

Največja stopnja ΔG , najmanjša δG .
Rokovanje: $\sum_{v \in VG} \deg_G v = 2|EG|$.
Vsak graf ima sodo mnogo vozlišč lihe stopnje.
Presek/unija grafov je presek/unija njunih V in E .
 $G \cup H$ je disjunktna unija grafov $\sim VG \cap VH = \emptyset$.
Komplement grafa: \bar{G} (obratna povezanost)
 $0 \leq |EG| \leq \binom{V|G|}{2}$ Za padajoče d_i velja:
 (d_1, \dots, d_n) graf $\Leftrightarrow (d_2 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, \dots, d_n)$ graf
Če je AG matrika sosednosti, $((AG)^n)_{i,j}$ pove št. i, j -poti.

$$\text{Število trikotnikov: } \frac{\text{sled}((AG)^3)}{2 \cdot 3}$$

$$|EK_n| = \binom{n}{2}, \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

Sprehod je zaporedje vozlišč, ki so veržno povezana.

Dolžina sprehoda je število prehojenih povezav.
Sklenjen sprehod dolžine k : $v_0 = v_k$
Enostaven sprehod ima disjunktna vozlišča razen (v_0, v_k) .
Pot v grafu: podgraf $P_k \sim$ enostaven nesklenjen sprehod.

Cikel podgraf, ki je enostaven sklenjen sprehod dolžine > 3 .

Če v $G \exists$ dve različni u, v -poti $\Leftrightarrow G$ premore cikel
Sklenjen sprehod lihe dolžine $\in G \Rightarrow$ lih cikel $\in G$

Povezanost u, v sta v isti komponenti $\sim \exists u, v$ -pot

Število komponent grafa: ΩG . G povezan $\sim \Omega G = 1$
Komponenta je maksimalen povezan podgraf.
Premer: $\text{diam } G = \max\{d_G(v, u); \forall v, u \in VG\}$
Ekscentričnost: $\text{ecc}_G u = \max\{d_G(u, x); \forall x \in VG\}$
Polmer: $\text{rad } G = \min\{\text{ecc } u; \forall u \in VG\}$
 $\text{diam } C_n = \text{rad } C_n = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$
(Liha) ožina (g G) je dolžina najkrajšega (lihega) cikla.
Vsaj en od G in \bar{G} je povezan.
Povezava e je most $\Leftrightarrow \Omega(G - e) > \Omega G$
 u je prerezno vozlišče $\Leftrightarrow \Omega(G - u) > \Omega G$
Za nepovezan G velja $\text{diam } \bar{G} \leq 2$

Dvodelni $\sim V = A \cup B, A \cap B = \emptyset, \forall uv \in E : u \in A \oplus v \in A$

$K_{m,n}$ je poln dvodelni graf, $|A| = m, |B| = n$
 G dvodelen $\Leftrightarrow \forall$ komponenta G dvodelna
Pot, sod cikel, hiperkocka so dvodelni, petersenov ni.
 G dvodelen $\Leftrightarrow G$ ne vsebuje lihega cikla.
Biparticijska glede na parnost $d_G(u, x_0), x_0$ fiksen.
Dvodelen k -regularen, $|E| \geq 1 \Rightarrow |A| = |B|$. Dokaz:
 $\sum_{u \in A} \deg u = |E| = \sum_{u \in B} \deg u$

Krožni $\text{Cir}(n, \{s_1, \dots, s_k\}) : |V| = n$, množica preskokov

$\text{Cir}(n, \{s, n - s\}) = \text{gcd}\{n, s\}$
 W_n (kolo) pa je cikel z univerzalnim vozliščem.

Homomorfizem $\varphi : VG \rightarrow VH$ slika povezave v povezave

Primer: K_2 je homomorfna slika \forall bipartitnega grafa.
V povezavah in vozliščih surjektiven $hm\varphi$ je epimorfizem.
V vozliščih injektiven $hm\varphi$ je monomorfizem/vložitvev.
Vložitvev, ki ohranja razdalje, je izometrična.
Kompozitum homomorfizmov je spet homomorfizem.
Izomorfizem je bijektivni $hm\varphi$ s homomorfniim inverzom.

