

компьютерной графике, учитывающих современный уровень этой науки.

ИННОВАЦИОННЫЕ ТЕХНОЛОГИИ ОБУЧЕНИЯ СОВРЕМЕННОЙ НАЧЕРТАТЕЛЬНОЙ ГЕОМЕТРИИ

Владимир Яковлевич ВОЛКОВ

Доктор технических наук, профессор
Омской государственной автомобильно-дорожной академии

В качестве инновационных технологий в работе предлагается курс современной начертательной геометрии значительно математизировать, формализовать и алгоритмизировать.

На наш взгляд, математизация предполагает введение с одной стороны формул расчета различных многообразий [1]:
Грассмановых многообразий

$$D_n^m = (m+1)(n-m);$$

обобщенных Грассмановых многообразий

$$\sum_{i=1}^p D_{n_i}^{m_i} = \sum_{i=1}^p (m_i+1)(n_i-m_i);$$

например, многообразие, состоящее из 2-плоскостей четырехмерного пространства и 0-плоскостей, лежащих в 2-плоскостях

$$\sum_{i=1}^2 (D_4^2 + D_2^0) = (2+1)(4-2) + (0+1)(2-0) = 8;$$

Шубертовых многообразий

$$Q_{об} = \sum_{i=0}^m a_i - \frac{1}{2} m(m+1),$$

которые можно представить в символьном виде

$$e_{a_{ma}, a_{m-1}, \dots, a_1, a_0}^{m, m-1, \dots, 1, 0};$$

криволинейных алгебраических многообразий

$$L_{n-1}^m = \frac{1}{n} \prod_{i=1}^{i=n} (m+i) - 1;$$

и, наконец, сочетание линейных и криволинейных многообразий

$$D_n^p + L_{n-1}^m,$$

например, кривые второго порядка, которые лежат в 2-плоскости трехмерного пространства

$$D_3^2 + L_2^2 = (2+1)(3-2) + \frac{1}{2!} (2+1)(2+3) - 1 = 8.$$

С другой стороны формул расчета геометрических условий: обобщенное условие инцидентности

$$Q_{об} = \frac{(2n-m)(m+1)}{2} - \sum_{i=0}^m a_i;$$

условие k-параллельности

$$U_{\parallel} = km(n-m-p+km);$$

условие q-перпендикулярности

$$U_{\perp} = qm(p-m+qm).$$

Под формализацией мы будем понимать введение символьных расчетов, которые позволяют раскладывать произведения символов обобщенных условий инцидентности в сумму этих условий. Т.к. каждое из условий определяет некоторое многообразие, то можно с помощью символьных расчетов определять структурные характеристики пространств при их моделировании, многообразий при

их конструировании, определять корректно ли сформулированы условия в задаче и определять число решений.

Полагаем, что такой подход позволяет развивать у студентов навыки инженерного решения технических задач.

Проиллюстрируем формализованный подход при доказательстве теоремы об общих прямых двух линейчатых конгруэнций.

Если представить линейчатую конгруэнцию в символьном виде

$$me_{3,0}^{1,0} + ne_{2,1}^{1,0},$$

где m – порядок конгруэнций, n – класс конгруэнций.

Примем, что $m_1e_{3,0}^{1,0} + n_1e_{2,1}^{1,0}$ – первая конгруэнция, а $m_2e_{3,0}^{1,0} + n_2e_{2,1}^{1,0}$ – вторая конгруэнция. Тогда произведение этих конгруэнций позволит определить число их общих прямых

$$(m_1e_{3,0}^{1,0} + n_1e_{2,1}^{1,0})(m_2e_{3,0}^{1,0} + n_2e_{2,1}^{1,0}) = m_1m_2 + n_1n_2,$$

т.к. произведение $e_{3,0}^{1,0}e_{3,0}^{1,0} = e_{1,0}^{1,0}$, $e_{2,1}^{1,0}e_{2,1}^{1,0} = e_{1,0}^{1,0}$, а произведение несовместных условий $e_{3,0}^{1,0}e_{2,1}^{1,0} = 0$.

И, наконец, алгоритмизация курса начертательной геометрии позволяет решать геометрические задачи на моделях пространства различной размерности и структурных характеристик.

