

UNIwersYTET W BIAŁYMSTOKU
WYDZIAŁ MATEMATYKI I INFORMATYKI
INSTYTUT MATEMATYKI

Agnieszka Chrabąszcz

PODPRZESTRZENIE
W GRASSMANNIANACH
KOMBINATORYCZNYCH

*Praca magisterska napisana
pod kierunkiem*
dr. hab. Krzysztofa Prażmowskiego, prof. UwB

Białystok 2009

Składam serdeczne podziękowania
dr. Mariuszowi Żynelowi
za opiekę nade mną przy
przygotowaniu tej pracy.

Agnieszka Chrabąszcz

Spis treści

Wstęp	1
1 Podstawowe pojęcia	3
1.1 Przestrzeń prostych	3
1.2 Proste jako łańcuchy	6
1.3 Przestrzeń Grassmanna	6
1.4 Podstruktury baerowskie	7
2 Grassmanniany kombinatoryczne	10
2.1 Ograniczenia na k	11
2.2 Podstawowe własności	14
2.3 Podkonfiguracje Veblena	16
2.4 Podstruktury baerowskie	17
2.5 Kliki	19
2.6 Zanurzenia	21
3 Charakteryzacja odcinków	22
Bibliografia	32

Wstęp

W pracy [3] badane są tak zwane podprzestrzenie odcinkowe w przestrzeniach pęków (grassmannianach rzutowych). Nazwa tych podprzestrzeni bierze się stąd, że są one wyznaczone przez odcinki wyjściowej kraty podprzestrzeni przestrzeni wektorowej (lub rzutowej). Dowodzi się w tej pracy, że podprzestrzenie odcinkowe i tylko takie, z dokładnością do zanurzenia, są przestrzeniami pęków.

W pracy [1] dowodzi się między innymi, że w wyniku zanurzenia jednego grassmannianu kombinatorycznego w drugim otrzymujemy odcinkową podstrukturę baerowską.

Z kolei w pracy [2] znajduje się charakteryzacja podprzestrzeni odcinkowych w przestrzeniach pęków oparta na pojęciu mocnych podprzestrzeni i ich własnościach.

Zasadniczym celem postawionym w mojej pracy jest znalezienie charakteryzacji odcinków w grassmannianach kombinatorycznych analogicznej do tej z [2]. Dzięki tej charakteryzacji możliwy będzie dowód twierdzenia 3.14 analogicznego do twierdzenia (2.5) z [1] tylko bez założenia skończoności grassmannianów kombinatorycznych.

W rozdziale 1 wprowadzam podstawowe terminy i zależności, między innymi definiuję: częściową przestrzeń prostych, przestrzeń Gamma, podprzestrzeń Grassmanna oraz podstrukturę baerowską. Przytaczam tutaj również interesujące mnie wyniki z [2].

W rozdziale 2 pojawia się pełna definicja grassmannianu kombinatorycznego i sprawdzam czy jest on częściową przestrzenią prostych. Analizuję założenia, przy których można uzyskać trywialne grassmanniany kombinatoryczne. Następnie dowodzę niektóre własności: lemat none-or-two, szukam podkonfiguracji Veblena oraz podstruktur baerowskich. W twierdzeniu 2.4 dowodzę, że w grassmannianach kombinatorycznych są możliwe dwa typy klik: gwiazdy i układy. Kończąc ten rozdział przytaczam definicję zanurzenia i w 2.20 cytuję twierdzenie 2.5 z pracy [1] M. Prażmowskiej.

Rozdział 3 zawiera zasadnicze wyniki mojej pracy. Zaczynam od przedstawienia klik grassmannianów kombinatorycznych w postaci odcinków (lematy 3.1 i 3.2). Następnie badam przekroje dwóch różnych maksymalnych klik (stwierdzenia 3.3 i 3.4), na czym oparta jest dalsza charakteryzacja odcinków. W definicji 3.6 wprowadzam pojęcie podstruktury Grassmanna. Przy-

kładem takiej podstruktury w grassmannianie kombinatorycznym jest odcinek (stwierdzenie 3.7). Jeden z dwóch najważniejszych wyników mojej pracy, czyli charakteryzacja odcinków jako podstruktur Grassmanna jest w twierdzeniu 3.12, które dowodzę w serii lematów 3.8 – 3.11. Drugi istotny wynik, czyli uogólnienie twierdzenia M. Prażmowskiej z [1] dowodzę w twierdzeniu 3.14.

Rozdział 1

Podstawowe pojęcia

Zanim wglębimy się w główny temat tej pracy, należałoby zwrócić uwagę na kilka istotnych pojęć, z których w dalszym rozumowaniu będziemy korzystać. Bardzo ważnym terminem, wręcz niezbędnym do naszego rozważania jest definicja częściowej przestrzeni prostych.

1.1 Przestrzeń prostych

Definicja 1.1. Niech S będzie niepustym zbiorem oraz niech $\mathcal{L} \subseteq 2^S$. Elementy S nazywamy punktami, natomiast elementy \mathcal{L} nazywamy prostymi. Strukturę $\mathfrak{A} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ nazywamy *częściową przestrzenią prostych* wtedy i tylko wtedy, gdy:

- (i) $\mathcal{L} \neq \emptyset$,
- (ii) jeśli $k, l \subseteq \mathcal{L}$ oraz $|k \cap l| \geq 2$, to $k = l$,
- (iii) jeśli $k \subseteq \mathcal{L}$, to $|k| \geq 2$.

Niech $S = \{a, b, c\}$ ($|S| = 3$) i $\mathcal{L} = \{k, l\}$, gdzie $k = \{a, b\}$, $l = \{a, c\}$, czyli bierzemy strukturę z trzema punktami a, b, c i dwiema prostymi k, l . Na każdej prostej są po dwa punkty. Proste k, l mają jeden punkt wspólny a . Ta konkretna struktura $\langle S, \mathcal{L} \rangle$ jest przykładem częściowej przestrzeni prostych.

Od teraz przez \mathfrak{A} będziemy oznaczać częściową przestrzeń prostych o zbiorze punktów S i zbiorze prostych \mathcal{L} . Mówimy, że dwa punkty są *współliniowe* (połączalne), gdy leżą na jednej prostej. Dodatkowo dla punktów $a, b \in S$, piszemy $a \sim b$, gdy a i b są współliniowe. Jeśli mamy przypadek, że $a \neq b$, to prostą przez a i b zapisujemy przez $\overline{a, b}$. Dwie proste *przecinają się*, gdy posiadają wspólny punkt.

Definicja 1.2. Jeśli każde dwa punkty częściowej przestrzeni prostych \mathfrak{A} są współliniowe, wtedy \mathfrak{A} nazywana jest *przestrzenią prostych*.

Definicja 1.3. Niech $X \subseteq S$. Mówimy, że X jest *podprzestrzenią* częściowej przestrzeni prostych \mathfrak{A} wtedy i tylko wtedy, gdy dla dowolnej prostej $k \in \mathcal{L}$ takiej, że $|k \cap X| \geq 2$ mamy $k \subseteq X$.

Czasem mówimy krótko, że podzbiór X jest domknięty na prowadzenie prostych mając na myśli warunek z powyższej definicji.

Definicja 1.4. Podzbiór $X \subset S$ w częściowej przestrzeni prostych \mathfrak{A} , w którym każde dwa punkty są współliniowe nazywamy *kliką*.

Klika X jest *maksymalna*, gdy nie istnieje klika większa od niej, to znaczy, gdy dla dowolnej kliki Y takiej, że $X \subseteq Y$ mamy $X = Y$. Jeżeli X jest kliką maksymalną oraz a jest punktem takim, że $a \notin X$, to zbiór $X \cup \{a\}$ nie jest kliką.

Definicja 1.5. *Sympleks* to klika, gdzie żadne trzy punkty nie leżą na jednej prostej.

W przestrzeniach, w których pojęcie wymiaru podprzestrzeni ma sens, zazwyczaj przyjmuje się, że najmniejsza podprzestrzeń zawierająca sympleks n -elementowy jest wymiaru $n - 1$. Krótko mówi się, że sympleks n -elementowy wyznacza (rozpina) podprzestrzeń $(n - 1)$ -wymiarową.

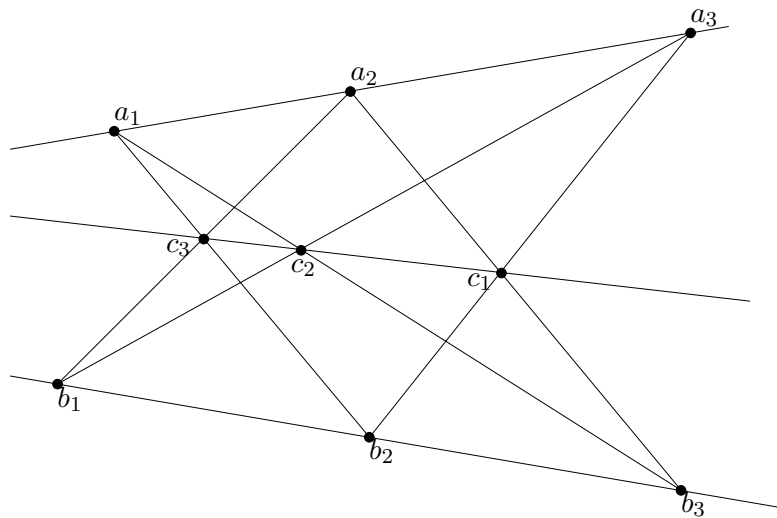
Definicja 1.6. Podprzestrzeń X przestrzeni \mathfrak{A} jest *mocna* wtedy i tylko wtedy, gdy każde dwa jej punkty są współliniowe.

Mocna podprzestrzeń, to podprzestrzeń, która jest kliką.

Definicja 1.7. Mówimy, że podzbiór X zbioru S jest *spójny*, jeśli dla dowolnych różnych punktów $a, b \in X$ istnieje łamana zawarta w X łącząca a z b . Przez łamaną rozumiemy ciąg punktów takich, że dwa kolejne punkty w tym ciągu są współliniowe, formalnie: istnieją punkty $c_0, \dots, c_r \in X$ takie, że $c_0 = a$, $c_r = b$ oraz $c_{i-1} \sim c_i$ dla $i = 1, \dots, r$.

Definicja 1.8. Mówimy, że częściowa przestrzeń prostych \mathfrak{A} jest *przestrzenią gamma*, czyli spełnia *aksjomat Shulta*, albo aksjomat zwany *none-one-or-all*, gdy dla dowolnego punktu a i prostej l jeśli punkt a jest połączalny z dwoma różnymi punktami prostej l , to jest połączalny ze wszystkimi punktami prostej l .

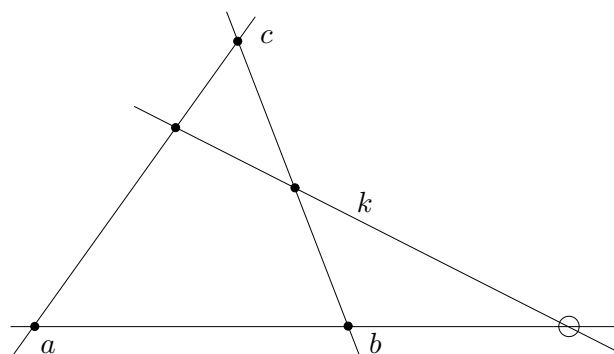
Mówimy, że trzy punkty a, b, c tworzą *trójkąt*, gdy są parami różne, parami współliniowe i nie leżą na jednej prostej; inaczej mówiąc, gdy a, b, c są 3-elementowym sympleksem. Punkty a, b, c nazywamy *wierzchołkami* trójkąta. Czasem mówimy też, że trzy proste k, l, m tworzą trójkąt, gdy są parami różne, parami się przecinają i nie są współpękowe (tzn., nie ma takiego punktu, w którym one wszystkie przecinają się). Proste k, l, m nazywamy *bokami* trójkąta.



Rysunek 1.1: Rzutowy warunek Pappusa.

Definicja 1.9. Mówimy, że częściowa przestrzeń prostych \mathfrak{A} spełnia *warunek Pappusa*, gdy punkty przecięcia przeciwległych boków sześciokąta wpisanego w dwie proste leżą na jednej prostej (rys. 1.1).