$im\varphi f : VG \rightarrow VH \forall u, v \in VG : uv \in EG \Rightarrow fufv \in EH$
Nad množico vseh grafov G je izomorfizem (\cong) ekv. rel.
 $im\varphi G \rightarrow G$ je avtomorfizem.

Aut G je grupa avtomorfizmov s komponiranjem.
Aut $K_n = \{\pi \in S_n \text{ permutacije } n \text{ elementov}\}$
Aut $P_n = \{\text{trivialni } id, f(i) = n - i - 1\}$, Aut $G \cong$ Aut \bar{G}
Izomorfizem ohranja stopnje, št. C_4 , povezanost, $|EG|, \dots$
 $G \cong \bar{G} \Rightarrow |VG| \% 4 \in \{0, 1\}$

Operacije H vpeti podgraf $G \Leftrightarrow \exists F \subseteq EG \ni H = G - F$

H inducirani podgraf $G \Leftrightarrow \exists S \subseteq VG \ni H = G - S$
 H podgraf $G \Leftrightarrow \exists S \subseteq VG, F \subseteq EG \ni H = (G - F) - S$
 $uv = e \in EG$. G/e je skritev. (identificiramo $u = v$)
 H minor G : $H = f_1 \dots f_k G$ za f_i skrčitev/odstranjevanje
 $VG^+ e := VG \cup \{x, e\}$, $EG^+ e := EG \setminus e \cup \{x, eu, xe, v\}$
 $VG^+ e$ je subdivizija, $e \in EG$. Na e dodamo vozlišče.
 H subdivizija $G \Leftrightarrow H = G^+ \{e_1, \dots, e_k\}^+ \{f_1, \dots, f_j\}^+ \dots$
Stopnja vozlišče se s subdivizijami ne poveča.
Glajenje $G^- v, v \in VG$ je obdaj subdivizije. $\deg_G v = 2$
 G in H sta homeomorfnia, če sta subdivizija istega grafa.
Kartezični produkt: $V(G \square H) := VG \times VH, E(G \square H) :=$
 $\{\{(g, h), (g', h')\}; g = g' \wedge hh' \in EH \vee h = h' \wedge gg' \in EG\}$
 (G, \square) monoid, enota K_1 , $Q_n \cong Q_{n-1} \square K_2 = Q_{n-2} \square K_2^2$
Disjunktna unija: G, H disjunktna. $V(G \cup H) := VG \cup$
 $VH, E(G \cup H) := EG \cup EH$
 G, H dvodelna $\Rightarrow G \square H$ dvodelen

k -povezan graf ima $\geq k + 1$ vozlišč in ne vsebuje prerezne množice moči $< k$

$X \subseteq VG$ je prerezna množica $\Leftrightarrow \Omega(G - X) > \Omega G$
 $Y \subseteq EG$ prerezna množica povezav $\Leftrightarrow \Omega(G - Y) > \Omega G$
Povezanost grafa: $\kappa G = \max k$, da je G k -povezan. Primeri:
 $\kappa K_n = n - 1, \kappa P_n = 1, \kappa C_n = 2, \kappa K_{n,m} = \min\{n, m\},$
 $\kappa Q_n = n, \kappa G \leq \delta G$

Izrek (Menger): $|VG| \geq k + 1$: G k -povezan $\Leftrightarrow \forall u, v \in VG, uv \notin EG : \exists k$ notranje disjunktnih u, v -poti

Graf je k -povezan po povezavah, če ne vsebuje prerezne množice povezav moči $< k$. Povezanost grafa po povezavah:
 $\kappa' G = \max k$, da je G k -povezan po povezavah. Primeri:
 $\kappa' K_n = n - 1, \kappa' P_n = 1, \kappa' C_n = 2$
Izrek (Menger): G k -povezan $\Leftrightarrow \forall u, v \in VG \exists k$ po povezavah disjunktnih u, v -poti
 $\forall G \in \mathcal{G} : \kappa G \leq \kappa' G \leq \delta G$

Drevo je povezan gozd. Gozd je graf brez ciklov.

