Лекция 1 (1.1) Многогиена и аффинос пространство Nyomo k - nove (Commeinum nonvepame gas nac oygym Q, R . C) Определения 11: Многосленом f от x1,..., 2n с коградиционали в к будем называть конегную менейную комбинацию  $(1.1) \qquad f = \sum_{\alpha} a_{\alpha} x^{\alpha}$ мономов  $\mathcal{I}^{d}:=\mathcal{I}_{i}^{d_{i}}\dots\mathcal{I}_{n}^{d_{n}}$ , где наборы  $d:=(d_{1},\dots,d_{n})$  пробегают некоторые конегное подинотество в ( 120), а козродициентог а Ек Мнотество всеж таких много женов будем обозначать к[х,...,х,] Определение 12: Умень 12: = од + ... + от условинае надовать памой им едимарной стеренью моно на 2° Дия много глена (1.1) его полной им суммарной степенью будем называть чист deg f := max { | 1 | : ax +0 }. Hanouvun, rue kausyon R nagnhaemar avereba reynna c orepaymen  $(a,b)\mapsto ab$  ( yeromenueu"), m.z. gre been  $a,b,c\in R$  bonoinerotes yerobus:  $\begin{array}{ll} \left(accoy-\pi\right) & a(bc) = (ab)c\\ \left(gucip-\pi\right) & a(b+c) = ab+ac \end{array}$ (b+c)a = ba + ca (eduxuya)  $\exists 1 \in R, m.z. 1a = a1 = a$ Kousyo R Kounymamubro, eau bornomeema ch-lo (non-n) ab = ba que beex a, b \( \mathbb{R}. Нетрудно проверить, что множество к[х,,..,х,] гластся компутантвини кольури отроситсямо операции слотения и умнотения, введёнита вотествениям образам. Поэтому мог будем называть к [24, ..., 26] колизам многогленов от п переменных

Определение 1.3: Мог буден называть п-мериям адаринили пространстван nag naceu k unamecibo  $k^* := \{(a_1,...,a_n): a_1,...,a_n \in k\}$ Muorozieri  $f \in k[x_1,...,x_n]$  orpegeisem k-zuazuno zpyinyun  $f: k^n \rightarrow k$  ra адариннам пространстве:  $f(a_1,...a_n) := \sum_{\alpha} a_{\alpha} a_1^{\alpha_1} ... a_n^{\alpha_n} \in \mathbb{R}$  Однако размичение миргослени могут определеть одну и ту же другкуми ( rangement, resugrebery unoronery x - x 6 \$ [2] Tours box a synebory eurococieny vy  $F_2[x]$  esombemistyem mongecisenno paluas nymo na  $(F_2)^2$  gynnyus). К стастью, дик бесконегноть полой этой неодногнасности не возишкает Spegiomenue 1.1: Sycms & - Secroneruse nove f 6 k[x1 ... xn]. Torga f = 0 & k[x1, ... xn] (bue korgoquiquemma f pabus mynio) ( f: fn > k - grynnyne mongeembenno palmae ujuo na k" (f(a1,...an) = 0 ges beex readopob (a1,...an) & &") Доказательсью: Необходимость очебидия Достатогность будел доказован индукцией по п. Пусть п=1 Хорошо известь, гто многожен f Е k[x] степени т имеет не более т корчей Tromany, ean fekler maker and f(a) = 0 que bax a & k, no b cury бесконегрости поля в многослен ф имеет босконего много кортей. Следовательно, f - нуговой мысточени. Гредпо потим, гто утверждения верию для иногогненов над босконегили полям в on n-1 repenseumi. Tyens f & k[xe, ..., xm] m.z. f(a)=0 que been a & R." Mor nomen repenucans f & lege  $f=\sum_{i=0}^{n} f_i(x_i,...,x_{n-i}) x_n$ , 2ge pospopulyeroson g: (x1,..., x2.1) € k[x1,...,xn-1]. 3aguxcurobal morny (a1,...,an-1) € k, nor no your unoroseer flag., and, In) is k[In]. To negrownerous on jary caemax to been morker anck, roomany absence myselous могоченом в k[xn], m.e. все когранущий дi(a1,..., and) = 0. B every nocybous nocre britons (a, ... an-) & L" , kampou gie k[x,..., xn-1] zagaem му певую дуницего на к ». Тогда по пред положению индукции катдот д: elicemas unelow unoverseus & rowne & (x, ..., x, ...) Toomany I more elecanas hyselve muorozovan & konsye h[x, ... xn]

Liegerbue 1: Пусть k - бесконегное наге, иногослено  $f, g \in k[x_1, x_2]$ Thorga f = g b  $k[x_1, x_2] \Leftrightarrow$  другкуши  $f: k \to k$  и  $g: k \to k$  собпадают.

12 Афориниче иногообранія

Предгожение 1.2: Густь V, W ck" - аданные иногообразия.

Tozga пересегение  $V_1W$  и объединение  $V_1W$  тота якіяютая адорининим иногообредия и в  $k^n$ .