Definicja 1.10. Mówimy, że częściowa przestrzeń prostych \mathfrak{A} spełnia *rzutowy warunek Veblena (PVC)*, gdy prosta przecinająca dwa boki dowolnego trójkąta w \mathfrak{A} w dwóch różnych punktach przecina również trzeci bok tego trójkąta (rys. 1.2).



Rysunek 1.2: Rzutowy warunek Veblena (PVC).

Definicja 1.11. Strukturę $\mathfrak{B} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ nazywamy *przestrzenią rzutową*, gdy: \mathfrak{B} jest przestrzenią prostych, na każdej prostej leżą przynajmniej trzy punkty oraz \mathfrak{B} spełnia rzutowy warunek Veblena.

1.2 Proste jako łańcuchy

Niech \mathcal{K} będzie dowolnym niepustym zbiorem, S będzie zbiorem punktów oraz $I \subseteq S \times \mathcal{K}$ będzie relacją incydencji. Fakt, że punkt $a \in S$ leży na prostej to znaczy, że incyduje z prostą $l \in \mathcal{K}$ zapisujemy $a I l$. Formalnie rozważamy strukturę incydencyjną $\langle S, \mathcal{K}, I \rangle$. Można z niej odzyskać naszą strukturę $\langle S, \mathcal{L} \rangle$ wprowadzając pojęcie łańcucha.

Dla prostej $l \in \mathcal{K}$ łańcuchem wyznaczonym przez l jest zbiór punktów:

$$l^* = \{a \in S : a I l\}.$$

Wówczas $\mathcal{L} = \{l^* : l \in \mathcal{K}\}$ będzie naszą rodziną prostych, jako rodzina podzbiorów zbioru punktów. W zasadzie abstrakcyjną relację incydencji I zastępujemy w ten sposób naturalną relacją \in zwykłego teoriomnogościowego należenia.

1.3 Przestrzeń Grassmanna

Przez V będziemy oznaczać przestrzeń wektorową. Piszemy $\text{Sub}(U)$ jako zbiór wszystkich podprzestrzeni podprzestrzeni U z przestrzeni V , $\text{Sub}_k(U)$ jako zbiór wszystkich k -podprzestrzeni z U oraz $\text{Sup}_k(U)$ jako zbiór wszystkich k -podprzestrzeni z V , które zawierają U .

Definicja 1.12. Niech Z i Y będą podprzestrzeniami V . *Odcinkiem* o końcach Z, Y nazywamy zbiór wszystkich podprzestrzeni U takich, że $Z \subseteq U \subseteq Y$ i oznaczamy go $[Z, Y]$, w szczególności zbiór

$$[Z, Y]_k := \text{Sup}_k(Z) \cap \text{Sub}_k(Y)$$

nazywamy *k-odcinkiem*.

Przy powyższych oznaczeniach Z nazywamy *wierzchołkiem*, a Y nazywamy *podstawą* odcinka lub *k-odcinka*.

Definicja 1.13. Niech V będzie przestrzenią wektorową oraz k liczbą naturalną taką, że $0 < k < \dim V$. Jeśli B jest $(k + 1)$ -podprzestrzenią oraz H jest $(k - 1)$ -podprzestrzenią B , wtedy $\mathbf{p}(H, B) = [H, B]_k$ nazywamy *k-pękiem* o wierzchołku H i podstawie B . Przez $\mathcal{P}_k(V)$ oznaczamy rodzinę wszystkich k -pęków w przestrzeni V .

Definicja 1.14. Geometrię:

$$\mathfrak{P} = \mathbf{P}_k(V) = \langle \text{Sub}_k(V), \mathcal{P}_k(V) \rangle$$

z k -podprzestrzeniami z przestrzeni V jako punktami wraz z k -pękami jako prostymi nazywamy *przestrzenią pęków*, albo *przestrzenią Grassmanna*.

Zauważmy, że dla $k = 1$ lub $k = \dim V - 1$ przestrzeń pęków \mathfrak{P} jest przestrzenią rzutową. Dla $k \neq 1$ i $k \neq \dim V - 1$ przestrzeń pęków \mathfrak{P} jest właściwą częściową przestrzenią prostych, czyli taką, w której istnieje para niewspółliniowych punktów.

Definicja 1.15. Elementy rodziny zbiorów

$$\mathcal{S}_k(V) := \{[H, Y]_k : H \subseteq \text{Sub}_{k-1}(V)\}$$

nazywamy *gwiazdami*, natomiast elementy rodziny

$$\mathcal{T}_k(V) = \{[Z, B]_k : B \subseteq \text{Sub}_{k+1}(V)\}$$

nazywamy *układami*. Maksymalne gwiazdy to takie, w których $Y = V$, a maksymalne układy to takie, w których $Z = \Theta$ (Θ jest przestrzenią zerową).

Jeśli $1 < k < \dim V - 1$, czyli jeśli \mathfrak{P} nie jest przestrzenią rzutową, to dla każdej prostej $p = \mathbf{p}(H, B)$ z przestrzeni \mathfrak{P} możemy znaleźć maksymalną właściwą gwiazdę $\mathbf{S}(p) = [H, V]_k$ i maksymalny właściwy układ $\mathbf{T}(p) = [\Theta, B]_k$ takie, że $p \subseteq \mathbf{S}(p)$ oraz $p \subseteq \mathbf{T}(p)$.

Definicja 1.16. Podprzestrzeń X częściowej przestrzeni prostych \mathfrak{A} nazywamy *podprzestrzenią Grassmanna*, jeśli:

- (A₁) podprzestrzeń X jest spójna,
- (A₂) dla każdych różnych maksymalnych podprzestrzeni X_1, X_2 z \mathfrak{A} takich, że X posiada co najmniej wspólną prostą z X_i dla $i = 1, 2$, X_1 posiada co najmniej wspólną prostą z X_2 oraz albo $X \cap X_1 \cap X_2 = \emptyset$, albo $X \cap X_1 \cap X_2$ jest prostą.

W pracy [2] dowiedziono dwa następujące fakty:

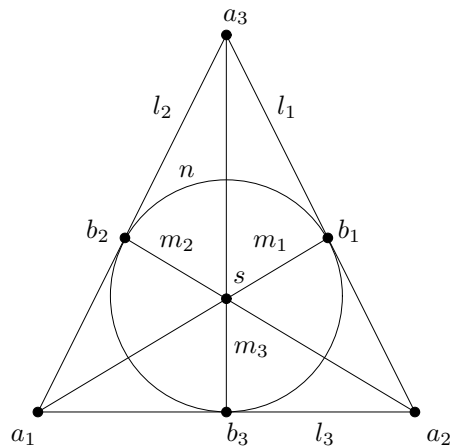
Fakt 1.17. *Odcinek $[Z, Y]_k$ jest podprzestrzenią \mathfrak{P} .*

Fakt 1.18. *Niech X będzie podprzestrzenią \mathfrak{P} . Następujące warunki są równoważne:*

- (1) $X = [Z, Y]_k$ dla pewnych $Z, Y \in \text{Sub}(V)$,
- (2) X spełnia (A₁) oraz (A₂).

1.4 Podstruktury baerowskie

Struktura incydencyjna $\langle S, \mathcal{L} \rangle$ tak, jak została wprowadzona w definicji 1.1 jest dosyć szczególna, bo proste są podzbiorami zbioru punktów. Można strukturę incydencyjną rozumieć nieco ogólniej. Zbiór punktów i zbiór prostych bierzemy wówczas jako dwa niezależne zbiory odpowiednio S i \mathcal{L} , powiązane ze sobą *relacją incydencji* $I \subseteq S \times \mathcal{L}$.



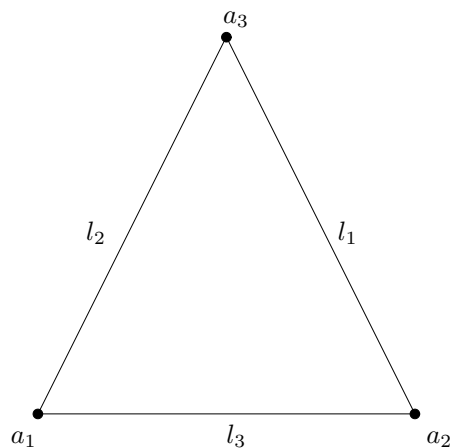
Rysunek 1.3: Płaszczyzna Fano.

Definicja 1.19. Niech $S' \subseteq S$ i $\mathcal{L}' \subseteq \mathcal{L}$ oraz $I' = I \cap S' \times \mathcal{L}'$ wtedy podstruktura $\langle S', \mathcal{L}', I' \rangle$ struktury $\langle S, \mathcal{L}, I \rangle$ jest *podstrukturą baerowską*, jeśli spełnione są następujące warunki:

1. Dla każdych dwóch punktów $a_1, a_2 \in S'$ i dla każdej prostej $l \in \mathcal{L}$ jeśli $a_1 I l, a_2 I l$ oraz $a_1 \neq a_2$, to $l \in \mathcal{L}'$.
2. Dla każdych dwóch prostych $l_1, l_2 \in \mathcal{L}'$ i dla każdego punktu $a \in S$ jeśli $a I l_1, a I l_2$ oraz $l_1 \neq l_2$, to $a \in S'$.

Podstruktura $\langle S', \mathcal{L}', I' \rangle$ jest *niezdegenerowana*, gdy $|S'| \geq 2$.

Jeżeli mówimy o podstrukturze w zadanej strukturze, to możemy opuścić relację incydencji I' , gdyż jest ona jednoznacznie zdeterminowana przez I, S' oraz \mathcal{L}' .



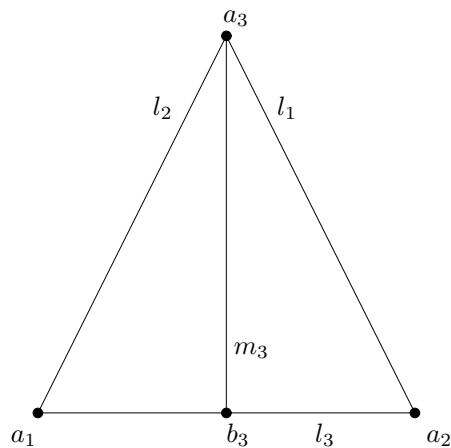
Rysunek 1.4: Podstruktura baerowska płaszczyzny Fano.

Do zilustrowania pojęcia podstruktury baerowskiej rozważmy płaszczyznę rzutową Fano (rys. 1.3), gdzie

$$S = \{a_1, a_2, a_3, b_1, b_2, b_3, s\}, \quad \mathcal{L} = \{l_1, l_2, l_3, m_1, m_2, m_3, n\}.$$

Wybierzmy $S' = \{a_1, a_2, a_3\}$ oraz $\mathcal{L}' = \{l_1, l_2, l_3\}$ tak, jak na rysunku 1.4. Taki układ zgodnie z warunkami definicji tworzy podstrukturę baerowską.

Innym przykładem podstruktury baerowskiej może być następująca struktura. Niech $S' = \{a_1, a_2, a_3, b_3\}$, $\mathcal{L}' = \{l_1, l_2, l_3, m_3\}$, jak na rysunku 1.5. Podstruktura $\langle S', \mathcal{L}' \rangle$ spełnia założenia definicji 1.19, zatem tworzy ona podstrukturę baerowską płaszczyzny Fano.



Rysunek 1.5: Podstruktura baerowska płaszczyzny Fano.

Definicja 1.20. Mówimy, że podstruktura baerowska $\langle S', \mathcal{L}' \rangle$ struktury incydencyjnej $\langle S, \mathcal{L}, I \rangle$ jest *mocna*, gdy dla dowolnych $a, b \in S'$ istnieje taka prosta $l \in \mathcal{L}'$, że $a, b \perp l$.