Рассмотрим конструирование гиперповерхности четырехмерного пространства с образующей – l -плоскостью. Сформулируем общий алгоритм конструирования многообразий:

1. Определяем размерность многообразия l -плоскостей четырехмерного пространства;
2. Выбираем геометрические условия:
 - а) условия инцидентности, б) k – параллельности и определяем их размерность;
3. По формальным признакам подбираем условия, которые могут определять конструируемые гиперповерхности;
4. Определяем структурные характеристики конструируемых гиперповерхностей;

5. Исследуем методы конструктивного построения образующих гиперповерхностей.

Итак:

1. Размерность многообразия 1-плоскостей четырехмерного пространства равна 6

$$D_4^1 = (1+1)(4-1) = 6$$

2. В символьном виде можно представить условие инцидентности и их размерность

$$e_{4,2}^{1,0} - 1; e_{4,1}^{1,0} - 2; e_{4,0}^{1,0} - 3; e_{3,2}^{1,0} - 2; e_{3,1}^{1,0} - 3; e_{3,0}^{1,0} - 4; e_{2,1}^{1,0} - 4; e_{2,0}^{1,0} - 5; e_{1,0}^{1,0} - 6$$

Условие k -параллельности 1-плоскость: 1-плоскость параллельна гиперплоскости $e_{4,2}^{1,0} - 1$; 1-плоскость параллельна 2-плоскости $e_{4,1}^{1,0} - 2$; 1-плоскость параллельна 1-плоскости $e_{4,0}^{1,0} - 3$.

3. Т.к. гиперповерхность содержит двупараметрическое многообразие 1-плоскостей, то суммарная размерность условий должна быть равна 4.

Представим в символьном виде некоторые из конструируемых гиперповерхностей: $1.(e_{4,2}^{1,0})^4$; $2.(e_{4,2}^{1,0})^2 e_{4,1}^{1,0}$; $3.(e_{4,2}^{1,0})^2 e_{3,2}^{1,0}$; $4.(e_{4,2}^{1,0})^2 e_{4,1}^{1,0}$; и. т. д.

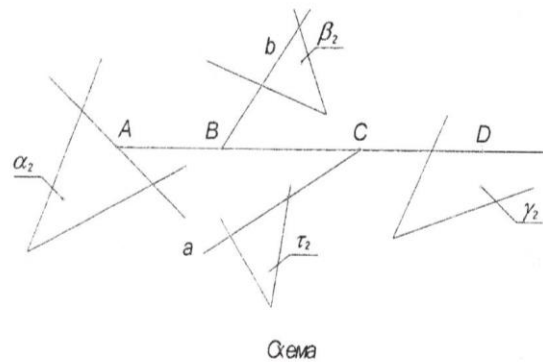
4. Определим структурные характеристики гиперповерхности, представленной в символьном виде один.

Теорема. Гиперповерхности четырехмерного пространства с образующей 1-плоскостью и четверкой направляющих 2-плоскостей, которые попарно пересекаются только в 0-плоскостях имеют порядок, равный трем, а класс – двум.

$$(e_{4,2}^{1,0})^4 = 3e_{3,0}^{1,0} + 2e_{2,1}^{1,0}$$

Если умножить полученное представление гиперповерхности в символьном виде на $e_{4,1}^{1,0}$, то получим $3e_{1,0}^{1,0}$, а на $e_{3,2}^{1,0}$, то получим $2e_{1,0}^{1,0}$. Что является доказательством сформулированной теоремы.

Представим схематически конструктивное построение образующих гиперповерхности.



Если выбрать по произволу в 2-плоскости α θ -плоскость A , то последняя с 2-плоскостью γ будет определять гиперплоскость. Данная гиперплоскость с 2-плоскостью β пересекается по 1-плоскости b , а с 2-плоскостью τ пересекается по 1-плоскости a . Тогда в этой гиперповерхности можно построить единственную 1-плоскость, которая проходит через θ -плоскость A и пересекает 1-плоскость b в θ -плоскости B , а 1-плоскость a в θ -плоскости C . Последняя будет пересекать 2-плоскость γ в θ -плоскости D . Т.к. θ -плоскостей в 2-плоскости будет двухпараметрическое множество, то получим двухпараметрическое множество образующих с конструированной гиперповерхностью.

Список использованной литературы:

1. Волков В.Я., Юрков В.Ю. Многомерная исчислительная геометрия. – Омск: ОмГПУ, 2008. – 243 с.