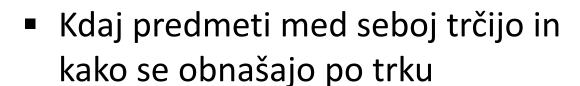
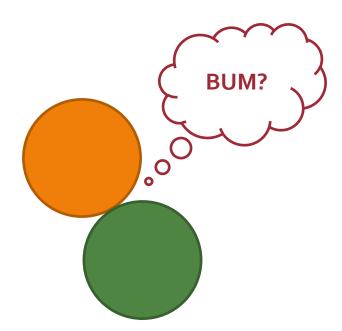
DETEKCIJA TRKOV

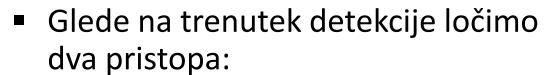


Težek problem

- predmeti so lahko zelo hitri
- predmeti imajo lahko kompleksno geometrijo
- preveriti moramo trk vsakega predmeta z vsakim in to v vsakem koraku (ki je lahko krajši od hitrosti izrisa animacije oz. igre)
 - O(n²) preverjanj, ki so že sama lahko kompleksna

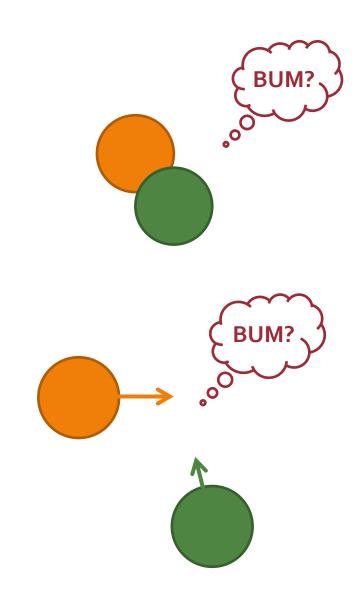
Trki: detekcija in odziv





- preverjanje prekrivanj (overlap testing)
 - preveri ali je že prišlo do trka
 - preveri v eni točki
 - veliko se uporablja v igrah
 - računamo na koncu koraka simulacije (po premiku)
- preverjanje križanj (intersection testing, continuous CD)
 - preveri ali se bosta poti predmetov križali v naslednjem koraku in bo prišlo do trka
 - preveri na celotni poti, ki jo predmet prepotuje
 - računamo na začetku koraka simulacije (pred premikom)

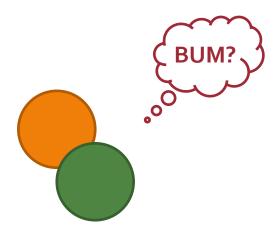
Kdaj izvedemo detekcijo?





- Najbolj standardna metoda v igrah
- Diskretno preverjanje
- Prekrivanje preverimo na koncu koraka simulacije
 - najprej premaknemo predmete
 - potem preverimo prekrivanja
- Unity:
 - CollisionDetectionMode.Discrete

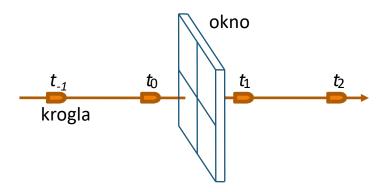
Preverjanje prekrivanj

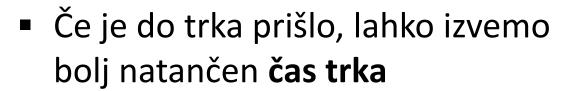




- Problem, če se predmeti premikajo prehitro
 - zgrešimo trk
- Hitrost najhitrejšega predmeta krat časovni korak morata biti manjša kot najtanjši predmet
 - omejitev največje hitrosti
 - majhen časovni korak (veliko računanja, počasi)
 - scena izdelana tako, da so predmeti ustrezno veliki
 - oz. da so obsegajoči volumni s katerimi računamo trk dovolj veliki

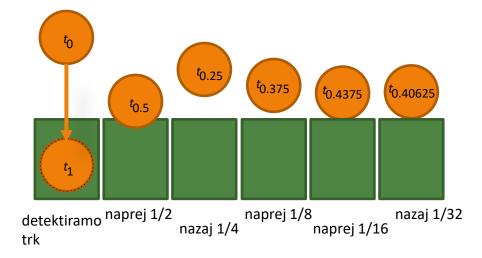
Preverjanje prekrivanj





- predmet premikamo nazaj v čas do tik pred trkom
- uporabimo bisekcijo
- ko najdemo čas trka, premaknemo čas simulacije nazaj v to točko, izračunamo rezultat trka in izvedemo korak simulacije do konca
- postopek je časovno potraten, izvajamo ga, če res potrebujemo natančnost