Drevo z vsaj dvema vozliščema premore dva lista. NTSE:
 G drevo $\Leftrightarrow \forall u, v \in VG \exists!$ u, v -pot $\Leftrightarrow \Omega G = 1 \wedge \forall e \in EG : e$ most $\Leftrightarrow \Omega G = 1 \wedge |EG| = |VG| - 1$
Vpeto drevo grafa je vpet podgraf, ki je drevo.
 $\tau G \sim$ število vpetih dreves. $\Omega G = 1 \Leftrightarrow \tau G \geq 1$
 $\forall e \in EG : \tau G = \tau(G - e) + \tau(G/e)$

$$\text{Laplaceova matrika: } L(G)_{ij} = \begin{cases} \deg_G v_i & ; i = j \\ -(\text{št. uv povezav}) & ; \text{drugače} \end{cases}$$

Izrek (Kirchoff): za G povezan multigraf je $\forall i : \tau G = \det(LG \text{ brez } i\text{te vrstice in } i\text{tega stolpca})$. $\tau K_n = n^{n-2}$

Prüferjeva koda, če lahko linearno uredimo vozlišča: Pona-vljaj, dokler $VG \neq \emptyset$: vzemi prvi list, ga odstrani in v vektor dodaj njegovega soseda.

Eulerjev sprehod v m.grafu vsebuje vse povezave po enkrat.

Eulerjev obhod je sklenjen eulerjev sprehod.
Eulerjev graf premore eulerjev obhod.
Za povezan multigraf G eulerjev $\Leftrightarrow \forall v \in VG : \deg_G v$ sod
Fleuryjev algoritem za eulerjev obhod v eulerjevem grafu:
Začnemo v poljubni povezavi, jo izbrisemo, nadaljujemo na mo-stu le, če nimamo druge možne povezave.
Dekompozicija: delitev na povezavno disjunktno podgrafa.
Dekompozicija je lepa, če so podgrafi izomorfni. (\exists za $P_{5,2}$)
Vsak eulerjev graf premore dekompozicijo v cikle.
 Q_n eulerjev $\Leftrightarrow n$ sod
 $K_{m,n,p}$ eulerjev $\Leftrightarrow m, n, p$ iste parnosti
 G eulerjev $\wedge H$ eulerjev $\Rightarrow G \square H$ eulerjev

Hamiltonov cikel vsebuje vsa vozlišča grafa.

Hamilton graf premore Hamiltonov cikel.
Hamiltonova pot vsebuje vsa vozlišča.
 G hamiltonov, $S \subseteq VG \Rightarrow \Omega(G - S) \leq |S|$ torej:
 $\exists S \in VG : \Omega(G - S) > |S| \Rightarrow G$ ni hamiltonov. Primer: G vsebuje prerezno vozlišče $\Rightarrow G$ ni hamiltonov.

$K_{n,m}$ je hamiltonov $\Leftrightarrow m = n$ (za S vzamemo $\min\{m, n\}$)
 $|VG| \geq 3, \forall u, v \in VG : \deg_G u + \deg_G v \geq |VG| \Rightarrow G$ hamil.
Dirac: $|VG| \geq 3, \forall u \in VG : \deg_G u \geq \frac{|VG|}{2} \Rightarrow G$ hamilton.