Rozdział 2

Grassmanniany kombinatoryczne

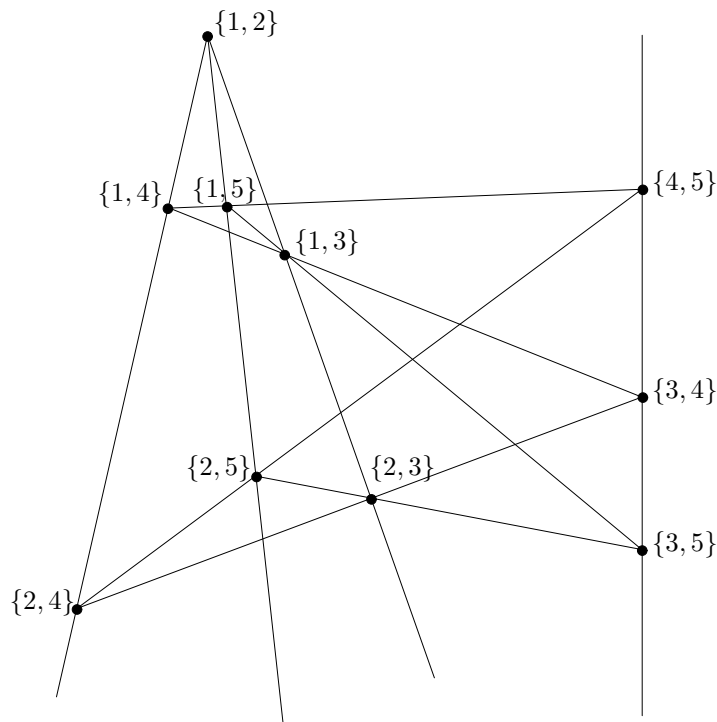
Definicja 2.1. Dla dowolnego zbioru X oraz liczby naturalnej k takich, że $1 \leq k$ oraz $k + 1 \leq |X|$, *grassmannianem kombinatorycznym* nazywamy geometrię, której punktami są k -elementowe podzbiory X , a prostymi są $(k + 1)$ -elementowe podzbiory X , czyli strukturę

$$\mathbf{G}_k(X) = \langle \wp_k(X), \wp_{k+1}(X), \subset \rangle.$$

Sprawdzimy, że grassmannian kombinatoryczny $\mathbf{G}_k(X)$ jest częściową przestrzenią prostych, tzn. że spełnia wszystkie warunki definicji 1.1.

- (i) $\wp_{k+1}(X) \neq \emptyset$, ponieważ $|X| \geq k + 1$ z założenia o zbiorze X .
- (ii) Niech $l, m \in \wp_{k+1}(X)$. Załóżmy, że istnieją $a, b \in \wp_k(X)$ takie, że $a \neq b$, $a, b \in l, m$. Z uwagi na ilość elementów w l oraz w a i b musi być $l = a \cup b$. Podobnie $m = a \cup b$. Z tego wynika, że $l = a \cup b = m$.
- (iii) Niech $l \in \wp_{k+1}(X)$. Musimy pokazać, że na prostej l leżą przynajmniej dwa różne punkty. W tym celu wybierzmy że zbioru l podzbiór a o k elementach. Jest to możliwe, gdyż w l jest $k + 1$ elementów. W zbiorze l pozostał jeden element x , którego nie ma w zbiorze a . Wybierzmy teraz w l podzbiór b k -elementowy, w którym znajduje się x . Zatem $a, b \subset l$ oraz $a \neq b$. Szukanymi punktami są a i b .

W szczególności grassmannian kombinatoryczny nie jest przestrzenią prostych, czego dobrym przykładem będzie konfiguracja Desarguesa (rys. 2.1), która jest właściwą częściową przestrzenią prostych i w której można znaleźć dwa punkty, na przykład $\{1, 2\}$ oraz $\{3, 4\}$, które nie są współliniowe. Ta konfiguracja to grassmannian $\mathbf{G}_2(X)$, gdzie X jest dowolnym zbiorem 5-elementowym. Zauważmy, że nie ma znaczenia jaki zbiór konkretnie bierzemy za X , istotna jest tylko liczba elementów w tym zbiorze. Przyjmujemy zatem konwencję,



Rysunek 2.1: Konfiguracja Desarguesa – grassmannian $\mathbf{G}_2(5)$.

że $\mathbf{G}_k(n)$ to grassmannian kombinatoryczny nad zbiorem n -elementowym. W takim razie konfiguracja Desarguesa to grassmannian $\mathbf{G}_2(5)$.

Inne przykłady grassmannianów kombinatorycznych znajdują się na rysunkach 2.2 oraz 2.3.

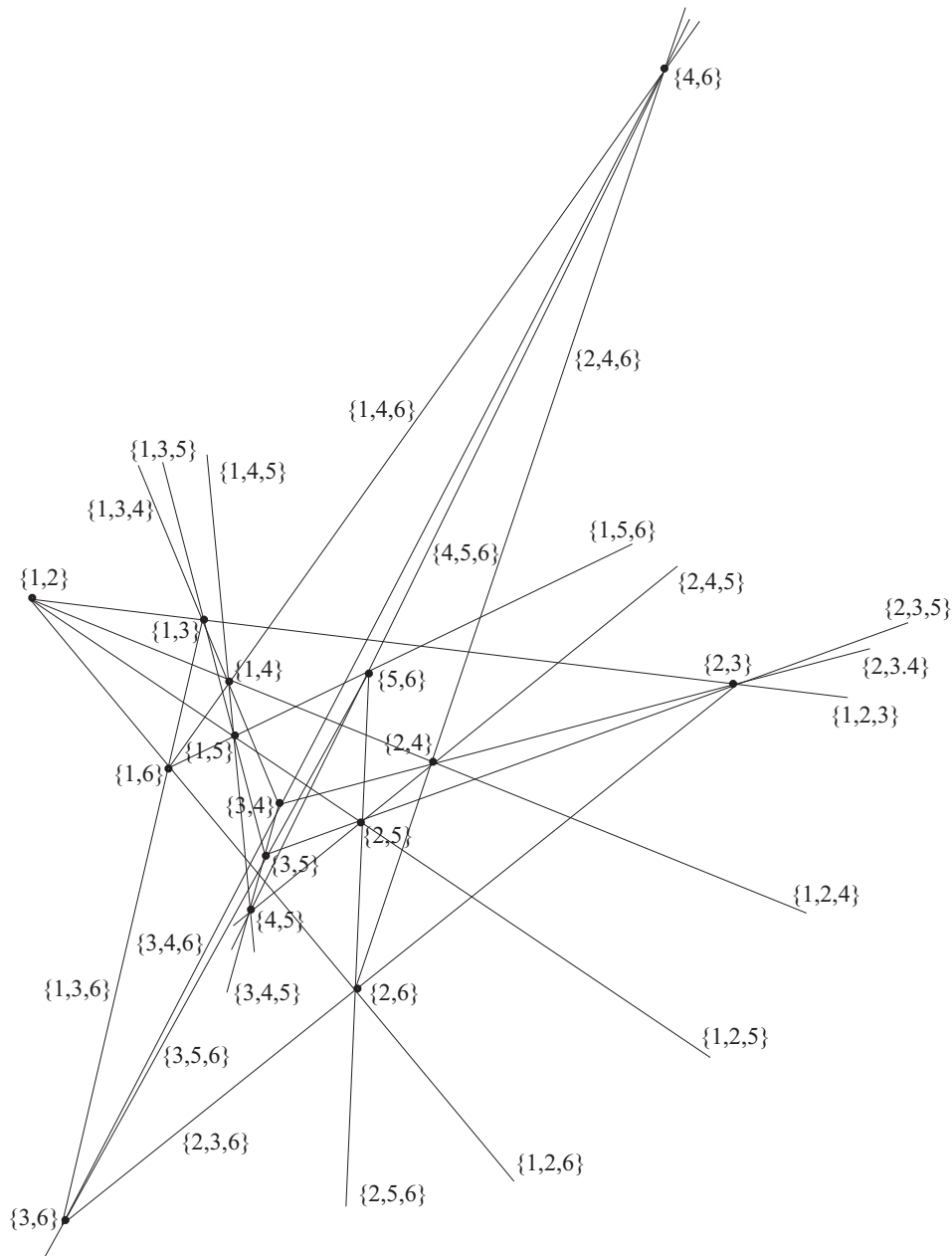
2.1 Ograniczenia na k

Dla pewnych szczególnych wartości k oraz $|X| = n$ uzyskujemy trywialne grassmanniany kombinatoryczne. Rozważmy trzy przypadki:

- (1) Niech $k = 1$. Wtedy w $\mathbf{G}_k(X)$:
 - (i) punktów jest tyle, co elementów w X ,
 - (ii) każde dwa punkty są współliniowe,
 - (iii) na każdej prostej są dwa punkty.

Mówiąc inaczej, $\mathbf{G}_1(X)$ jest grafem zupełnym o n wierzchołkach.

- (2) Niech $k + 1 = n$. Grassmannian $\mathbf{G}_{n-1}(X)$ jest jedną prostą.
- (3) Niech $k + 1 = n - 1$. Ten przypadek jest dualny do (1), w tym sensie, że pojęcie punktu zamieniamy z pojęciem prostej w (1). Zachodzą tutaj następujące związki:

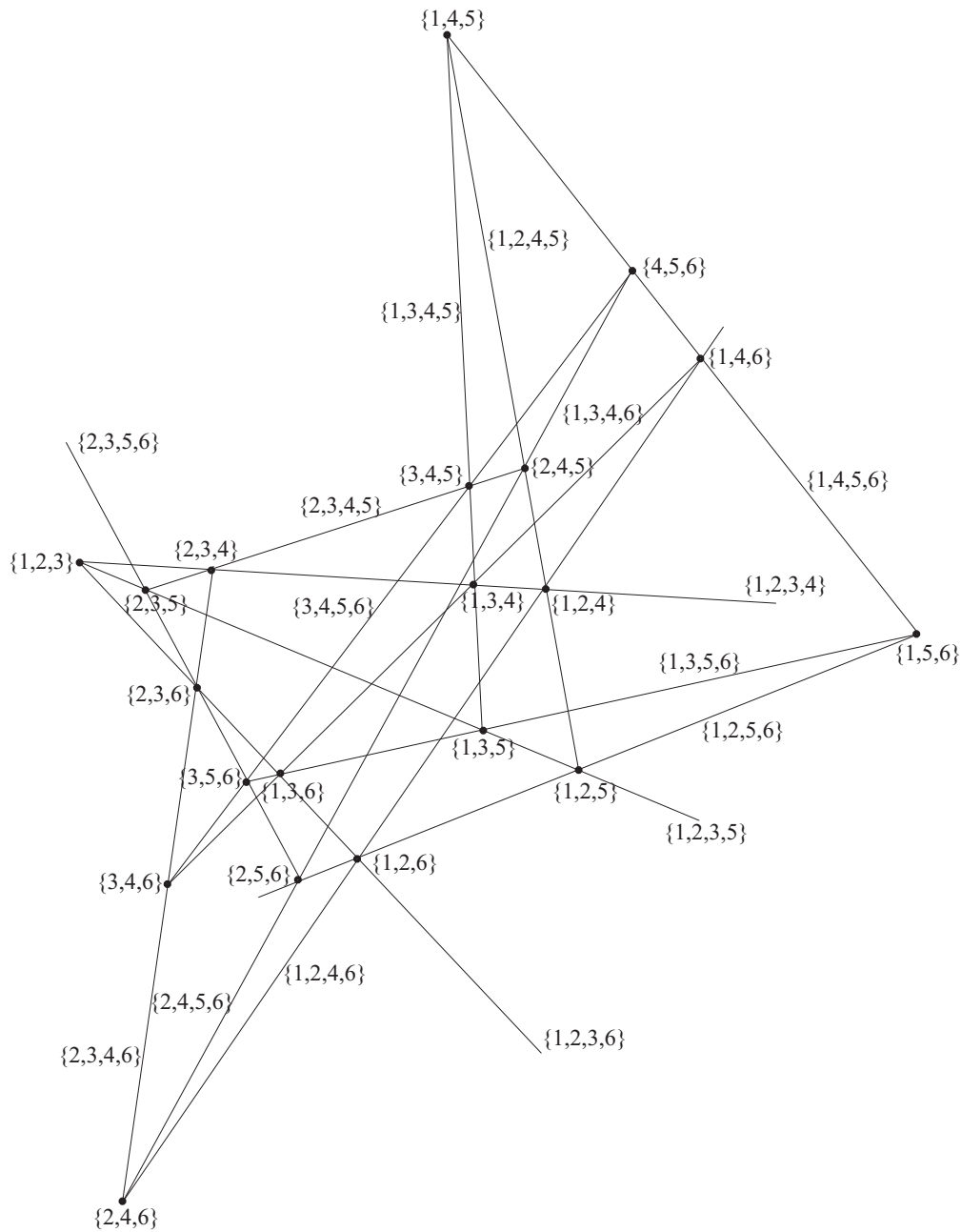


Rysunek 2.2: Konfiguracja $G_2(6)$.