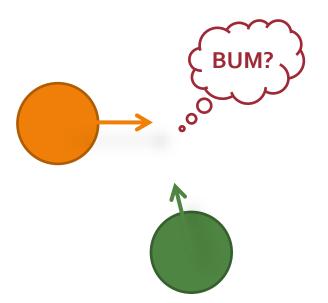
Preverjanje prekrivanj





- Zvezno preverjanje
- "Napovedovanje" trkov preden se zgodijo
 - napovedovanje na začetku koraka simulacije
- Če bo trk, premaknemo simulacijo na čas trka, izračunamo rezultat in izvedemo simulacijski korak do konca
- Bolj kompleksno in natančno kot preverjanje prekrivanj
- Unity:
 - CollisionDetectionMode.
 Continuous/ContinuousDynamic

Preverjanje križanj





- Ekstrapoliramo predmet po poti
 - npr. krogla se "raztegne" po smeri svoje poti
- Izračunamo križanje ekstrapoliranih predmetov
 - npr. za krogle

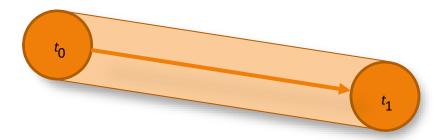
•
$$A(t) = A_1 + t(A_2 - A_1)$$

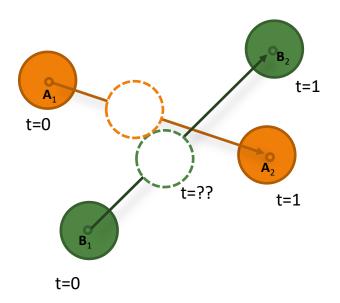
•
$$B(t) = B_1 + t(B_2 - B_1)$$

•
$$(B(t) - A(t))^2 = (r_A + r_B)^2$$

rešimo kvadratno enačbo za t

Preverjanje križanj



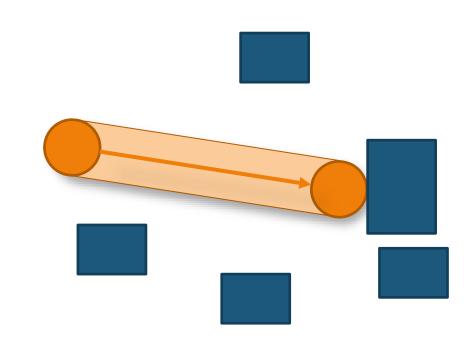




Predpostavke:

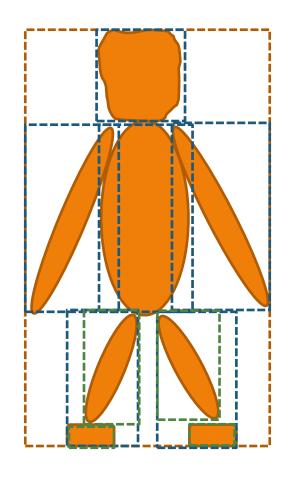
- poznamo natančno stanje sistema v času t
 - pri omrežnih igrah zaradi latence to ni nujno res
- hitrost je konstantna ni pospeševanja v koraku simulacije
 - vpliva na fizikalni model, ki ga izberemo
- Lahko uporabljamo tudi za preverjenje v kateri predmet se bomo zaleteli najprej, če iščemo v neki smeri
 - posplošeno metanje žarka (*RayCast*)
 - npr. SphereCast in CapsuleCast v Unity

Preverjanje križanj





- Kako lahko dovolj hitro preverimo trke vseh predmetov v vsakem koraku?
- Pohitritve
 - poenostavimo kompleksne modele
 - hitreje detektiramo potencialne trke
 - uporabimo lahko posebne algoritme za hitro detekcijo O(n)
 - zmanjšamo število primerjav
 - sceno/modele razdelimo s tehnikami delitve prostorov



Za pohitritev detekcije trkov, v interaktivni grafiki detekcijo trkov delimo na dva podproblema

- groba detekcija (broad phase)
 - hiter test za ugotavljanje potencialnih trkov
 - testiramo s poenostavljenimi predmeti
- fina detekcija (narrow phase)
 - bolj natančna detekcija trkov med omejenim naborom predmetov
 - lahko do nivoja poligonov
- Tako deluje detekcija v večini fizikalnih pogonov
 - primer: PhysX (NVidia, open source, uporablja se tudi v Unity)