Ravninski graf brez sekanja povezav narišemo v ravnino

$K_{2,3}$ je ravninski, $K_{3,3}, K_5, C_5 \square C_5$ in $P_5, 2$ niso ravninski.
Vložitvev je ravninski graf z ustrezno risbo v ravnini.
Lica so sklenjena območja vložitve brez vozlišč in povezav.
 G lahko vložimo v ravnino $\Leftrightarrow G$ lahko vložimo na sfero.
Dolžina lica $F \sim IF$ je št. povezav obhoda lica.
Drevo je ravninski graf z enim licem dolžine $2|ET|$
 $\sum_{F \in FEG} IF = 2|EG|$, $IF \geq gG$ za ravninski G
 $2|EG| = \sum_{F \in FEG} IF \geq \sum_{F \in FEG} gG = gG|FG|$ (G ravn.)
 G ravninski $\Rightarrow |EG| \geq \frac{gG}{2}|FG|$
Euler: $|VG| - |EG| + |FG| = 1 + \Omega G$ za ravninski G
 G ravninski, $|VG| \geq 3 \Rightarrow |EG| \leq 3|VG| - 6$
 G ravninski brez C_3 , $|VG| \geq 3 \Rightarrow |EG| \leq 2|VG| - 4$
Triangulacija je taka vložitvev, da so vsa lica omejena s C_3 .
V maksimalen ravninski graf ne moremo dodati povezave, da bi ostal ravninski. \sim Ni pravi vpet podgraf ravn. grafa.
 $K_5 - e$ je maksimalen ravninski graf $\forall e \in EK_5$
 G ravninski. NTSE: G triangulacija $\Leftrightarrow G$ maksimalen ravninski $\Leftrightarrow |EG| = 3|VG| - 6$
 G ravninski \Leftrightarrow vsaka subdivizija G ravninska.
Kuratovski: G ravn. \Leftrightarrow ne vsebuje subdivizije K_5 ali $K_{3,3}$
Wagner: G ravn. \Leftrightarrow niti K_5 niti $K_{3,3}$ nista njegova minorja
Zunanje-ravninski ima vsa vozlišča na robu zunanega lica.
2-povezan zunanje-ravninski je **hamiltonov**.
Zunanje-ravninski $G, |VG| \geq 2$ ima vozlišče stopnje ≤ 2 .

Blok je maksimalen povezan podgraf brez prereznih vozlišč.

$$\tau G = \tau B_1 \cdots \tau B_k \text{ za bloke } \bar{B} \text{ grafa } G.$$

Barvanje vozlišč je taka $C : VG \rightarrow \{1..k\} \Leftrightarrow \forall uv \in EG : Cu \neq Cv$

Kromatično število χG je najmanjši k , $\ni \exists k$ -barvanje G
 $\chi C_n = \begin{cases} 2 & ; n \text{ sod} \\ 3 & ; n \text{ lih} \end{cases}, \chi G \leq |VG|, \chi G = |VG| \Leftrightarrow G \cong K_n$

H podgraf $G \Rightarrow \chi G \geq \chi H$. χ bipartitni = 2
Barvni razred so vsa vozlišča iste barve. Je brez povezav \sim

neodvisna množica.

$\chi G = k \Leftrightarrow \chi G \leq k \wedge \chi G \geq k$
Ključno št.: $\omega G := |V|$ najv. polnega podgr. v G . $\omega G \leq \chi G$.
Trditve: $\forall n \in \mathbb{N} \exists G \in \mathcal{G} \ni \omega G = 2 \wedge \chi G = n$
Požrešno barvanje: Vozlišča v poljubnem vrstnem redu bar-vamo z najnižjo možno barvo.

Vedno \exists vrstni red, ki vrne barvanje s χG barvami.
 $\forall G \in \mathcal{G} : \chi G \leq \Delta G + 1$, če G ni regularen celo $\chi G \leq \Delta G$
Brooks: G povezan, G ni poln niti lih cikel $\Rightarrow \chi G \leq \Delta G$
let $d_1 \geq \dots \geq d_n$ stopnje. $\chi G = 1 + \max_{i=1}^n \min\{d_i, i - 1\}$
Spoj $G \oplus H$ je disjunktna unija G, H z vsemi pov. med njima
Disjunktna unija je unija brez preseka.
 $\chi(G \oplus H) = \chi G + \chi H$
Ravninski graf ima $\chi G \leq 4$

Barvanje povezav Povezavi s skupnim vozl. \Rightarrow razl. barvi.