Dokazarenscibo: Janumen  $V=V(f_1,...,f_s)$  и  $W=V(g_1,...,g_t)$  Dokamen, emo  $V_1W=V(f_1,...,f_s,g_1,...,g_t)$ .

$$\nabla_{v}W = \nabla(f_{i}g_{i}: 1 \le i \le s, 1 \le j \le t).$$
   
 Tieplae palerombo oceluguo, nochowy morka (a1,...a

Fieplae palenambo ocebuguo, nocuousuy morka  $(a_1,...,a_n) \in V_n W$  morga u morsuo morga, norga bas  $f_i(a_1,...,a_n) = 0$  u  $g_i(a_1,...,a_n) = 0$ 

υτραπиνιας κ gorazaserreiby burgoro pabenesba. В тогие  $(a_1,...a_n) \in V$  все  $f_i$  - στε pabeos μηριο, ποτισμή δεε προυβεдения  $f_i g_i$  mome zanyμενο πας  $f_i$  эπιστ μοτις, α enpabequibo βκριστεμίε  $V \subseteq V(f_i g_i)$ βκηνοτεμίε  $W \subseteq V(f_i g_i)$  gorazobasmas απαιστίτυο. Μτακ, που ποκαταμί, των  $V \cup W \subseteq V(f_i g_i)$ . Πίχου επερε  $(a_1,...,a_n) \in V(f_i g_i)$ . Λίνο επερ

morna remum 6 V, and navigémax io, m.z. fiola, ..., an)  $\pm 0$ .

Be bropour engrae noonaising oce fir  $g_j$ -ore general janguamas, universence  $g_j$ obpansances b muss  $g_{no}$  bill j=1,t, m e.  $(a_1,...,a_n) \in W$ . Takun objective  $V(fig_j) \subset V \cup W$ .

в нашем курсе мы научимог отвечать для заданного набора много сленов {f1, ..., f5} < k[x1, ..., xn] на следующие три вопроса: Jiyeno ue V(f1,..., 15)? To coño coluecina un cucrena 1= ... = 15 = 0? 2) Konerno ne V(f1,..., f5)? Écus ga, mo как получить все рашения системя? 3) Kak onpegenin , pagneprocit \* V(11,...,15)? (1.3) Ugeann Напомним, сто прест в компутатевном кольце Я - аддитивная подгруппа I такая, гто воглогияетая условие: (замк-ть) для всех  $r \in R$  и всех  $g \in I$  произведение  $rg \in I$ . Например множество (1.3) <f1,..., fs>:= {hafit...+ hsfs: hi & k[x1,..., 2m] = 15} Coombernoisy ouzel natopy unovocavel {f1, ... f5} < k[21, ..., x.], our buguns οδραγου abesemce regearou & κorsye unoror serob k[I1,..., In] Этот идеал сонночи и влеводнотеньях полиномнахония оледивий алгебрантеской снетены f1 = ... = f5 = 0. Определение 1.6: Идеаг I в klar, ..., ка) называется конегно-порождениоги ecue equyentyet natop {f1,...fs} < k[x1,...,xn] manon, cmo I = <47,..., 4,> Can natop [fi,...,fi] nazobaeman Tazucan ngeana I. Boupe un gokamere, emo union ugear 6 k[x1, ..., x1] sheseme une une порождонным (теорена Гильберта о базисе) Определение 1.6: Густь V с km - адерицию многообразия. Глогда множество (1.4) I(V) = { 1 & k[x, ..., x]: f(a1,..., an) = 0 gas beex (a1,..., an) & V} называетая идеами аффиниого многообраня V. Миотество I(V) действительно является идеаны в k[x1,...,xn]!

Poures 1.1: Ugear I ({(0,0)}) = (x,y) Cognon cropono, reposso conoció executive A(x,y)x + B(x,y)y E(x,y) gangueores & morke (0,0). C другой, если мисточен  $f=\sum_{i,j}a_{ij}x^{i}y^{ij}$  замумется b могме (0,0), то свободиям воздориммент  $a_{00}=0$ , но тогда мог можем замисах сю b виде  $f = \left(\sum_{i \neq 0} a_{ij} x^{i \cdot i} y^{j}\right) x + \left(\sum_{j \neq 0} a_{0j} y^{j \cdot 1}\right) y \in \langle x, y \rangle$ Рассиотрим цепоску соответствии:  $\{f_1,...,f_5\} \longrightarrow V(f_2,...,f_5) \longrightarrow I(V(f_2,...,f_5))$ beerga in  $I(V(f_1,...,f_s)) = \langle f_1,...,f_s \rangle$ ? Ombern: Her, Hampunep,  $I(V(x^2,y^2)) = \langle x,y \rangle \neq \langle x^2,y^2 \rangle$ . Tpegiomenue 1.3: Eau fr, ... f & h[xx, ... xx] no <1, ... fs> < I(V(+1, ... fs)). Donajareno esto: Fyero  $f \in \{f_1, \dots, f_5\}$ . Cycycobywo uno 20 zeews  $h_1, \dots, h_5 \in k[x_1, x_n]$  makele, the  $f = h_1 f_1 + \dots + h_5 f_5$ . Focked by bee  $f_1$  - ore gauge with b more gauge estos b makele mocked b. equazaem, two f & I(V(f1,...fs)) Предготение 1.4: Пуст  $VW \subset k^*$  - арушине иногородия, Тогда 1)  $V \subset W \iff I(V) \supset I(W)$ 2)  $V = W \Leftrightarrow I(V) = I(W)$ . Dokaga messerbo: Yobepungenue 2) copagy chequen by 1).

Dokamen 1). Sycis  $V \subset W$  B small character independent objective objective objective objective objective W, gointer objective W because W in W is W. If W is a W is a W is W is W is W in W in W in W in W in W in W is W in W in W in W in W in W in W is W in W is W in W is W in W is W in WВ завершение поставии вопросог об идеалах в  $k[x_1,...,x_n]$ , котороге им всиоре разрешим: Barkui en ugear I 6 k[x, ..., x,] momem Josto repegatablen 1) 6 large < fo, ..., fs > ger renomoporer fo, ..., fs € k[x, ..., xa]? Lyeye etbyen in auropuin, enpegeneroujuis remui in unovocion  $f \in k[x_i, -, x_n]$ 2) 6 regeare < fr. ... , fs ? ( nyo Teena nourragremmoore ugeary) 3) Kanobo morroe commonence memory udeanane < f1, ... f5> n I(V(f1, ... fs))?