Večnivojska detekcija

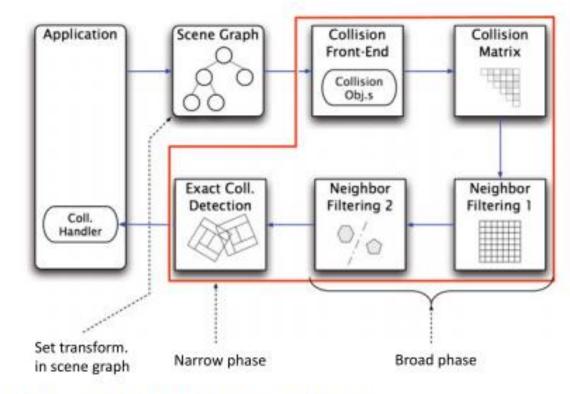


Fig. 2.1 The typical design of a collision detection pipeline

Vir: E. Christer. Real-Time Collision Detection.



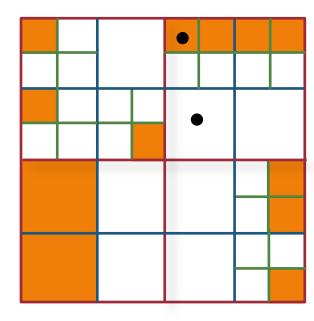
Pohitrimo detekcijo prekrivanj z očrtanimi telesi

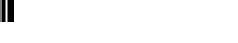
- poenostavitev geometrije
- enostaven izračun presekov
- Uporabimo delitev prostora
 - največkrat za statično geometrijo
 - navadna mreža, osmiška drevesa,
 KD drevesa ...

Groba detekcija



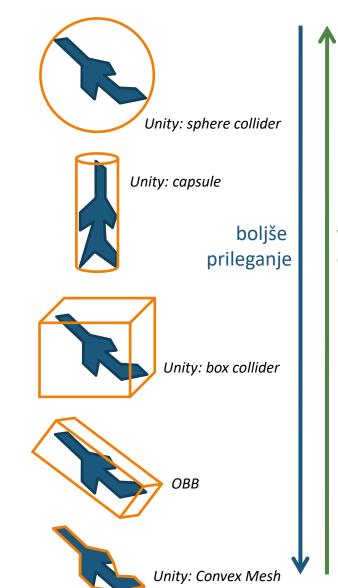




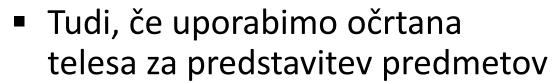


- Krogla (bounding ball)
 - v povprečju se slabo prilega
 - hitre operacije, ne potrebuje sprememb ob rotaciji
- **Valj** (bounding cylinder)
 - navpičen valj, primeren za predmete, ki se vrtijo le okoli navpične osi – npr. osebki v igrah
 - hitre operacije, ne potrebuje sprememb ob rotaciji
- Osno poravnani očrtani okvir (axis aligned bounding box - AABB)
 - boljše prileganje od krogle
 - še vedno hitre operacije
- Usmerjeni očrtani okvir (oriented bounding box - OBB)
 - dobro prileganje, počasnejši preseki
- Konveksni politop
 - najboljše prileganje, počasni preseki

Nekatera očrtana telesa



večja hitrost operacii



- kompleksnost preverjanj vsak z vsakim še vedno $O(n^2)$
- Za nekatera telesa lahko uporabimo hiter algoritem, da najdemo pare, ki se prekrivajo
- PhysX (s tem tudi Unity) uporablja:
 - sweep and prune oz. sort and sweep
 - v povprečju O(n)
 - multi box pruning
 - nekoliko boljši, ko se večina predmetov premika ali na novo nastaja/izginja