Kromatični indeks $\chi' G$ je najm. št. barv za barv. pov. G .
 $\chi' C_n = \begin{cases} 2 & ; n \text{ sod} \\ 3 & ; n \text{ lih} \end{cases}$
Vizing: $\forall G \in \mathcal{G} : \Delta G \geq \chi' G \geq \Delta G + 1$
 $\chi' G \in \{\Delta G \text{ razred I, } \Delta G + 1 \text{ razred II.}\}$
 $K_{2k+1} \in \text{II.}, K_{2k} \in \text{I.}, \text{bipartitni} \in \text{I.}$

Neodvisne množice $I \subseteq VG$ je neodvisna, če je podgraf, induciran z I , brez povezav.

Neodvisnostno št αG je moč največje neodvisne množice.
 $\alpha K_n = 1, \alpha C_n = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$
 $\alpha G \leq \sum_{i=1}^k \alpha H_i$, kjer so H_i disjunktni inducirani podgr. G .
 $\forall G \in \mathcal{G} : \alpha G \cdot \chi G \geq |VG|$
 $\frac{|VG|}{\chi G} \leq \alpha G \leq |VG| - \frac{|EG|}{\Delta G}$ — zgornja in spodnja meja.
 Iu je α poddrevesa s korenom u v T
 $\alpha T = Ir = \max\{1 + \sum_u \text{sinovi } r Iu, \sum_u \text{vnuki } r Iu\}$

Dominantne množice Neodvisna $I \subseteq G$ je maksimalna $\sim \exists S$ neodvisna $\subseteq G \ni I \subset S \sim$ ni prava \subset neodv. mn.

Dominantna množica je maksimalna neodvisna, kjer ima vsako vozlišče iz $G \setminus I$ soseda v I .

$D \subseteq VG$ dominira $X \subseteq VG$, če je vsako vozlišče iz X v D ali pa ima soseda v D .

$N_G(u)$ = sosede u v G , $N_G[u] = N_G(u) \cup \{u\}$ zap. sos. u
 $N_G[D] = \bigcup_{u \in D} N_G[u]$ zaprta sosesčina množice D
 D dominira $X \sim X \subseteq N_G[D]$.
 D dominira $VG \sim D$ dominantna množica G .
Dominacijsko število $\gamma G =$ moč največje dom. mn.
Vsaka maksimalna neodvisna mn. G je dom. mn. G
 $\gamma K_n = 1, \gamma C_n = \lfloor \frac{n}{3} \rfloor, \gamma P = I$

Za vsak graf brez izoliranih vozlišč $\lceil \frac{|VG|}{\Delta G+1} \rceil \leq \gamma G \leq \lfloor \frac{|VG|}{2} \rfloor$
 X je 2-pakiranje G , če $\forall x, y \in X : x \neq y \Rightarrow d_G(x, y) \geq 3$
zdb $\forall x, y \in X : x \neq y \Rightarrow N_G x \cap N_G y = \emptyset$
Moč največjega 2-pakiranja je 2-pakirno število ρG .
 G povezan $\Rightarrow \gamma G \geq \rho G$
Dominantna X je popolna koda $G \Leftrightarrow \bigcup_{u \in X} N_G[u] = VG$
Če graf premore popolno kodo $\Rightarrow \gamma G = \rho G$
 H vpet podgraf $G \Rightarrow \gamma G \leq \gamma H$
Povezan G premore vpeto drevo $T \ni: \gamma G = \gamma T$. Dokaz:
odstrani vse povezave, kjer $G - e$ ohrani γ in povezanost.
 $|VG| \geq 1 \Rightarrow \gamma G \leq \chi \bar{G}$
Povezana dom. mn. inducira povez. podgraf. — γ_c
Neodvisna dom. mn. inducira podgraf brez povezav — γ_i
 X je celotna dom. mn. $\Leftrightarrow \forall v \in VG : N_G(v) \cap X \neq \emptyset$ — γ_t
 G brez izol. vozl.: $\gamma G \leq \gamma_t G \leq 2\gamma G$