(i') Prostych jest tyle, co elementów w X . Rzeczywiście tak jest, ponieważ dla $|X| = n = k - 2$ mamy

$$\text{ilość prostych} = \binom{n}{n-1},$$

(ii') Każde dwie proste przecinają się. Suma dwóch różnych $(n - 1)$ -elementowych podzbiorów zbioru n -elementowego musi być całym



Rysunek 2.3: Konfiguracja $\mathbf{G}_3(6)$.

n -elementowym zbiorem. W każdym z nich jest jeden element, którego nie ma w drugim. Zatem ich przekrój jest dokładnie $n - 2$ elementowy.

- (iii') Przez każdy punkt przechodzą dwie proste. Każdy punkt jest zbiorem o $|X| - 2$ elementach i można go dokładnie na dwa sposoby uzupełnić do prostej przez dołożenie jednego z dwóch elementów z

X , poza tym punktem.

W dalszej części pracy zakładamy, że:

$$2 \leq k \quad \text{oraz} \quad k + 3 \leq |X|. \quad (2.1)$$

2.2 Podstawowe własności

Zauważmy, że dla punktu $a \in \wp_k(X)$ oraz prostej $l \in \wp_{k+1}(X)$ mamy

$$a \in l^* \iff a \subset l.$$

Lemat 2.2. *Niech $a, b \in \wp_k(X)$ takie, że $a \neq b$, oraz niech $l \in \wp_{k+1}(X)$. Wówczas $a \subset l$ i $b \subset l$ wtedy i tylko wtedy, gdy $l = a \cup b$.*

DOWÓD. (\Leftarrow) Trywialne.

(\Rightarrow) Rozumowanie jak przy sprawdzaniu punktu (ii) pod 2.1. \square

Lemat 2.3. *Niech $a, b \in \wp_k(X)$ takie, że $a \neq b$. Wtedy następujące warunki są równoważne:*

$$(1) \quad |a \cap b| = k - 1,$$

$$(2) \quad |a \cup b| = k + 1,$$

$$(3) \quad a \sim b.$$

DOWÓD. Niech $a, b \in \wp_k(X)$ będą takie, że $a \neq b$.

((1) \Leftrightarrow (2)) Bezpośredni wniosek z faktu, że

$$|a \cup b| = |a| + |b| - |a \cap b|.$$

((2) \Leftrightarrow (3)) Trywialne ze względu na postać prostych w grassmannianie kombinatorycznym. \square

Lemat 2.4. *Jeśli a, b, c są parami różnymi punktami prostej w $\mathbf{G}_k(X)$, to*

$$|a \cap b \cap c| = k - 2.$$

DOWÓD. Niech $a, b, c \in \wp_k(X)$ będą parami różnymi punktami na jednej prostej $l \in \wp_{k+1}(X)$. Na mocy 2.2 to oznacza, że

$$a \cup b = b \cup c = a \cup b \cup c = l,$$

a tym samym

$$|a \cup b \cup c| = k + 1. \quad (2.2)$$

Ponieważ

$$|a \cup b \cup c| = |a| + |b| + |c| - |a \cap b| - |b \cap c| - |a \cap c| + |a \cap b \cap c|,$$

więc z uwagi na 2.3

$$|a \cup b \cup c| = 3k - 3(k - 1) + |a \cap b \cap c|,$$

i ostatecznie z (2.2) dostajemy

$$|a \cap b \cap c| = k - 2,$$

co należało pokazać. \square

Lemat 2.5. *Jeśli a, b, c są wierzchołkami trójkąta w $\mathbf{G}_k(X)$, to*

$$|a \cap b \cap c| = k - 1.$$

DOWÓD. Niech $a, b, c \in \mathcal{P}_k(X)$ będą takie, że $\neq(a, b, c)$ oraz $\sim(a, b, c)$. Z przyjętych założeń oraz z 2.3 wynika, że zbiory a, b, c różnią się między sobą parami dokładnie jednym elementem. To znaczy w szczególności mamy jedyne takie $\alpha \in a$, że $\alpha \notin b$ oraz jedyne takie $\beta \in b$, że $\beta \notin a$. Rozpatrujemy dwa przypadki:

- (i) Niech $\alpha \in c$. Ponieważ $a \sim c$, więc na mocy 2.3 mamy jedyne takie $\gamma \in c$, że $\gamma \notin a$. Przypuśćmy, że $\gamma \in b$. Wówczas musi być $\gamma = \beta$, bo β jest jedynym elementem takim, że $\beta \in b$ i $\beta \notin a$. Wówczas $c = a \cap b \cup \{\beta\}$, a więc $c \subset a \cup b$, co oznacza, że a, b, c są współliniowe i otrzymujemy sprzeczność. Nasze przypuszczenie było fałszywe, mamy więc $\gamma \notin b$. Ponieważ $b \sim c$, więc pozostałe elementy c różne od γ muszą być w b , w tym także α , co jest sprzeczne z naszym wcześniejszym założeniem i w efekcie rozpatrywany przypadek $\alpha \in c$ nie jest możliwy.
- (ii) Niech $\alpha \notin c$. Oznaczmy $h = a \cap b$. Zauważmy, że $|h| = k - 1$ z 2.3 oraz $a = h \cup \{\alpha\}$. Ponieważ $a \sim c$ i $\alpha \notin c$, to z uwagi na 2.3 musi być $h \subset c$.

Pokazaliśmy, że przypadek $\alpha \in c$ nie jest możliwy, natomiast, gdy $\alpha \notin c$, to mamy żądane $h = a \cap b \cap c$. \square

Wniosek 2.6. *Jeśli punkty a, b, c są wierzchołkami trójkąta w $\mathbf{G}_k(X)$, to*

$$a \cap b = b \cap c = c \cap a = a \cap b \cap c.$$

Lemat 2.7 (none-or-two). *Niech $a \in \mathcal{P}_k(X)$ oraz $l \in \mathcal{P}_{k+1}(X)$ będą takie, że $a \not\subset l$. Na prostej l nie ma punktów połączalnych z punktem a , albo są dokładnie dwa takie punkty.*

DOWÓD. Musimy wyeliminować przypadki, gdzie taki punkt jest jeden lub więcej niż dwa.

1. Przypuśćmy, że na prostej l jest dokładnie jeden punkt b taki, że $a \sim b$. Wówczas z 2.3 mamy $h := a \cap b \in \mathcal{P}_{k-1}(X)$. Muszą zatem istnieć takie parami różne $\alpha, \beta, \gamma \in X$, że

$$a = h \cup \{\alpha\}, \quad b = h \cup \{\beta\} \quad \text{oraz} \quad l = b \cup \{\gamma\} = h \cup \{\beta, \gamma\}.$$

Weźmy $c = h \cup \{\gamma\}$. Mamy $c \subset l$ oraz na mocy 2.3 $a \sim c$. Wskazaliśmy różny od b punkt na prostej l łączalny z punktem a .

2. Przypuśćmy, że na prostej l są punkty b, c takie, że $b \neq c$ oraz $a \sim b, c$. Punkty a, b, c tworzą w takim razie trójkąt. Na mocy 2.5 mamy $h \in \mathcal{P}_{k-1}(X)$ taki, że $h = a \cap b \cap c$, natomiast z 2.6 mamy

$$h = a \cap b = b \cap c = c \cap a.$$

Przypuśćmy, że istnieje punkt $d \subset l$ taki, że $a \sim d$ oraz $d \neq b, d \neq c$. Punkty a, b, d tworzą trójkąt, zatem z uwagi na 2.6

$$a \cap b = a \cap b \cap d \subset d,$$

co daje $h \subset d$. Zatem $h \subset b, c, d$, czyli $k-1 \leq |b \cap c \cap d|$, co jest sprzeczne z 2.4.

□

Zgodnie z definicją 1.8 powyższy lemat mówi że grassmannian kombinatoryczny jest przestrzenią gamma wyłącznie dla $k = 1$, bo tylko wówczas na każdej prostej są dokładnie dwa punkty.

Twierdzenie 2.8 (M. Prażmowska [1]). *Niech n, k będą takie, że $1 \leq k < n$ oraz $|X| = n$. Wtedy:*

- (i) przestrzeń $\mathbf{G}_k(X)$ spełnia aksjomat Veblena,
- (ii) przestrzeń $\mathbf{G}_k(X)$ spełnia aksjomat Desarguesa,
- (iii) przestrzeń $\mathbf{G}_k(X)$ trywialnie spełnia aksjomat Pappusa.

2.3 Podkonfiguracje Veblena

W naszym grassmannianie kombinatorycznym $\mathbf{G}_2(5)$ można zauważyć, że wybierając odpowiednie punkty leżące na odpowiednich prostych można znaleźć konfigurację Veblena. Rzeczywiście, jeśli przykładowo weźmiemy punkty

$$\{\{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 5\}, \{4, 5\}, \{2, 5\}\}$$

to uzyskamy konfigurację Veblena. W konfiguracji Desarguesa jest ich dokładnie pięć. Pozostałe to

$$\{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 5\}, \{2, 3\}, \{2, 5\}, \{3, 5\}\},$$

$$\{\{1, 2\}, \{1, 4\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{3, 4\}\},$$

$$\{\{1, 4\}, \{1, 5\}, \{1, 3\}, \{4, 5\}, \{3, 4\}, \{3, 5\}\},$$

oraz

$$\{\{2, 4\}, \{2, 5\}, \{4, 5\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}, \{3, 5\}\}.$$

Intuicyjnie konfiguracja Desarguesa to przestrzeń trzywymiarowa i naturalnymi podprzestrzeniami w tej przestrzeni są płaszczyzny, które odpowiadają konfiguracjom Veblena. Weźmy bowiem prostą przykładowo $\{1, 2, 4\}$ oraz punkt $\{1, 5\}$. Zauważmy, że wybrany punkt nie leży na ustalonej prostej. Spróbujmy teraz znaleźć najmniejszą podprzestrzeń rozpiętą przez wybraną prostą i punkt. W pierwszym kroku dokładamy dwie proste $\{1, 2, 5\}$ i $\{1, 4, 5\}$ rozpięte przez odpowiednie punkty $\{1, 2\}$ i $\{1, 5\}$ oraz $\{1, 4\}$ i $\{1, 5\}$. W drugim kroku dokładamy prostą $\{2, 4, 5\}$ jako rozpiętą przez punkty leżące na uprzednio wybranych prostych. Tak uzyskana podkonfiguracja jest domknięta na prowadzenie prostych, zatem jest podprzestrzenią wyjściowej przestrzeni. Tak więc w sumie w $\mathbf{G}_2(5)$ jest pięć takich płaszczyzn.

2.4 Podstruktury baerowskie

Znając już definicję grassmannianu możemy poszukać dla niego podstrukturę baerowską. Dalej będziemy używać następujących oznaczeń. Dla dowolnego podzbioru $h \subseteq X$, *quasi-gwiazda* o wierzchołku h to

$$S_k(h) = \{a \in \wp_k(X) : h \subseteq a\},$$

natomiast dla $z, y \subseteq X$ takich, że $z \subseteq y$ *odcinek* z, y to

$$[z, y]_k = \{a \in \wp_k(X) : z \subseteq a \subseteq y\}.$$

Lemat 2.9. *Jeśli $h \subseteq X$, to $\langle S_k(h), S_{k+1}(h) \rangle$ jest podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k(X)$.*

DOWÓD. Należy sprawdzić, czy zachodzą oba warunki z definicji 1.19.

- (1) Niech $a_1, a_2 \in S_k(h)$ oraz $l \in \wp_{k+1}(X)$ będą takie, że $a_1 \neq a_2$ oraz $a_1 \subset l$ i $a_2 \subset l$. Ponieważ $h \subseteq a_1$ i $h \subseteq a_2$, więc z założeń i przechodniości inkluzji mamy $h \subseteq l$. To oznacza, że $l \in S_{k+1}(h)$.
- (2) Niech teraz $l_1, l_2 \in S_{k+1}(h)$ oraz $a \in \wp_k(X)$ takie, że $l_1 \neq l_2$ oraz $a \subset l_1$ i $a \subset l_2$. Zauważmy, że $l_1 \cap l_2 = a$ ze względu na ilość elementów w zbiorach a, l_1, l_2 . Z założeń mamy $h \subseteq l_1$ i $h \subseteq l_2$, zatem $h \subseteq l_1 \cap l_2 = a$, co oznacza, że $a \in S_k(h)$.