Groba detekcija

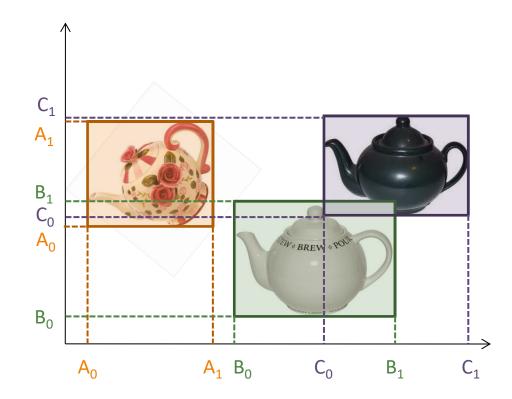






Prekrivanje AABB: algoritem sweep and prune

- Okvir predstavimo s tremi intervali
 - [x0, x1], [y0, y1], [z0, z1]
- Dva okvira se prekrivata, če se prekrivata na vseh treh intervalih
- Algoritem:
 - 1. imamo n okvirov in tri 2n dolge urejene sezname začetkov in koncev intervalov – za vsako os enega
 - 2. v vsakem seznamu s sprehodom poiščemo vse hkrati aktivne intervale in jih shranimo v $n \times n$ matriki prekrivanj
 - 3. vsi okviri, ki imajo vse tri intervale hkrati aktivne, se prekrivajo
- Urejanje seznama je drago, vendar se med koraki simulacije se položaji le malo spremenijo
 - sortiranja, ki hitro delujejo na skoraj urejenih seznamih (insertion, bubble)
 - pričakovana kompleksnost je O(n)

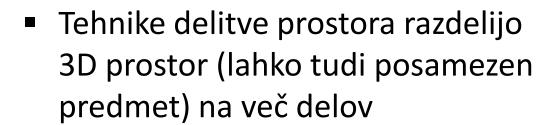


Groba detekcija z delitvijo prostora

- Pohitritev
 - izračunamo razdelitev prostora z eno od tehnik (npr. osmiško, KD ali BSP drevo)
- Za statične ovire lahko enostavno preverimo
 - ali smo prišli v notranjost (trk)
- Prav tako lahko tehniko uporabimo za dinamične predmete
 - omejevanje teles s katerimi računamo trke (sosedi)
 - podatkovno strukturo moramo posodabljati ob premikih

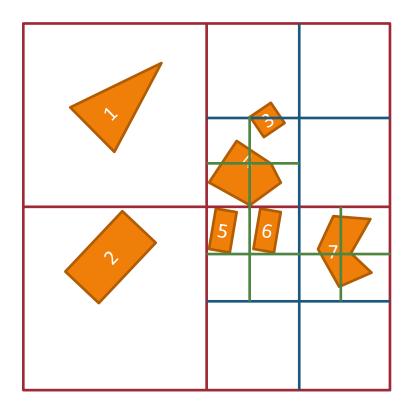


Monopoly Tycoon



- So splošno uporabne za bolj zgoščeno predstavitev in hitrejše povpraševanje:
 - detekcija trkov
 - izločanje
 - iskanje najbližjih sosedov
 - sledenje žarka (izračun predmetov, ki jih žarek zadene)
 - predstavitev polnih teles
 - · ..

Tehnike delitve prostora





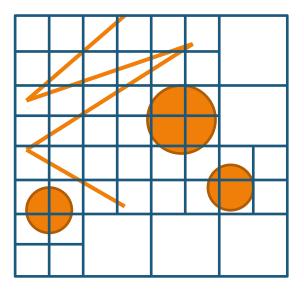
Prostorsko usmerjene

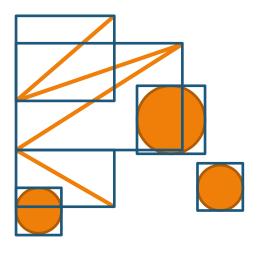
- delijo prostor
 - predstavljen je tudi prazen prostor
- točka v prostoru je v eni veji drevesa
- predmet je v prostoru lahko v več razdelkih oz. vejah drevesa
- osmiška drevesa, BSP drevesa, KD drevesa

Predmetno usmerjene

- delijo prostor glede na očrtan obseg predmetov
 - ni praznih prostorov
- prostor je lahko redundantno predstavljen
 točka spada v več vej drevesa
- predmet v prostoru spada v eno vejo drevesa
- AABB, OBB drevesa