Algebrske strukture z eno operacijo Grupoid: notrajnost, polgrupa: asociativen grupoid, monoid: polgrupa z enoto
Grupa: $\forall a \in A \exists a^{-1} \in A \ni: a \cdot a^{-1} = a^{-1} \cdot a = e$
Potence v monoidu: $n \in \mathbb{N}_0, a^0 = e, a^n = a \cdot a^{n-1}$
 $(a \cdot b)^{-1} = b^{-1} \cdot a^{-1}, a^n \cdot a^m = a^{n+m}, (a^n)^m = a^{nm}$
 $(a^{-1})^n = (a^n)^{-1}$
 $(\mathbb{Z}_m, +_m)$ grupa, (\mathbb{Z}_m, \cdot_n) monoid
 $k \in \mathbb{Z}_n$ obrnljiv v $(\mathbb{Z}_n, \cdot_n) \Leftrightarrow k \perp n \sim \gcd\{k, n\} = 1$
Komutativni grupi pravimo abelova.
Cayleyeva tabela je predpis za grupoid $\cdot : A^2 \rightarrow A$.
red a je najmanjši $n \in \mathbb{N} \ni: a^n = e$ oz. ∞ , če ne obstaja.
Def.: $H \subseteq G$ podgrupa, če je grupa za isto operacijo.
Izrek: $H \subseteq G$ podgrupa $\Leftrightarrow \forall x, y \in H : x^{-1}y \in H$
Trivialni podgrupi G sta $\{e\}$ in G . Ciklična podgrupa:
 $\langle a \rangle := \{a^n; \forall n \in \mathbb{Z}\}$ je podgrupa v G za $a \in$ grupa G
Center grupe: $ZG = \{a \in G; \forall x \in G : ax = xa\}$.
 (ZG, \cdot) je podgrupa grupe (G, \cdot) .

Permutacijske grupe Permutacija je bijekcija $A \rightarrow A$.
perm. gr. so permutacije A , ki tvorijo grupo za \circ .
Polna simetrična grupa $S_n := \{\pi : \{1..n\} \rightarrow \{1..n\}; \pi \text{ bijekcija}\}$
Alternirajoča grupa $A_n := \{\pi \in S_n; \pi \text{ soda}\}$
Permutacija kot produkt disjunktnih ciklov dolžin l_1, \dots, l_n
je soda, če je $(l_1 - 1) + \dots + (l_n - 1)$ sod.
 $|S_n| = n!, |A_n| = \frac{n!}{2}$
 $(G, \circ), (H, *)$ grupi. $f : G \rightarrow H$ je hm $\varphi \Leftrightarrow \forall x, y \in G : f(x \circ y) = fx * fy$. f je še celo im $\varphi \Leftrightarrow f$ bijekcija.
Grupi sta izomorfni $\sim \exists$ im φ med njima: $G \approx H$
Vsaka grupa je izomorfna neki permutacijski grupi

Odseki in podgrupe edinke (G, \circ) grupa, $H \subseteq G$. za $a \in G: aH = \{ah; h \in H\}, Ha = \{ha; h \in H\}$. Za H podgrupo pravimo aH levi odsek H in Ha desni. Velja: $a \in aH, aH = H \Leftrightarrow a \in H, aH = bH \nabla aH \cap bH = \emptyset, aH = bH \Leftrightarrow a^{-1}b \in H, |aH| = |bH|, aH = Ha \Leftrightarrow H = aHa^{-1}, aH \subseteq G \Leftrightarrow a \in H$
general linear $GL_2\mathbb{R} = \{A \in M_{2,2}\mathbb{R}, \det A \neq 0\}$
special linear $SL_2\mathbb{R} = \{A \in M_{2,2}\mathbb{R}, \det A = 1\}$

Lagrange: H podgrupa končne grupe $G \Rightarrow |H|$ deli $|G|$ in število različnih levih/desnih odeskov po H je $\frac{|G|}{|H|}$.
 $a \in$ končne grupe $G \Rightarrow$ red a deli $|G|$