□

Stwierdzenie 2.10. *Jeśli $h \in \wp_{k-1}(X)$, to $\langle S_k(h), S_{k+1}(h) \rangle$ jest mocną podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k(X)$.*

DOWÓD. Z 2.9 $\langle S_k(h), S_{k+1}(h) \rangle$ jest podstrukturą baerowską, natomiast z 2.3 każde dwa punkty w tej podstrukturze są współliniowe. □

Przyjrzyjmy się teraz innym podstrukturom.

Stwierdzenie 2.11. *Niech $z, y \subseteq X$ będą takie, że $z \subset y$ oraz $|z| < k < |y|$. Wówczas $\langle [z, y]_k, [z, y]_{k+1} \rangle$ jest podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k(X)$.*

DOWÓD. Należy sprawdzić, czy zachodzą oba warunki z definicji 1.19. Oznaczmy $S' = [z, y]_k$ i $\mathcal{L}' = [z, y]_{k+1}$.

- (1) Niech $a_1, a_2 \in S'$ będą takie, że $a_1 \neq a_2$ oraz $a_1, a_2 \subset l$, gdzie $l \subset \wp_{k+1}(X)$. Pokażemy, że $l \in \mathcal{L}'$. Z uwagi na 2.3 mamy $l = a_1 \cup a_2$, natomiast z założenia

$$z \subset a_1, a_2 \subset y,$$

a więc

$$z \subset a_1 \cup a_2 = l \subset y,$$

co oznacza, że $l \in \mathcal{L}'$.

- (2) Niech $l_1, l_2 \in \mathcal{L}'$ będą takie, że $l_1 \neq l_2$ oraz $a \in \wp_k(X)$ będzie takie, że $a \subset l_1$ i $a \subset l_2$. Pokażemy, że $a \in S'$. Wiemy, że $l_1 \cap l_2 = a$. Z określenia \mathcal{L}' mamy

$$z \subset l_1, l_2 \subset y,$$

a więc

$$z \subset l_1 \cap l_2 \subset y,$$

czyli $z \subset a \subset y$. Zatem z określenia S' mamy $a \in S'$.

□

Lemat 2.12. *Niech $z, y \subseteq X$ będą takie, że $z \subset y$ oraz $|z| < k < |y|$. Wówczas zbiór $[z, y]_k$ jest spójny.*

DOWÓD. Niech $a, b \in [z, y]_k$. Wówczas $z \subseteq a, b \subseteq y$. Niech $t = a \cap b$. Wtedy

$$a = t \cup \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m\}$$

dla pewnych $\alpha_1, \dots, \alpha_m \in y$ oraz

$$b = t \cup \{\beta_1, \dots, \beta_2, \dots, \beta_m\}$$

dla pewnych $\beta_1, \dots, \beta_m \in y$, gdzie $m = k - |t|$. Niech

$$\begin{aligned} a_0 &= a, \\ a_1 &= t \cup \{\beta_1, \alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_m\}, \\ a_2 &= t \cup \{\beta_1, \beta_2, \alpha_3, \dots, \alpha_m\}, \end{aligned}$$

analogicznie postępujemy tak do końca, mianowicie

$$\begin{aligned} a_{m-1} &= t \cup \{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_{m-1}, \alpha_m\}, \\ a_m &= b. \end{aligned}$$

Zauważmy, że $a_{i-1} \cap a_i = t \cup \{\beta_1, \dots, \beta_{i-1}, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_m\}$, a więc $|a_{i-1} \cap a_i| = |t| + m - 1 = k - 1$, co na mocy 2.3 oznacza, że punkty a_{i-1}, a_i są współliniowe dla $i = 1, \dots, m$. Zauważmy również, że skoro $z \subseteq a, b$, to $z \subseteq t$. Ponieważ $\alpha_1, \dots, \alpha_m, \beta_1, \dots, \beta_m \in y$, więc $a_i \subset y$ dla $i = 0, \dots, m$. Zatem $a_0, a_1, \dots, a_m \in [z, y]_k$. W ten sposób dowód spójności odcinka $[z, y]_k$ jest zakończony. \square

Wniosek 2.13. *Zauważmy, że $[\emptyset, X]_k = \wp_k(X)$, zatem dowolny grassmannian kombinatoryczny jest spójny.*

2.5 Kliki

Mocna podstruktura baerowska, która pojawia się w stwierdzeniu 2.10 jest kliką w grassmannianie kombinatorycznym.

Twierdzenie 2.14. *Jeżeli \mathcal{K} jest kliką w $\mathbf{G}_k(X)$ oraz $|\mathcal{K}| \geq 2$, to albo \mathcal{K} jest zbiorem punktów leżących na jednej prostej, albo istnieje $h \in \wp_{k-1}(X)$ takie, że $\mathcal{K} \subseteq S_k(h)$.*

DOWÓD. Niech \mathcal{K} będzie kliką w $\mathbf{G}_k(X)$. Gdy $|\mathcal{K}| = 2$, to teza wynika z 2.3. Załóżmy więc, że $|\mathcal{K}| \geq 3$. Weźmy parami różne $a, b, c \in \mathcal{K}$. W takim razie punkty a, b, c są parami współliniowe, więc albo leżą na jednej prostej l , albo tworzą trójkąt.

Rozważmy pierwszy przypadek. Weźmy $x \in \mathcal{K}$. Przypuśćmy, że $x \not\subset l$. Ponieważ $a, b, c, x \in \mathcal{K}$, to punkty te są parami współliniowe, w szczególności x jest współliniowy z trzema różnymi punktami prostej l . Otrzymaliśmy sprzeczność z lematem 2.7. Zatem musi być $x \subset l$. Z dowolności wyboru x wszystkie punkty z \mathcal{K} leżą na prostej l .

Rozważmy drugi przypadek, gdy punkty a, b, c tworzą trójkąt. Z lematu 2.5 mamy $h = a \cap b \cap c \in \wp_{k-1}(X)$. Niech $x \in \mathcal{K}$. Jeśli $x = a$ lub $x = b$ lub $x = c$, to $h \subset x$. Jeśli $x \neq (a, b, c)$, to te punkty tworzą czworościan, bo wszystko dzieje się w klice \mathcal{K} . Rozważmy trójkąt x, a, b . Z lematu 2.5 mamy $h' = a \cap b \cap x \in \wp_{k-1}(X)$, ale ze względu na 2.3 mamy

$$h' = a \cap b = h.$$

Stąd $h \subset x$. Z dowolności wyboru x wynika inkluzja $\mathcal{K} \subseteq S_k(h)$. \square

Niech l będzie prostą w $\mathbf{G}_k(X)$ i niech $h \in \wp_{k-1}(X)$. Rozważmy kliki $\mathcal{K}_1 \subseteq l$ oraz $\mathcal{K}_2 \subseteq S_k(h)$. Zauważmy na mocy 2.4, że sytuacja, w której $\mathcal{K}_1 = \mathcal{K}_2$ możliwa jest jedynie, gdy $|\mathcal{K}_1| = |\mathcal{K}_2| \leq 2$.

Wniosek 2.15. *Jeśli l jest prostą w $\mathbf{G}_k(X)$ oraz $h \in \wp_{k-1}(X)$, to*

$$|l^* \cap S_k(h)| \leq 2.$$

Stwierdzenie 2.16. *Niech $h \subset X$.*

- (i) *Zbiór $S_k(h)$ jest kliką wtedy i tylko wtedy, gdy $|h| = k - 1$.*
- (ii) *Jeśli zbiór $S_k(h)$ jest kliką to jest kliką maksymalną.*

DOWÓD. (i) (\Rightarrow) Wynika z 2.14 oraz 2.15.

(\Leftarrow) Niech $h \in \wp_{k-1}(X)$. Weźmy $a, b \in S_k(h)$, takie, że $a \neq b$. Z lematu 2.3 mamy $a \sim b$. Zatem zgodnie z definicją 1.4 $S_k(h)$ jest kliką.

(ii) Załóżmy, że $S_k(h)$ jest kliką i przypuśćmy, że nie jest kliką maksymalną, to znaczy, że istnieje punkt $a \notin S_k(h)$, który jest współliniowy z każdym punktem z $S_k(h)$. To znaczy, że $a \sim x$ dla każdego $x \in S_k(h)$. Weźmy punkty $b, c \in S_k(h)$ takie, że $b \neq c$. Ponieważ $h \subset b, c$ oraz $b \sim c$ to z 2.3 mamy

$$h = b \cap c. \tag{2.3}$$

Ponieważ $a \notin S_k(h)$, więc $a \notin (a, b, c)$. Zatem punkty a, b, c tworzą trójkąt. Z (2.3) oraz 2.6 otrzymujemy

$$h = b \cap c = a \cap b \cap c \subset a.$$

Stąd $a \in S_k(h)$, co przeczy naszemu założeniu o a . Tak więc nasze przypuszczenie było fałszywe i $S_k(h)$ jest maksymalną kliką. \square

Stwierdzenie 2.17. *Jeśli $h \in \wp_{k-1}(X)$, to $S_k(h)$ jest sympleksem.*

DOWÓD. Wniosek 2.15 mówi, że w gwiazdzie $S_k(h)$ mogą być najwyżej dwa punkty, które leżą na jednej prostej, a to zgodnie z definicją 1.5 oznacza, że gwiazda jest sympleksem. \square

Twierdzenie 2.4 mówi, że w grassmannianie kombinatorycznym możliwe są dwa typy klik: *układ*, czyli zbiór punktów leżących na jednej prostej, oraz *gwiazda*, czyli podzbiór zbioru postaci $S_k(h)$ dla pewnego $h \in \wp_{k-1}(X)$.

Mówimy, że klika jest *nietrywialna*, gdy zawiera przynajmniej trzy punkty. Nietrywialnym klikom możemy jednoznacznie przypisać ich typ (por. 2.15). Przy założeniach (2.1) w naszym grassmannianie $\mathbf{G}_k(X)$ na każdej prostej są co najmniej trzy punkty i w każdym zbiorze $S_k(h)$ dla $h \in \wp_{k-1}(X)$ są co najmniej trzy punkty. Tak więc z uwagi na 2.15 istnieją maksymalne układy i gwiazdy.

2.6 Zanurzenia

Zacznijmy od definicji jednego z podstawowych przekształceń w geometrii, czyli kolineacji.

Definicja 2.18. Niech $\mathfrak{A} = \langle S, \mathcal{L}, I \rangle$ i $\mathfrak{A}' = \langle S', \mathcal{L}', I' \rangle$ będą częściowymi przestrzeniami prostych. Odwzorowanie $F = (f, g)$ takie, gdzie $f : S \rightarrow S'$, $g : \mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}'$ jest *kolineacją*, gdy f, g są bijekcjami oraz dla $a, b \in S$ i $l \in \mathcal{L}$ spełnione są warunki

- (i) $a I l$ wtedy i tylko wtedy, gdy $f(a) I' g(l)$,
- (ii) $a \sim b$ wtedy i tylko wtedy, gdy $f(a) \sim f(b)$.

Dla częściowych przestrzeni prostych, gdzie relacja incydencji jest należeniem \in czyli takich, gdzie $\mathcal{L} \subseteq 2^S$, $\mathcal{L}' \subseteq 2^{S'}$ kolineacja to odwzorowanie bijektywne $f : S \rightarrow S'$, które zachowuje proste, to znaczy obrazem prostej jest prosta.

Zdefiniujmy równie ważne pojęcie zanurzenia, które jest potrzebne w dalszej pracy.

Definicja 2.19. Niech $\mathfrak{A} = \langle S, \mathcal{L}, I \rangle$ i $\mathfrak{A}' = \langle S', \mathcal{L}', I' \rangle$ będą częściowymi przestrzeniami prostych. Odwzorowanie $F = (f, g)$ takie, gdzie $f : S \rightarrow S'$, $g : \mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}'$ jest *zanurzeniem*, gdy f, g są różnowartościowe oraz dla $a, b \in S$ i $l \in \mathcal{L}$ spełnione są warunki

- (i) $a I l$ wtedy i tylko wtedy, gdy $f(a) I' g(l)$,
- (ii) $a \sim b$ wtedy i tylko wtedy, gdy $f(a) \sim f(b)$.