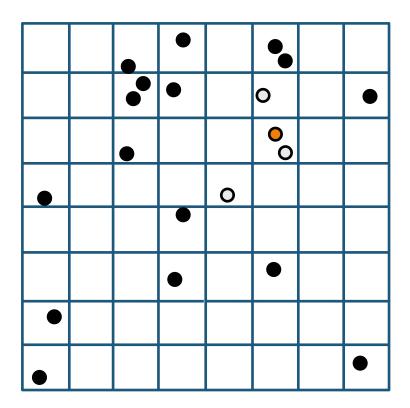
Tehnike delitve prostora





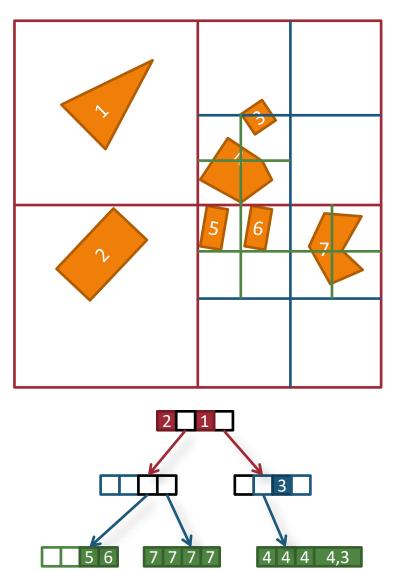
Delitev prostora: navadna mreža

- Navadna mreža (grid): prostor razdelimo z "mrežo" kock oz. kvadrov
- Pri detekciji trkov lahko omejimo sosede, s katerimi računamo trke
 - vemo, da moramo gledati celice, ki
 jih pokriva trenutni predmet
- Kritična je ločljivost mreže
 - premalo pridobimo, če je mreža pregroba



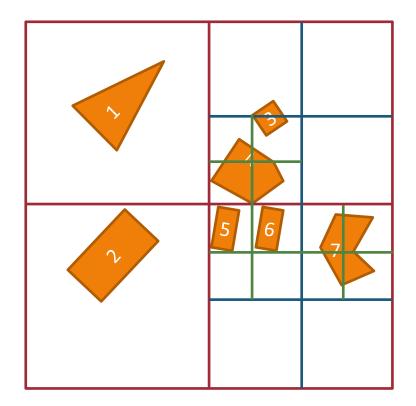
Delitev prostora: štiriška in osmiška drevesa

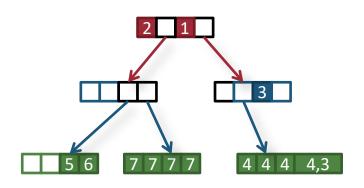
- Štiriško drevo quadtree (2D) in osmiško drevo - octree (3D) sta hierarhični drevesni predstavitvi prostora
- Obe rekurzivno delita ravnino (quadtree) oz. prostor (octree), do neke globine
 - quadtree deli ravnino na štiri dele
 - octree prostor na 8 delov
 - kriterij za deljenje je odvisen od aplikacije; npr. max. število poligonov v celici
 - z deljenjem se tvori drevo



Štiriško drevo

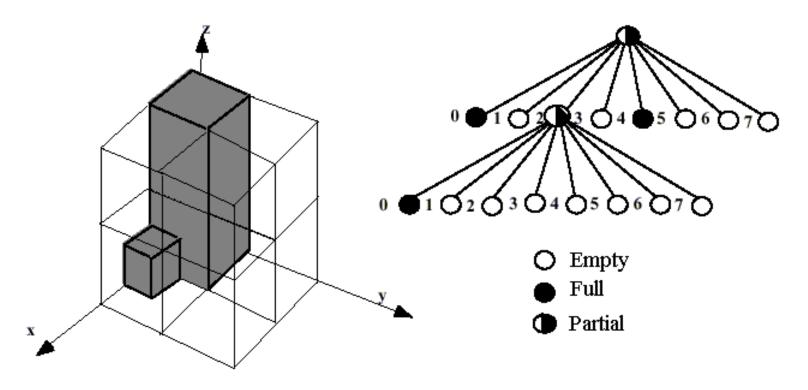
- Primer (štiriškega) drevesa za sceno s poligoni
 - pogoj za ustavitev gradnje je, da v nobenem delu ne ostanejo več kot štirje poligoni.
 - polna polja označujejo vozlišča, ki vsebujejo geometrijo in številko predmeta, katerega (del) vsebujejo





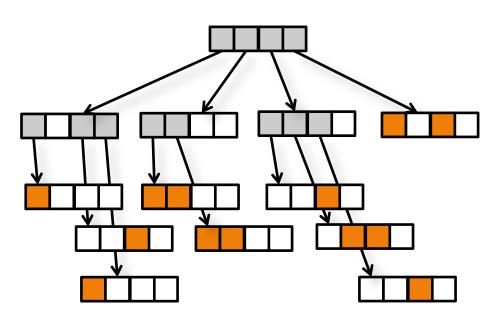
Osmiško drevo

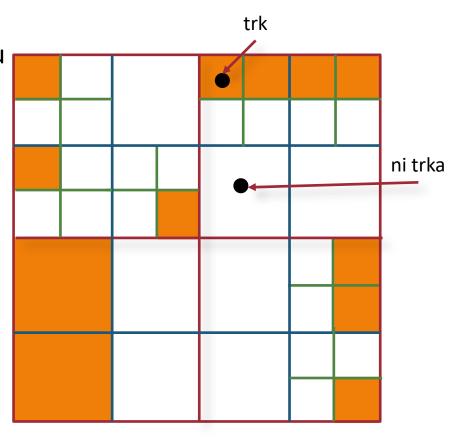
- Primer osmiškega drevesa, ki deli prostor na prazen/poln
 - prostor s tremi ravninami razdeli na 8 podprostorov