Podgrupe edinke in faktorske grupe H podgrupa G je edinka $\Leftrightarrow \forall a \in G : aH = Ha \sim aHa^{-1} = H$
Podgrupa konjugiranka $H^a := aHa^{-1}$.
 $H \triangleleft G \sim H$ edinka v $G \Leftrightarrow \forall a \in G : H^a = H$
V Abelovi grupi je vsaka podgrupa edinka.
Center je podgrupa edinke.
 $G/H := \{aH : a \in G\}$ z oper. $(aH) * (bH) = (ab)H$
Izrek o faktorskih grupah: $H \triangleleft G \Rightarrow (G/H, *)$ grupa

Kolobarji in polja $(R, +, \cdot)$ kolobar $\Rightarrow (R, +)$ abelova grupa, (R, \cdot) polgrupa, distributivnost.
Kolobar je komutativen, če je \cdot komutativna.
Kolobar je z enoto, če obstaja enota za \cdot .
Direktna vsota kolobarjev $(R \oplus S, +, \cdot)$ je kolobar. $R \oplus S = R \times S, +$ in \cdot po komponentah.
 R in S komutativna $\Rightarrow R \oplus S$ komutativen.
 R in S z enoto $\Rightarrow R \oplus S$ z enoto.
 R kolobar. $S \subseteq R$ je za podedovani operaciji kolobar, če je $(S, +, \cdot)$ kolobar. Izrek: S podkolobar $\Leftrightarrow 0 \in S$ in zaprta za $-, \cdot$.
Center kolobarja: $ZR = \{a \in R; \forall x \in R : ax = xa\}$ je podk.

Delitelji nič in **celi kolobarji** $(\mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n)$ je vedno kol.
Def.: Če v kolobarju velja $ab = 0$ in $a \neq 0$ in $b \neq 0$, sta a in b delitelja nič.
Pravilo krajsanja: $\forall a, b, c \in R, a \neq 0 : ab = ac \Rightarrow b = c$
 R cel \Leftrightarrow komutativen z enoto $1 \neq 0$ brez deliteljev nič.
Za komutativen z enoto $1 \neq 0$ velja: cel \Leftrightarrow velja prav. krajš.
 $(R, +, \cdot)$ z enoto $1 \neq 0$ je polje, če je $(R \setminus \{0\}, \cdot)$ abelova g.
 $(R, +, \cdot)$ z enoto $1 \neq 0$ je obseg, če je $(R \setminus \{0\}, \cdot)$ grupa.
Vsako polje je cel kolobar.
Polje je cel kolobar z multiplik. inverzi za vse neničelne.
Končen cel kolobar \Rightarrow polje.
 $\forall n \in \mathbb{N} \setminus \{1\} : \mathbb{Z}_n$ cel $\Leftrightarrow \mathbb{Z}_n$ polje $\Leftrightarrow n$ praštevilo
 $S \subseteq$ polje R je podpolje za poded. operaciji, če je S polje.
Zadošča preveriti $1 \in S$, zaprtost za $-$ in deljenje z nenič.ž
 $n \cdot a$ naj pomeni $a + \dots + a$ n -krat za $n \in \mathbb{N}$
Karakteristika kolobarja je najmanjši $n \in \mathbb{N} \ni: \forall a \in R : n \cdot a = 0$. Če ne obstaja, pravimo $\text{char}R = 0$.
Izrek: Če je $\text{red}1 = n \Rightarrow \text{char}R = n$
Izrek: Za cel kolobar R je $\text{char}R = 0$ ali $\text{char}R =$ praštevilo

Ideali S podkolobar R je ideal $R \Leftrightarrow \forall r \in R, s \in S : rs, sr \in S$
Primer: večkratniki n so za fiksen n ideal v \mathbb{Z} .
 $I \subseteq R$ je ideal $\Leftrightarrow 0 \in I$, zaprt za $-$, zaprt za zunanje množ.
Operaciji nad ideali: $I^+ J = \{i^+ j; \forall i \in I, j \in J\}$
Za ideala I, J v R sta $I + J$ in $I \cdot J$ zopet ideala v R .
V aditivne odseke $R/I = \{a + I; \forall a \in R\}$ vpeljemo operaciji $(a + I)^+ (b + I) = (a^+ b) + I$. Če je I ideal v R , je R/I za operaciji kolobar.