53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\} \\
Z_{53} &= \{59, 60\} \\
Z_{54} &= \{56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\} \\
Z_{55} &= \{57, 62, 66, 67, 68\} \\
Z_{56} &= \{57, 58, 59, 60, 61, 62, 66, 67, 68\} \\
Z_{57} &= \{62, 66, 67, 68\} \\
Z_{58} &= 0 \\
Z_{59} &= \{60\} \\
Z_{60} &= 0 \\
Z_{61} &= \{62, 66, 67, 68\} \\
Z_{62} &= \{66, 67, 68\} \\
Z_{63} &= \{64, 65, 66, 67, 68\} \\
Z_{64} &= 0 \\
Z_{65} &= 0 \\
Z_{66} &= \{67, 68\} \\
Z_{67} &= \{68\} \\
Z_{68} &= 0
\end{aligned}$$

#####

W poniższych tabelach podano wartości  $|\Gamma_x^{-1}|$ ,  $|\mathbf{K}_x|$ ,  $J(\mathbf{K}_x)$ ,  $|\Gamma_x|$ ,  $|Z_x|$  i  $J(Z_x)$  dla poszczególnych wierzchołków grafu programu przedstawionego na Rys. 1.

x	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12
$ \Gamma_x^{-1} $	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$ \mathbf{K}_x $	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$J(\mathbf{K}_x)$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
$ \Gamma_x $	1	1	1	3	1	1	1	1	3	1	3	3
$ Z_x $	31	1	24	21	18	21	2	8	26	13	13	13
$J(Z_x)$	31	1	24	21	18	21	2	8	26	13	13	13

x	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24
$ \Gamma_x^{-1} $	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	2	2
$ \mathbf{K}_x $	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	2	4
$J(\mathbf{K}_x)$	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	2	4
$ \Gamma_x $	3	1	3	1	3	1	2	1	4	1	1	3
$ Z_x $	8	5	7	1	17	14	3	18	32	30	29	28
$J(Z_x)$	8	5	7	1	17	14	3	18	32	30	29	28



x	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36
$ \Gamma_x^{-1} $	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	2	2
$ \mathbf{K}_x $	6	6	8	8	10	7	12	6	8	13	11	8
$J(\mathbf{K}_x)$	6	6	8	8	10	7	12	6	8	13	11	8
$ \Gamma_x $	0	4	0	1	3	1	3	6	1	0	3	2
$ \mathbf{Z}_x $	0	23	0	13	17	14	13	20	1	0	12	7
$J(\mathbf{Z}_x)$	0	23	0	13	17	14	13	20	1	0	12	7

x	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47	48
$ \Gamma_x^{-1} $	4	2	2	0	1	2	2	2	2	3	3	2
$ \mathbf{K}_x $	18	23	20	0	1	3	4	3	5	6	7	2
$J(\mathbf{K}_x)$	18	23	20	0	1	3	4	3	5	6	7	2
$ \Gamma_x $	3	0	0	1	3	2	1	4	1	1	6	3
$ \mathbf{Z}_x $	4	0	0	16	21	15	2	15	1	5	12	14
$J(\mathbf{Z}_x)$	4	0	0	16	21	15	2	15	1	4	12	14

x	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
$ \Gamma_x^{-1} $	3	4	1	2	2	4	4	6	4	2	3	1
$ \mathbf{K}_x $	11	20	21	5	5	19	9	29	36	30	33	34
$J(\mathbf{K}_x)$	11	20	21	5	5	19	9	29	36	30	33	34
$ \Gamma_x $	1	2	0	3	1	1	2	3	1	0	1	0
$ \mathbf{Z}_x $	4	3	0	13	2	10	5	9	4	0	1	0
$J(\mathbf{Z}_x)$	4	3	0	13	2	10	5	9	4	0	1	0

x	61	62	63	64	65	66	67	68
$ \Gamma_x^{-1} $	2	5	4	2	1	4	4	2
$ \mathbf{K}_x $	30	39	4	6	5	41	47	48
$J(\mathbf{K}_x)$	30	39	4	6	5	41	47	48
$ \Gamma_x $	1	2	3	0	0	1	1	0
$ \mathbf{Z}_x $	4	3	5	0	0	2	1	0
$J(\mathbf{Z}_x)$	4	3	5	0	0	2	1	0

## 6. Wnioski do badań empirycznych

Jeżeli założymy, że struktura wiedzy ucznia jest izomorficzna ze strukturą reprezentowaną przez odpowiedni graf programu, to:

1. Za pomocą specjalnie przygotowanego testu można będzie zbadać strukturę wiedzy ucznia i skonstruować odpowiadający jej graf programu  $G_{pu}$ .
2. Za pomocą testu składającego się z poleceń nad wiadomościami i umiejętnościami można będzie wyznaczyć efektywny czas realizacji poszczególnych poleceń przy ustalonych parametrach takich jak: metoda pracy ucznia, stopień przygotowania ucznia do realizacji danego hasła oraz rodzaj źródła informacji.
3. Można zbadać czy istnieje optymalny czas trwania jednostki lekcyjnej.
4. Realizując program wg  $G_{p_{max}}$  i pracując z uczniami o różnych  $G_{pu}$ , można będzie zoptymalizować tempo pracy.

## 7. Uwagi końcowe

Praca ta powstała w 1972, ale nie została opublikowana. Pracowałem wtedy w Zakładzie Metodyki Nauczania Fizyki w Instytucie Fizyki Doświadczalnej Uniwersytetu Wrocławskiego.

Na zamówienie Wydawnictwa Ossolineum opracowałem [7] w 2012 “Ilustrowany Słownik Fizyki” zawierający około 1600 haseł oraz 500 kolorowych rysunków. Słownik został tak zredagowany aby do każdego hasła można było dołączyć jego kontekst oraz zakres utworzone z pozostałych haseł.

Tuż przed oddaniem Słownika do druku Wydawnictwo Ossolineum zbankrutowało.

## Cytowane prace

- [1] Lucjan Szamkołowicz: *Teoria grafów skończonych*. Ossolineum, Wrocław 1971.
- [2] Mieczysław Sawicki: *Struktury logiczne w nauczaniu fizyki*. Biuletyn Pedagogiczny Nr 4 (41), Rok XVIII, Instytut Pedagogiki, Warszawa 1969.
- [3] Mieczysław Sawicki: *Struktury logiczne w nauczaniu fizyki*. Praca doktorska (maszynopis), Instytut Pedagogiki, Warszawa 1969.
- [4] Mieczysław Sawicki: *Struktura jako kategoria dydaktyki*. Ruch Pedagogiczny Nr 5 (1969).
- [5] Mieczysław Sawicki: *Struktury logiczne w nauczaniu fizyki*. Kwartalnik Pedagogiczny Nr 2 (48), 1968.
- [6] Leon Brillouin: *Nauka a teoria informacji*. PWN, Warszawa 1969. [Str. 33.]
- [7] Zbigniew Osiak: *Ilustrowany Słownik Fizyki*. Będzie dostępny w wersji elektronicznej.