Štiriško/osmiško drevo za grobo detekcijo trkov

- Statične ovire (npr. stavbe) lahko predstavimo kot polno/prazno štiriško (osmiško) drevo
 - oranžna pomeni polno (stavba), belo prazno
 - enostavno preverimo ali smo v trku
- Lahko računamo tudi trke s trikotniki v drevesu
 - Demo three.js

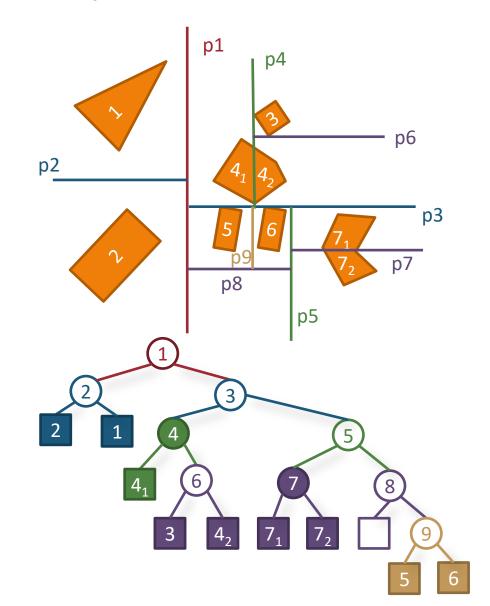






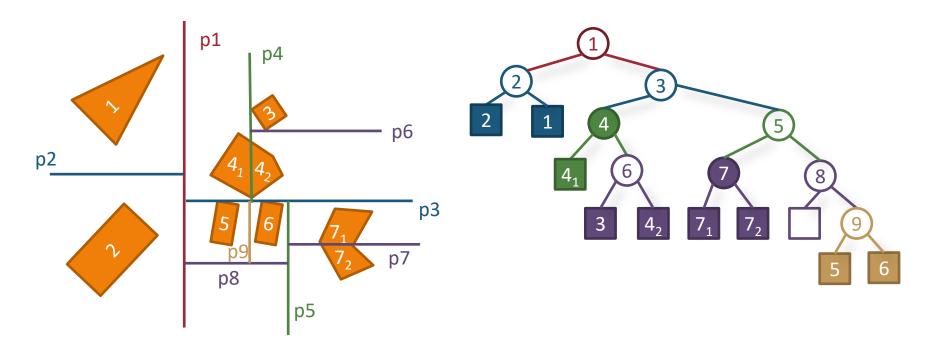
- binarna drevesa
- vsakič (pod)prostor razdelimo na dva dela glede na ravnino, ki je pravokotna na eno od osi
- Delimo ciklično po vrsti po oseh
 - najprej prvi (npr. x), drugi (npr. y) in tretji (npr. z)
- Razdelitev prostora je torej nekoliko bolj fleksibilna kot pri osmiških, po drugi strani pa je gradnja nekoliko zahtevnejša
 - analiza možnosti izbire ravnine

