

*Проект SWorld*



Научно-исследовательский проектно-  
конструкторский институт морского  
флота Украины

Одесский национальный морской  
университет



## СБОРНИК научных трудов

по материалам международной научно-практической  
конференции

*Научные исследования и их практическое применение.  
Современное состояние и пути развития '2009*

*«Scientific researches and their practical application.  
Modern state and ways of development '2009»*

*5-17 октября 2009 года*

Том 16  
*Физика и математика,  
География,  
Геология,  
Сельское хозяйство,  
Туризм и рекреация,  
Физическое воспитание и спорт*

Одесса 2009

Сборник научных трудов по материалам международной научно-практической конференции «Научные исследования и их практическое применение. Современное состояние и пути развития '2009». Том 16. Физика и математика, География, Геология, Сельское хозяйство, Туризм и рекреация, Физическое воспитание и спорт. – Одесса: Черноморье, 2009. – 86 с.

В сборнике представлены материалы международной научно-практической конференции «Научные исследования и их практическое применение. Современное состояние и пути развития '2009» по Физике и математике, Географии, Геологии, Сельскому хозяйству, Туризму и рекреации, Физическому воспитанию и спорту.

ISBN 966-555-152-3

©Коллектив авторов, 2009  
©Издательство Черноморье, 2009

решений  $y_1(t)$ ,  $y_2(t)$  чередуются:

$$\frac{\pi n - \alpha_1}{\varphi} \leq \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \leq \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi}, \quad (3)$$

$$\frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \leq \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \leq \frac{\pi(n+1) - \alpha_2}{\varphi}. \quad (4)$$

Следовательно, чередуются и обобщенные нули:

$$\begin{aligned} \left[ \frac{\pi n - \alpha_1}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi n - \alpha_1}{\varphi} \right\} &\leq \left[ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right\} \leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right\}, \\ \left[ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right\} &\leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right\} \leq \\ &\leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_2}{\varphi} \right] + \left\{ \frac{\pi(n+1) - \alpha_2}{\varphi} \right\}. \end{aligned} \quad (5)$$

**Теорема 3.** Если обобщенные нули решений  $y_1(t)$ ,  $y_2(t)$  уравнения (1) чередуются, то чередуются и их квазинули и наоборот.

**Доказательство.** Если чередуются обобщенные нули, то выполняются условия (5). При этом справедливы неравенства (3), (4) и верно следующее:

$$\begin{aligned} \left[ \frac{\pi n - \alpha_1}{\varphi} \right] &\leq \left[ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right] \leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right], \\ \left[ \frac{\pi n - \alpha_2}{\varphi} \right] &\leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_1}{\varphi} \right] \leq \left[ \frac{\pi(n+1) - \alpha_2}{\varphi} \right]. \end{aligned}$$

Аналогично можно получить, что из чередования квазинулей решений  $y_1(t)$ ,  $y_2(t)$  следует чередование их обобщенных нулей.

Литература:

1. Тептин, А.Л. Теоремы о разностных неравенствах для  $n$ -точечных разностных краевых задач [Текст] / А.Л. Тептин // Матем. сб. 1963. – Т. 63. №3. – С. 345-370.
2. Hartman, P. Difference equations: disconjugacy, principal solutions, Green's functions, complete monotonicity [Text] / P. Hartman // Trans. Amer. Math. Soc. 1978. – V. 246. – P. 1-30.
3. Coppel, W.A. Disconjugacy [Text] / W.A. Coppel // Lect. Notes Math. 1971. – V. 220. – 157 p.

Баранова Н. А. Банникова Т. М.

## РАСКРАСКА ИНЦИДЕНТОРОВ МУЛЬТИГРАФА

Удмуртский государственный университет

*This work is about incidentor coloring of a weighted undirected multigraph.*

Под инцидентором в ориентированном мультиграфе понимается упорядоченная пара  $(v, e)$ , состоящая из вершины и инцидентной ей дуги. Инцидентор  $(v, e)$  удобно трактовать как половину дуги  $e$ , примыкающую к

вершине  $v$ . Два инцидентора  $(v, e_1), (v, e_2)$ , примыкающие к одной и той же вершине  $v$ , называются смежными. Для дуги  $e = uv$  инцидентор  $(u, e)$  называется начальным, а инцидентор  $(v, e)$  конечным. Начальный и конечный инциденторы одной дуги называются сопряжёнными. Множество всех инциденторов мультиграфа  $G$  обозначается через  $I$ . Раскраской инциденторов называется произвольное отображение  $f: I \rightarrow Z^+$ , где  $Z^+$  это множество целых положительных чисел, называемых также цветами.

В задаче раскраски инциденторов требуется найти минимальное число цветов, в которое можно раскрасить все инциденторы мультиграфа с соблюдением заданных условий на цвета. Раскраска инциденторов  $f$  называется правильной, если смежные инциденторы раскрашены разными цветами. Сформулируем одну из задач раскраски инциденторов мультиграфа.

**Задача.** Пусть для каждой дуги  $e$  задан двухместный предикат  $re(a, b)$ , определенный для любых  $a, b$  из множества целых чисел. Раскраска инциденторов  $f$  называется допустимой, если для каждой дуги  $e = (u, v)$ , инциденторы которой окрашены в цвета  $f(u, e) = a$  и  $f(v, e) = b$ , истинен предикат  $re(a, b)$ . Задача раскраски инциденторов заключается в том, чтобы найти минимальное число, называемое инциденторным хроматическим числом, для которого существует правильная и допустимая раскраска инциденторов мультиграфа  $G$ .

В диссертационном исследовании Пяткина А. В. для решения данной задачи доказана следующая теорема (1).

**Теорема.** В любом ориентированном мультиграфе  $G$  степени  $\Delta$  с предикатом  $re(a, b) = \{a \leq b\}$  для каждой дуги  $e$  существует правильная допустимая раскраска его инциденторов в  $\Delta$  цветов.

Модель инциденторной раскраски оказывается удобной при исследовании задачи передачи сообщений в локальной сети связи. С её помощью можно выразить различные ограничения на параметры каналов связи, способы передачи сообщений и структуру сети. При этом варьируются лишь ограничения на цвета сопряжённых инциденторов и структуру мультиграфа, сама же задача остаётся в рамках инциденторной раскраски. Задачи раскраски инциденторов находят применение и в теории расписаний. Однако задача раскраски инциденторов представляет интерес и сама по себе. Различными исследователями рассматривались вопросы её алгоритмической сложности, обобщения на случай неориентированных и частично ориентированных графов и гиперграфов, интервальная, тотальная и предписанная инциденторная раскраски и многие другие (2). Задачи раскраски инциденторов составляют новое направление в теории графов.

#### Литература:

1. Визинг В. Г., Пяткин А. В. О раскраске инциденторов в ориентированном взвешенном мультиграфе // Дискрет. анализ и исслед. операций. Сер. 1. 2006. Т. 13. № 1. С. 33–44.
2. Визинг В. Г. Раскраска инциденторов мультиграфа в предписанные цвета // Дискрет. анализ и исслед. операций. Сер. 1. 2000. Т. 7. № 1. С. 32–39.