Twierdzenie 2.20 (M. Prażmowska [1]). *Niech $\mathfrak{A} = \mathbf{G}_k(X)$ oraz $\mathfrak{B} = \mathbf{G}_m(Y)$, gdzie $|X|, |Y| < \infty$. Jeśli $F = (f, g)$ jest zanurzeniem \mathfrak{A} w \mathfrak{B} , to istnieją $z, y \subseteq Y$ takie, że $F(\mathfrak{A}) = \langle [z, y]_m, [z, y]_{m+1} \rangle$.*

W tej pracy udowodnimy to twierdzenie dla niekoniecznie skończonych zbiorów X i Y .

Rozdział 3

Charakteryzacja odcinków

Lemat 3.1. *Klika typu gwiazda jest odcinkiem, tzn. gdy $\mathcal{K} \subseteq S_k(h)$ dla pewnego $h \in \wp_{k-1}(X)$, to $\mathcal{K} = [h, \cup \mathcal{K}]_k$.*

DOWÓD. Niech $\mathcal{K} \subseteq S_k(h)$ dla pewnego $h \in \wp_{k-1}(X)$. Wówczas

$$\mathcal{K} = \{a_i \in \wp_k(X) : i \in I\} = \{h \cup \{\alpha_i\} : \alpha_i \in X, i \in I\} \quad (3.1)$$

dla pewnego zbioru indeksów I . Zatem

$$\cup \mathcal{K} = h \cup \bigcup_{i \in I} \{\alpha_i\}. \quad (3.2)$$

(\subseteq) Weźmy $x \in \mathcal{K}$. Wówczas $x \subseteq \cup \mathcal{K}$ oraz $x \in S_k(h)$, ponieważ $\mathcal{K} \subseteq S_k(h)$. Tak więc $h \subseteq x$. Zatem $x \in [h, \cup \mathcal{K}]_k$.

(\supseteq) Niech $x \in [h, \cup \mathcal{K}]_k$. Skoro $h \subset x \subset \cup \mathcal{K}$ i $|h| = k$, to z (3.2) i istnieje $i_0 \in I$ takie, że $x = h \cup \{\alpha_{i_0}\}$. Zatem $x \in \mathcal{K}$ z (3.1). \square

Lemat 3.2. *Klika punktów leżących na jednej prostej jest odcinkiem, tzn. gdy $\mathcal{K} \subseteq l^*$ dla pewnej prostej $l \in \wp_{k+1}(X)$, to $\mathcal{K} = [\cap \mathcal{K}, l]_k$.*

DOWÓD. Ponieważ $\mathcal{K} \subseteq l^*$ i $l \in \wp_{k+1}(X)$, to

$$\mathcal{K} = \{a_i \subset l : i = 1, \dots, r\} = \{l \setminus \{\alpha_i\} : \alpha_i \in X, i = 1, \dots, r\}$$

oraz

$$\cap \mathcal{K} = a_1 \cap a_2 \cap \dots \cap a_r.$$

(\subseteq) Niech $x \in \mathcal{K}$. Wówczas $x = a_{i_0}$ dla pewnego $i_0 \in \{1, \dots, r\}$. Zatem

$$x = a_{i_0} \supseteq \bigcap_{i=1}^r a_i = \cap \mathcal{K}.$$

Z drugiej strony $x = a_{i_0} \subset l$. Tak więc $x \in [\cap \mathcal{K}, l]$.

(\supseteq) Niech $x \in [\cap \mathcal{K}, l]_k$. Zatem $\cap \mathcal{K} \subset x \subset l$ oraz $|x| = k$. Możemy przyjąć, że $a_i = l \setminus \{\alpha_i\}$ dla pewnego $\alpha_i \in l$, gdzie $i = 1, \dots, r$. Zatem

$$\cap \mathcal{K} = \{\alpha_{r+1}, \alpha_{r+2}, \dots, \alpha_{k+1}\}.$$

Stąd

$$x = \{\alpha_{r+1}, \dots, \alpha_{k+1}\} \cup \{\alpha_1, \dots, \alpha_{i_0-1}, \alpha_{i_0+1}, \dots, \alpha_r\} = l \setminus \{\alpha_{i_0}\}$$

dla pewnego $i_0 \in \{1, \dots, r\}$, bo x jest k -elementowym podzbiorem $(k+1)$ -elementowego l i zawiera $\cap \mathcal{K}$. Zauważmy, że $x = a_{i_0} \in \mathcal{K}$, co kończy dowód. \square

Stwierdzenie 3.3. *Dwie różne maksymalne kliki tego samego typu albo są rozłączne, albo mają jeden punkt wspólny.*

DOWÓD. Grassmannian kombinatoryczny jest częściową przestrzenią prostych więc dla prostych teza wynika z warunku (ii) w definicji 1.1.

Dla gwiazd $\mathcal{K}_1 = S_k(h_1)$, $\mathcal{K}_2 = S_k(h_2)$ takich, że $\mathcal{K}_1 \neq \mathcal{K}_2$ oraz $h_1, h_2 \in \wp_{k-1}(X)$, przypuśćmy, że $|\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| \geq 2$. Wtedy istnieją punkty $a, b \in \mathcal{K}_1, \mathcal{K}_2$ takie, że $a \neq b$. Wówczas z 2.3 $h_1 = a \cap b = h_2$. Ale wtedy mamy, że $\mathcal{K}_1 = \mathcal{K}_2$, co jest sprzeczne z naszym założeniem. Zatem udowodniliśmy, że dwie różne maksymalne kliki tego samego typu mają co najwyżej jeden punkt wspólny. \square

Stwierdzenie 3.4. *Dwie maksymalne kliki różnych typów albo są rozłączne, albo mają dokładnie dwa punkty wspólne.*

DOWÓD. Zgodnie z 2.14 niech $\mathcal{K} = S_k(h)$ będzie gwiazdą dla pewnego $h \in \wp_{k-1}(X)$ oraz niech l będzie prostą. Załóżmy, że $\mathcal{K} \cap l^* \neq \emptyset$. Wówczas istnieje punkt $a \in \wp_k(X)$ taki, że $a \in \mathcal{K}$ i $a \subset l$. Zatem $h \subset l$ bo $h \subset a$. Możemy przyjąć, że $a = h \cup \{\alpha\}$ dla pewnego $\alpha \in X$. Zauważmy, że

$$l = h \cup \{\alpha, \beta\}$$

dla pewnego $\beta \in X$ takiego, że $\alpha \neq \beta$. Zatem $b = h \cup \{\beta\}$ jest takim punktem, że $a \neq b$, $b \subset l$ oraz $b \in \mathcal{K}$. Z uwagi na 2.15 mamy $|\mathcal{K} \cap l^*| = 2$, co kończy dowód. \square

Stwierdzenie 3.5. *Odcinek jest grassmannianem kombinatorycznym. Dokładniej dla $z, y \subseteq X$ takich, że $z \subset y$ i $|z| < k < |y|$ mamy*

$$\langle [z, y]_k, [z, y]_{k+1} \rangle \cong \mathbf{G}_{k-|z|}(y \setminus z).$$

DOWÓD. Wystarczy zauważyć, że we wszystkich punktach i prostych zadanego odcinka, jako zbiorach powtarza się (zawiera się) z . \square

Definicja 3.6. Niech $\mathfrak{M} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ będzie podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k(X)$. Mówimy, że \mathfrak{M} jest podstrukturą Grassmanna, jeśli:

$$(B_0) \quad \mathcal{L} = \{l \in \wp_{k+1}(X) : |l^* \cap S| \geq 2\},$$

(B₁) zbiór S jest spójny,

(B₂) dla różnych maksymalnych klik $\mathcal{K}_1, \mathcal{K}_2$ takich, że

$$|\mathcal{K}_1 \cap S| \geq 2, \quad |\mathcal{K}_2 \cap S| \geq 2 \quad \text{oraz} \quad |\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2$$

albo $S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 = \emptyset$ albo $|S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2$.

Stwierdzenie 3.7. *Jeśli $z, y \subseteq X$, $z \subset y$ i $|z| < k < |y|$, to odcinek $\langle [z, y]_k, [z, y]_{k+1} \rangle$ jest podstrukturą Grassmanna w $\mathbf{G}_k(X)$.*

DOWÓD. Niech $S = [z, y]_k$ oraz $\mathcal{L} = [z, y]_{k+1}$. Z 2.11 $\langle [z, y]_k, [z, y]_{k+1} \rangle$ jest podstrukturą baerowską, natomiast z 2.12 wynika (B₁), czyli spójność odcinka. Wykażemy teraz, że odcinek spełnia (B₀).

(\subseteq) Niech $l \in [z, y]_{k+1}$. Ponieważ $|z| < k$, to w odcinku $[z, l]_k$ są przynajmniej dwa różne punkty a, b . Zauważmy, że

$$z \subset a \cup b = l \subset y,$$

a więc $a, b \in l^* \cap S$, czyli $|l^* \cap S| \geq 2$.

(\supseteq) Część (1) dowodu twierdzenia 2.11.

Przechodzimy teraz do sprawdzenia (B₂). Niech $\mathcal{K}_1, \mathcal{K}_2$ będą różnymi maksymalnymi klikami w $\mathbf{G}_k(X)$. Założenie z (B₂) mówiące, że $|\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2$ ogranicza wybór klik z uwagi na stwierdzenia 3.3 i 3.4. Możemy bez utraty ogólności przyjąć wręcz, że $\mathcal{K}_1 = S_k(h)$ dla pewnego $h \in \wp_{k-1}(X)$ oraz $\mathcal{K}_2 = l^*$ dla pewnego $l \in \wp_{k+1}(X)$. Zatem $\mathcal{K}_1 = [h, X]_k$ natomiast $\mathcal{K}_2 = [\emptyset, l]_k$.

Z założeń w (B₂) odnośnie \mathcal{K}_1 mamy $|\mathcal{K}_1 \cap S| \geq 2$, czyli istnieją $a, b \in \mathcal{K}_1, S$ takie, że $a \neq b$. Ponieważ $\mathcal{K}_1 = S_k(h)$, to $h = a \cap b$. Ponadto $z \subset a, b$, gdyż $a, b \in S$. Stąd

$$z \subset a \cap b = h, \tag{3.3}$$

i dalej

$$\mathcal{K}_1 \cap S = [h, X]_k \cap [z, y]_k = [h \cup z, X \cap y]_k = [h, y]_k. \tag{3.4}$$

Z założeń w (B₂) odnośnie \mathcal{K}_2 mamy $|\mathcal{K}_2 \cap S| \geq 2$, czyli istnieją $a, b \in \mathcal{K}_2, S$ takie, że $a \neq b$. Ponieważ $\mathcal{K}_2 = l^*$, to $l = a \cup b$. Ponadto $a, b \subset y$, gdyż $a, b \in S$. Stąd

$$l = a \cup b \subset y \tag{3.5}$$

i dalej

$$\mathcal{K}_2 \cap S = [\emptyset, l]_k \cap [z, y]_k = [\emptyset \cup z, l \cap y]_k = [z, l]_k. \tag{3.6}$$

Z (3.3) i (3.4) oraz z (3.5) i (3.6) mamy

$$S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 = \mathcal{K}_1 \cap S \cap \mathcal{K}_2 \cap S = [h, y]_k \cap [z, l]_k = [h \cup z, y \cap l]_k = [h, l]_k = \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2.$$

Ponieważ z założenia (B₂) mamy $|\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2$, więc dowód jest zakończony. \square

Lemat 3.8. *Niech $\mathfrak{M} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ będzie podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k(X)$ spełniającą (\mathbf{B}_1) , (\mathbf{B}_2) i niech $h_i \in \wp_{k-1}(X)$ oraz $\mathcal{K}_i = S_k(h_i)$ dla $i = 1, 2$. Jeśli $|\mathcal{K}_1 \cap S| \geq 2$, $|\mathcal{K}_2 \cap S| \geq 2$ oraz $S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 \neq \emptyset$, to istnieje taki $y \subseteq X$, że $\mathcal{K}_i \cap S = [h_i, y]_k$ dla $i = 1, 2$.*