Delitev prostora: KD drevo



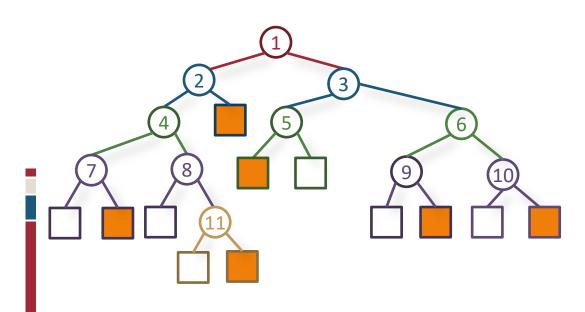
KD drevo

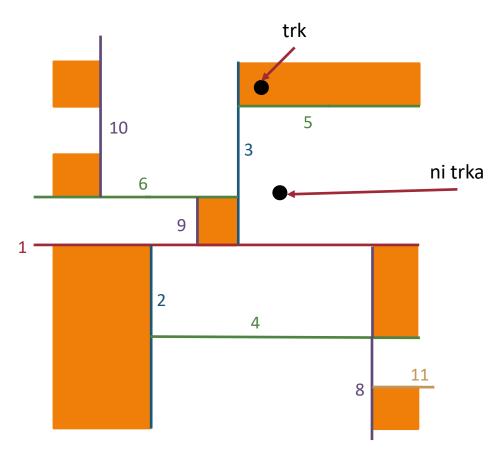
- Primer KD drevesa za sceno s poligoni
 - pogoj za ustavitev gradnje je, da v nobenem delu ne ostanejo več kot štirje poligoni.
 - polna polja označujejo vozlišča, ki vsebujejo geometrijo in številko predmeta, katerega (del) vsebujejo, prazna označujejo ravnine



KD drevo za grobo detekcijo trkov

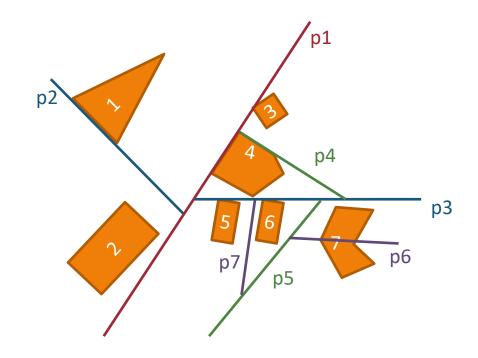
- Statične ovire (npr. stavbe) predstavimo kot KD drevo
 - oranžna pomeni polno (stavba), belo prazno
 - enostavno preverimo ali smo v trku







- BSP drevesa so bolj splošna od KD dreves
- Prostor delimo s poljubno ravnino vsakič na dva dela
 - ker so ravnine lahko poljubne, BSP drevesa omogočajo dobro delitev prostora za poligonske modele
- Pogoj za ustavitev deljenja je odvisen od namena, npr.:
 - za detekcijo trkov, dokler vsebina v listih ni dovolj enostavna



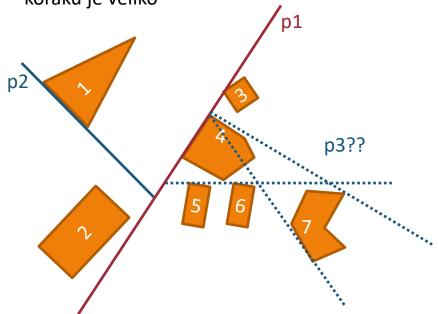


Gradnja drevesa je zahtevna

- izbira ravnine v vsakem koraku je odvisna od uporabe, možnosti je veliko
 - npr. na vsaki strani naj bo približno enako število poligonov
- cilj je čimbolj uravnoteženo drevo (logaritmična globina), algoritmi navadno preizkušajo veliko variant, da izberejo ravnino
- po izbiri ravnine je potrebno ugotoviti kateri predmeti so, levo in desno od ravnine in katere je potrebno razdeliti na pol

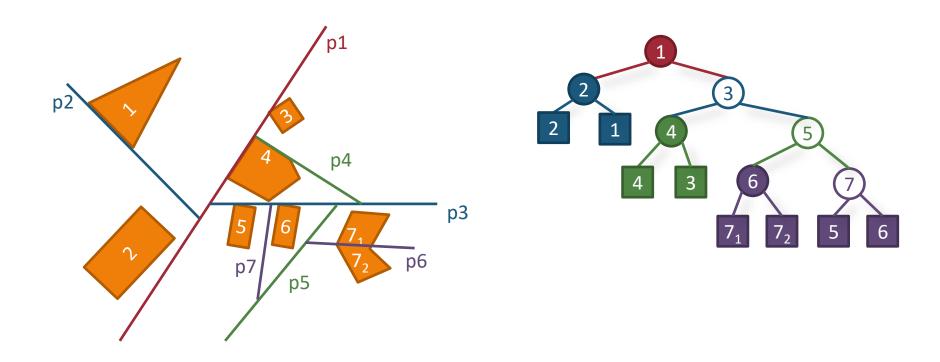
BSP drevo

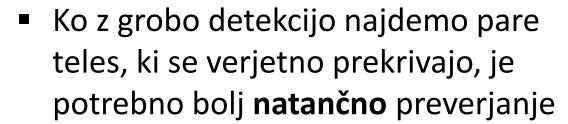
možnosti za izbiro ravnine deljenja v vsakem koraku je veliko