DOWÓD. Zgodnie z założeniem niech

$$x \in S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2.$$

Zauważmy, że $\mathcal{K}_i \cap S$ jest kliką, zatem z 3.1 mamy

$$\mathcal{K}_i \cap S = [h_i, y_i]_k, \quad (3.7)$$

gdzie $y_i = \cup(\mathcal{K}_i \cap S)$ dla $i = 1, 2$. Jeśli $\mathcal{K}_1 = \mathcal{K}_2$ to dowód jest zakończony. Możemy zatem dalej przyjąć, że $h_1 \neq h_2$ jako, że \mathcal{K}_i jednoznacznie odpowiada h_i , dla $i = 1, 2$. W takim razie z przeliczenia ilości elementów w zbiorach x, h_1, h_2 wynika, że

$$x = h_1 \cup h_2. \quad (3.8)$$

Naszym celem jest pokazanie, że $y_1 = y_2$. W tym celu weźmy $\alpha \in y_1$. Jeśli $\alpha \in x$, to od razu mamy $\alpha \in y_2$ bo $x \subset y_2$, co wynika z (3.7) oraz faktu, że $x \in \mathcal{K}_2 \cap S$. Załóżmy zatem, że $\alpha \in y_1 \setminus x$. Stąd $l = x \cup \{\alpha\} \in \wp_{k+1}(X)$, tzn. l jest prostą. Rozważmy $a = h_1 \cup \{\alpha\}$. Z uwagi na (3.8) $a \in \wp_k(X)$, czyli a jest punktem. Ponieważ $h_1 \subset a \subseteq y_1$, więc $a \in \mathcal{K}_1 \cap S$ z (3.7). Z kolei z (3.8) mamy $a \subset l$. Zauważmy jeszcze, że $x \neq a$. Zatem, ponieważ $x, a \in l^* \cap S$, więc $|l^* \cap S| \geq 2$. Ponadto

$$x \in S \cap l^* \cap \mathcal{K}_2, \quad (3.9)$$

czyli w szczególności $x \in l^* \cap \mathcal{K}_2$. Z 3.4 $|l^* \cap \mathcal{K}_2| \geq 2$. Dlatego możemy skorzystać z (\mathbf{B}_2) , gdzie jako klikę bierzemy l^*, \mathcal{K}_2 i otrzymujemy

$$|S \cap l^* \cap \mathcal{K}_2| = 2.$$

Niech b będzie drugim, różnym od x punktem w $S \cap l^* \cap \mathcal{K}_2$. Zauważmy, że musi być $h_2 \subset b$ bo $b \in \mathcal{K}_2$ oraz musi być $\alpha \in b$ bo $b \subset l = x \cup \{\alpha\}$ i $b \neq x$. Zatem

$$b = h_2 \cup \{\alpha\}. \quad (3.10)$$

Ponieważ $b \in \mathcal{K}_2 \cap S$ i (3.7), więc $b \subseteq y_2$. Z (3.10) otrzymujemy $\alpha \in y_2$. Z dowolności wyboru α dostaliśmy $y_1 \subseteq y_2$. Zamieniając ze sobą indeksy 1 i 2 można wykazać, że $y_2 \subseteq y_1$, czyli ostatecznie $y_1 = y_2$, co należało pokazać. \square

Lemat 3.9. *Niech $\mathfrak{M} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ będzie podstrukturą baerowską spełniającą (\mathbf{B}_1) , (\mathbf{B}_2) i niech l_1, l_2 będą prostymi w $\mathbf{G}_k(X)$. Jeśli $|l_1^* \cap S| \geq 2$, $|l_2^* \cap S| \geq 2$ oraz $S \cap l_1^* \cap l_2^* \neq \emptyset$, to istnieje taki $z \subset X$, że $l_i^* \cap S = [z, l_i]_k$ dla $i = 1, 2$.*

DOWÓD. Z 3.2 mamy

$$l_i^* \cap S = [z_i, l_i]_k, \quad (3.11)$$

gdzie $z_i = \cap(l_i^* \cap S)$. Jeśli $l_1 = l_2$, to $z_1 = z_2$. Zatem niech $l_1 \neq l_2$. Musimy wykazać, że $z_1 = z_2$.

Weźmy $x \in S \cap l_1^* \cap l_2^*$. Ponieważ $x \in l_2^* \cap S$, to z (3.11) musi być $z_2 \subset x$. Zatem

$$x = z_2 \cup \{\alpha_1, \dots, \alpha_r\},$$

dla pewnych $\alpha_1, \dots, \alpha_r \in X$ i $r = k - |z_2|$. Rozważmy

$$h_i = z_2 \cup \{\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_r\}.$$

Zauważmy, że $h_i = x \setminus \{\alpha_i\}$ oraz że $|h_i| = k - 1$. Dalej rozważmy maksymalne gwiazdy $\mathcal{K}_i = S_k(h_i)$ dla $i = 1, \dots, r$. Ponieważ $h_i \subset x$, więc $x \in \mathcal{K}_i$ dla $i = 1, \dots, r$. W takim razie

$$x \in S \cap \mathcal{K}_i \cap l_1^*.$$

Zatem z 3.4 wynika, że

$$|\mathcal{K}_i \cap l_1^*| = 2. \quad (3.12)$$

Ponieważ $h_i \subset x \subset l_2$, więc odcinek $[h_i, l_2]_k$ jest dwuelementowy. Z jednej strony zauważmy, że

$$[h_i, l_2]_k \subset S_k(h_i) = \mathcal{K}_i. \quad (3.13)$$

Z drugiej strony, ponieważ $z_2 \subset h_i$, to z uwagi na (3.11), mamy

$$[h_i, l_2]_k \subseteq [z_2, l_2]_k = l_2^* \cap S \subset S. \quad (3.14)$$

Zatem z (3.13) oraz (3.14) mamy

$$[h_i, l_2]_k \subseteq \mathcal{K}_i \cap S,$$

a więc $|\mathcal{K}_i \cap S| \geq 2$. Stąd, z założeń do lematu oraz z (3.12) korzystając z (B₂) dla S , l_1^* oraz kliku \mathcal{K}_i otrzymamy

$$|S \cap \mathcal{K}_i \cap l_1^*| = 2.$$

Zatem mamy punkt $a \in S \cap \mathcal{K}_i \cap l_1^*$ taki, że $a \neq x$. Zauważmy, że z 2.3 $a \cap x = h_i$ oraz $a \cup x = l_1$, tak więc

$$[h_i, l_1]_k = \{a, x\} \subseteq S \cap \mathcal{K}_i \cap l_1^*.$$

Korzystając z (3.11) uzyskujemy

$$[h_i, l_1]_k \subseteq l_1^* \cap S = [z_1, l_1]_k,$$

co oznacza, że $z_1 \subseteq h_i$. Indeks i był wybrany dowolnie z $1, \dots, r$, a więc

$$z_1 \subseteq \bigcap_{i=1}^r h_i = z_i.$$

Zamieniając ze sobą indeksy 1 i 2 i stosując to samo rozumowanie, co wyżej pokazemy, że $z_2 \subseteq z_1$. Ostatecznie więc $z_1 = z_2$, co kończy dowód. \square

Lemat 3.10. Niech $\mathfrak{M} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ będzie podstrukturą baerowską w $\mathbf{G}_k^{\circ}(X)$ spełniającą (B_1) , (B_2) . Wówczas istnieją $z, y \subseteq X$ takie, że:

(i) dla każdej maksymalnej gwiazdy $\mathcal{K} = S_k(h)$, gdzie $h \in \wp_{k-1}(X)$ takiej, że $|\mathcal{K} \cap S| \geq 2$ mamy

$$\mathcal{K} \cap S = [h, y]_k,$$

(ii) dla każdej prostej $l \in \wp_{k+1}(X)$ takiej, że $|l^* \cap S| \geq 2$ mamy

$$l^* \cap S = [z, l]_k.$$

DOWÓD. (i) Niech $\mathcal{K}', \mathcal{K}''$ będą dowolnymi maksymalnymi gwiazdami takimi, że

$$|\mathcal{K}' \cap S| \geq 2 \quad \text{oraz} \quad |\mathcal{K}'' \cap S| \geq 2. \quad (3.15)$$

Weźmy $h', h'' \in \wp_{k-1}(X)$ tak, aby $\mathcal{K}' = S_k(h')$ i $\mathcal{K}'' = S_k(h'')$. Z 3.1 mamy $y', y'' \subseteq X$ takie, że

$$\mathcal{K}' \cap S = [h', y']_k \quad \text{oraz} \quad \mathcal{K}'' \cap S = [h'', y'']_k \quad (3.16)$$

Z (3.15) mamy punkty a', a'' takie, że $a' \in \mathcal{K}' \cap S$ oraz $a'' \in \mathcal{K}'' \cap S$. Na mocy (B_1) istnieje ciąg parami różnych punktów $b_0, \dots, b_r \in S$ taki, że $a' = b_0$, $a'' = b_r$ oraz $b_{i-1} \sim b_i$ dla $i = 1, \dots, r$. Niech $i \in \{1, \dots, r\}$. Zauważmy, że z 2.3

$$h_i = b_{i-1} \cap b_i \in \wp_{k-1}(X).$$

Rozważmy maksymalną gwiazdę $\mathcal{K}_i = S_k(h_i)$. Ponieważ $b_{i-1}, b_i \in \mathcal{K}_i, S$, więc

$$|\mathcal{K}_i \cap S| \geq 2. \quad (3.17)$$

Lemat 3.1 daje

$$\mathcal{K}_i \cap S = [h_i, y_i]_k$$

dla pewnego $y_i \subseteq X$. Weźmy teraz dwie sąsiednie gwiazdy $\mathcal{K}_{i-1}, \mathcal{K}_i$, gdzie $i \in \{2, \dots, r\}$. Ponieważ $b_{i-1} \in \mathcal{K}_{i-1} \cap \mathcal{K}_i$ oraz z uwagi na (3.17) możemy dla nich zastosować lemat 3.8, stąd $y_{i-1} = y_i$ dla $i = 2, \dots, r$, a więc

$$y_1 = y_r.$$

Podobnie dla \mathcal{K}' i \mathcal{K}_1 mamy $a' = b_0 \in \mathcal{K}' \cap \mathcal{K}_1$, więc z (3.15), (3.17) i 3.8 dostajemy

$$y' = y_1.$$

Pozostaje jeszcze \mathcal{K}_r i \mathcal{K}'' . Mamy tutaj $b_r = a'' \in \mathcal{K}_r \cap \mathcal{K}''$, więc z (3.15), (3.17) i 3.8 uzyskujemy

$$y_r = y''.$$

Ostatecznie mamy $y' = y''$, co kończy dowód (i).

(ii) Niech l', l'' będą prostymi takimi, że

$$|l'^* \cap S| \geq 2 \quad \text{oraz} \quad |l''^* \cap S| \geq 2. \quad (3.18)$$

Stąd mamy punkty $a' \in l'^* \cap S$ oraz $a'' \in l''^* \cap S$. Na mocy (B_1) istnieje ciąg parami różnych punktów $b_0, \dots, b_r \in S$ takich, że $a' = b_0$, $a'' = b_r$ oraz $b_{i-1} \sim b_i$ dla $i = 1, \dots, r$. Niech

$$l_i = b_{i-1} \cup b_i$$

dla $i = 1, \dots, r$. Zauważmy, że dla każdego $i = 1, \dots, r$ mamy

$$l_i^* \cap S = \{b_{i-1}, b_i\},$$

czyli $|l_i^* \cap S| \geq 2$ oraz

$$l_{i-1}^* \cap l_i^* = \{b_{i-1}\}$$

czyli

$$S \cap l_{i-1}^* \cap l_i^* \neq \emptyset.$$

Tak więc z 3.9 istnieje $z \subset X$ taki, że

$$l_i^* \cap S = [z, l_i]_k \quad (3.19)$$

dla $i = 1, \dots, r$. Dalej mamy $a' \subset l_1, l'$ oraz $a'' \subset l_r, l''$. Z (3.18), z wyboru a', a'' , z 3.9 oraz z (3.19) wynika, że $l'^* \cap S = [z, l']_k$ oraz $l''^* \cap S = [z, l'']_k$, co kończy dowód z dowolności wyboru l', l'' . \square

Lemat 3.11. *Niech $\mathfrak{M} = \langle S, \mathcal{L} \rangle$ będzie niezdegenerowaną podstrukturą barowską w $\mathbf{G}_k(X)$ spełniającą (B_1) , (B_2) i niech $z, y \subseteq X$ będą takie jak w 3.10. Jeśli $a \in [z, y]_k$, $b \in S$ i $a \sim b$, to $a \in S$.*

DOWÓD. Gdy $a = b$, to dowód jest zakończony. Załóżmy więc, że $a \neq b$. Z założenia oraz z 2.3 możemy wziąć

$$h = a \cap b \quad \text{i} \quad \mathcal{K} = S_k(h).$$

Podstruktura \mathfrak{M} jest niezdegenerowana i spójna, więc rozważmy dowolną prostą l przez punkt b w \mathfrak{M} , to znaczy $b \subset l \in \mathcal{L}$. Z 3.10 mamy

$$l^* \cap S = [z, l]_k,$$

a więc $z \subseteq b$. Zauważmy, że $b \in \mathcal{K}$ oraz $z \subseteq b, a$, a więc $z \subseteq h$. Stąd

$$z \subseteq h \subset b \subset l.$$

To z kolei daje, po pierwsze, że $[h, l]_k$ jest zbiorem dwuelementowym. Po drugie

$$[h, l]_k \subseteq [h, X]_k = \mathcal{K}, \quad \text{oraz} \quad [h, l]_k \subseteq [z, l]_k = l^* \cap S. \quad (3.20)$$

To oznacza, że

$$[h, l]_k \subseteq S \cap l^* \cap \mathcal{K}.$$

W szczególności $[h, l]_k \subseteq \mathcal{K} \cap S$ i z 3.10 wynika, że

$$\mathcal{K} \cap S = [h, y]_k. \quad (3.21)$$

Stąd mamy

$$a \in [z, y]_k \cap \mathcal{K} = [z, y]_k \cap [h, X]_k = [h, y]_k = \mathcal{K} \cap S,$$

co oznacza, że $a \in S$ i dowód jest zakończony. \square

Twierdzenie 3.12. *$\langle S, \mathcal{L} \rangle$ jest niezdegenerowaną podstrukturą Grassmanna w $\mathbf{G}_k(X)$ wtedy i tylko wtedy, gdy $S = [z, y]_k$ oraz $\mathcal{L} = [z, y]_{k+1}$ dla pewnych $z, y \subseteq X$ takich, że $z \subset y$ oraz $|z| < k < |y|$.*

DOWÓD. (\Rightarrow) Niech $a \in S$. Ponieważ podstruktura \mathfrak{M} jest niezdegenerowana, to weźmy drugi punkt $b \in S$ różny od a . Podstruktura \mathfrak{M} jest spójna, więc jest prosta $l \in \mathcal{L}$ przez a . Bez zmniejszenia ogólności możemy przyjąć, że $b \subset l$. Rozważmy gwiazdę $\mathcal{K} = S_k(h)$, gdzie $h = a \cap b \in \mathcal{O}_{k-1}(X)$ z 2.3. Zauważmy, że

$$\{a, b\} \subseteq \mathcal{K} \cap S, \quad l^* \cap S,$$

a więc możemy zastosować 3.10, skąd uzyskujemy

$$\mathcal{K} \cap S = [h, y]_k \quad \text{oraz} \quad l^* \cap S = [z, l]_k.$$

Zatem $z \subseteq a$ bo $a \in l^* \cap S$ oraz $a \subseteq y$ bo $a \in \mathcal{K} \cap S$. Ostatecznie $a \in [z, y]_k$, czyli $S \subseteq [z, y]_k$.

Teraz niech $a \in [z, y]_k$. Weźmy dowolny punkt $b \in S$. Ponieważ odcinek $[z, y]_k$ jest spójny na mocy 2.12 oraz $b \in [z, y]_k$ na mocy udowodnionej w poprzednim akapicie inkluzji, więc w $[z, y]_k$ istnieje łamana, czyli ciąg $c_0, c_1, \dots, c_r \in [z, y]_k$ punktów, z których każde dwa sąsiednie są współliniowe, łączący a i b , to znaczy $b = c_0$, $a = c_r$. Z uwagi na 3.11 mamy $c_1 \in S$. Stąd $c_2 \in S$ ponownie z 3.11 i tak dalej, aż $c_r = a \in S$, co z dowolności wyboru a , daje inkluzję $[z, y]_k \subseteq S$.

Pokazaliśmy, że $S = [z, y]_k$. Warunek (\mathbf{B}_0) mówi, że zbiór punktów wyznacza proste, zatem $\mathcal{L} = [z, y]_{k+1}$

(\Leftarrow) Natychmiastowy wniosek z 3.7. \square

Stwierdzenie 3.13. *Niech $\mathfrak{A} = \mathbf{G}_k(X)$ oraz $\mathfrak{B} = \mathbf{G}_m(Y)$. Jeśli $F = (f, g)$ jest zanurzeniem \mathfrak{A} w \mathfrak{B} , to albo F przekształca maksymalne gwiazdy na gwiazdy i maksymalne układy na układy, albo maksymalne gwiazdy na układy i maksymalne układy na gwiazdy.*

DOWÓD. Niech $\mathcal{K}_1, \mathcal{K}_2$ będą maksymalnymi klikami różnych typów w \mathfrak{A} .

Jeśli $\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 \neq \emptyset$, to z 3.4 mamy $|\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2$. Stąd $|f(\mathcal{K}_1) \cap f(\mathcal{K}_2)| = 2$, a ponieważ obrazy $f(\mathcal{K}_1), f(\mathcal{K}_2)$ rozszerzają się jednoznacznie do maksymalnych klik w \mathfrak{B} , więc muszą być klikami różnych typów na mocy 3.4.

Jeśli $\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 = \emptyset$, to ze spójności w \mathfrak{A} klikę \mathcal{K}_1 połączymy z kliką \mathcal{K}_2 ciągiem maksymalnych klik, w którym każde dwie sąsiednie klikki są różnych typów i mają dokładnie dwa punkty wspólne. Korzystając z rozumowania w poprzednim akapicie dowód jest zakończony. \square

Inaczej mówiąc zanurzenia jednego grassmannianu kombinatorycznego w drugi albo zachowują typy maksymalnych klik, albo je zamieniają.

Teraz udowodnimy twierdzenie 2.20 dla niekoniecznie skończonych grassmannianów.

Twierdzenie 3.14. *Niech $\mathfrak{A} = \mathbf{G}_k(X)$ oraz $\mathfrak{B} = \mathbf{G}_m(Y)$. Jeśli $F = (f, g)$ jest zanurzeniem \mathfrak{A} w \mathfrak{B} , to istnieją $z, y \subseteq Y$ takie, że $\langle [z, y]_m, [z, y]_{m+1} \rangle = F(\mathfrak{A})$.*

DOWÓD. Grassmannian \mathfrak{A} jest odcinkiem $[\emptyset, X]_k$. Zatem na mocy 3.7 grassmannian \mathfrak{A} jest podstrukturą Grassmanna. Zanurzenie F zachowuje relację incydencji, a więc zachowuje klikki oraz spójność.

Niech $\mathcal{S} = f(\wp_k(X))$ i $\mathcal{L} = g(\wp_{k+1}(X))$. Z własności zanurzenia F wiemy, że $\langle \mathcal{S}, \mathcal{L} \rangle$ jest podstrukturą baerowską w \mathfrak{B} spełniającą (\mathbf{B}_0) i (\mathbf{B}_1) . Sprawdźmy, że spełnia również (\mathbf{B}_2) . Rozważmy w tym celu dwie różne maksymalne klikki $\mathcal{K}_1, \mathcal{K}_2$ w \mathfrak{B} takie, że

$$|\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{S}| \geq 2, \quad |\mathcal{K}_2 \cap \mathcal{S}| \geq 2, \quad |\mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2 \quad \text{oraz} \quad \mathcal{S} \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 \neq \emptyset. \quad (3.22)$$

Niech $i \in \{1, 2\}$. Przypuśćmy, że $|\mathcal{K}_i \cap \mathcal{S}| = 2$. Wówczas $|f^{-1}(\mathcal{K}_i \cap \mathcal{S})| = 2$ bo f jest iniekcją. Na mocy założeń (2.1) zbiór $f^{-1}(\mathcal{K}_i \cap \mathcal{S})$ możemy uzupełnić do dwu różnych maksymalnych klik w \mathfrak{A} : maksymalnej gwiazdy \mathcal{S} i maksymalnego układu \mathcal{T} . Wówczas $f(\mathcal{S})$ i $f(\mathcal{T})$ są w \mathfrak{B} po pierwsze nietrywialnymi klikkami, po drugie są klikkami różnych typów na mocy 3.3. Rozważmy zatem rozszerzenia klik $f(\mathcal{S})$ i $f(\mathcal{T})$ do maksymalnych klik w \mathfrak{B} i oznaczmy je odpowiednio \mathcal{S}' i \mathcal{T}' . Ponieważ

$$f^{-1}(\mathcal{K}_i \cap \mathcal{S}) \subseteq \mathcal{S}, \mathcal{T},$$

więc

$$\mathcal{K}_i \cap \mathcal{S} \subseteq f(\mathcal{S}), f(\mathcal{T}).$$

Z kolei $f(\mathcal{S}) \subseteq \mathcal{S}'$ oraz $f(\mathcal{T}) \subseteq \mathcal{T}'$, zatem mamy

$$|\mathcal{S}' \cap \mathcal{K}_i| \geq 2 \quad \text{i} \quad |\mathcal{T}' \cap \mathcal{K}_i| \geq 2.$$

Z uwagi na 3.3 i 3.4 albo $\mathcal{S}' = \mathcal{K}_i$, albo $\mathcal{T}' = \mathcal{K}_i$. Bez zmniejszenia ogólności przyjmijmy, że $\mathcal{K}_i = \mathcal{S}'$. Wówczas

$$f(\mathcal{S}) \subseteq \mathcal{S}' = \mathcal{K}_i.$$

Z drugiej strony mamy

$$f(\mathcal{S}) \subseteq S,$$

a więc

$$f(\mathcal{S}) \subseteq \mathcal{K}_i \cap S.$$

Ponieważ $f(\mathcal{S})$ jest nietrywialną kliką, to nasze przypuszczenie, że $|\mathcal{K}_i \cap S| = 2$ okazuje się fałszywe. Tak, że z założenia (3.22) mamy

$$|\mathcal{K}_1 \cap S| \geq 3 \quad \text{i} \quad |\mathcal{K}_2 \cap S| \geq 3$$

i w konsekwencji, z uwagi na 3.13, zbiory $f^{-1}(\mathcal{K}_1 \cap S)$ oraz $f^{-1}(\mathcal{K}_2 \cap S)$ można jednoznacznie rozszerzyć w \mathfrak{A} do maksymalnych klik różnych typów, odpowiednio \mathcal{M}_1 i \mathcal{M}_2 tak, aby $f(\mathcal{M}_i) \subseteq \mathcal{K}_i$, $i = 1, 2$. Zatem, ponieważ $f^{-1}(\mathcal{K}_i \cap S) \subseteq \mathcal{M}_i$, więc

$$\mathcal{K}_i \cap S \subseteq f(\mathcal{M}_i) \subseteq \mathcal{K}_i \cap S,$$

co oznacza, że $f(\mathcal{M}_i) = \mathcal{K}_i \cap S$. Dalej mamy

$$S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 = S \cap \mathcal{K}_1 \cap S \cap \mathcal{K}_2 = f(\mathcal{M}_1) \cap f(\mathcal{M}_2).$$

Z założenia, że $S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2 \neq \emptyset$ mamy $\mathcal{M}_1 \cap \mathcal{M}_2 \neq \emptyset$. Kliki \mathcal{M}_1 , \mathcal{M}_2 są maksymalne i różnych typów, więc z 3.4 mamy $|\mathcal{M}_1 \cap \mathcal{M}_2| = 2$, co daje

$$|S \cap \mathcal{K}_1 \cap \mathcal{K}_2| = 2.$$

Zatem $\langle S, \mathcal{L} \rangle$ spełnia (\mathbf{B}_2) , a więc jest podstrukturą Grassmanna w \mathfrak{B} . W ten sposób na mocy 3.12 dowód jest zakończony. \square

Bibliografia

- [1] Prażmowska M., *Multiple perspectives and generalizations of the Desargues configurations*, Demonstratio Math. **39** (2006), no. 4, 887-906.
- [2] Żynel M., *Orthogonality and correlations of spaces of pencils*, mimeographed.
- [3] Żynel M., *Subspaces and embeddings of spaces of pencils*, mimeographed.