BSP drevo

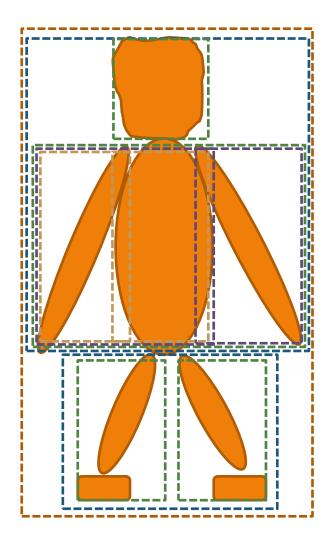
 Primer drevesa za sceno s poligoni; pogoj za ustavitev gradnje je v tem primeru, da v nobenem delu ne ostanejo več kot štirje poligoni. Polno pobarvana vozišča in listi vsebujejo seznam (delov) predmetov, prazni nimajo predmetov





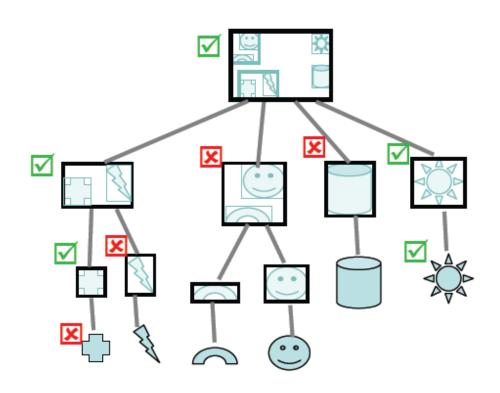
- Telesa so lahko **kompleksna** (veliko poligonov), presek vsakega poligona z vsakim je $O(n^2)$
- Uporabimo lahko hierarhije
 očrtanih prostorov (bounding
 volume hierarchy)
 - AABB, OBB drevesa ...
- Ko pridemo do konca, lahko testiramo še prekrivanje poligonov

Fina detekcija trkov





- Očrtane prostore (npr. z osno poravnane okvirje) postavimo v drevo
 - na vrhu je očrtana celotna scena
 - vsako vozlišče drevesa je očrtano prostor celotnega poddrevesa
 - listi vsebujejo geometrijo
 - Uporabno za računanje presekov detekcijo trkov, izločanje, sledenje žarkov
- Ko iščemo preseke, začnemo pri korenu drevesa (celotna scena) in nadaljujemo proti predmetom v listih

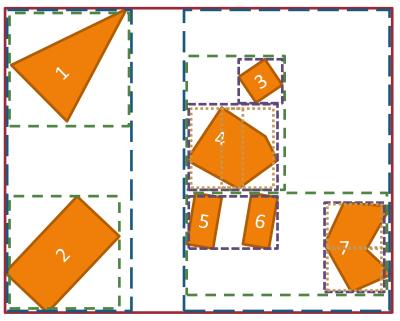


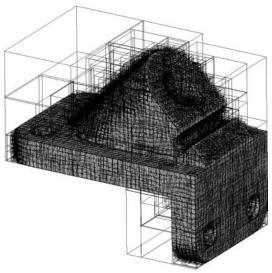


Binarno drevo osno poravnanih očrtanih okvirjev

- Gradimo ga rekurzivno od zgoraj navzdol ali od spodaj navzgor
 - pogoji za ustavljanje so lahko različni npr. maksimalna globina ali maksimalno število poligonov v posameznem okviru
 - očrtani okvirji različnih predmetov naj bi se čim manj prekrivali
- Gradnja od zgoraj navzdol:
 - na vsakem koraku izračunamo najmanjši očrtan okvir vseh predmetov
 - vzdolž najdaljše stranice izberemo ravnino, ki bo okvir razdelila na dva dela
 - predmete/poligone razdelimo v obe polovici okvirja

AABB drevo

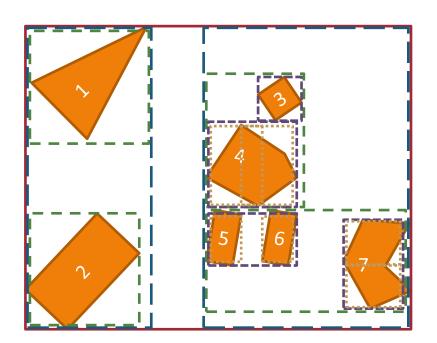


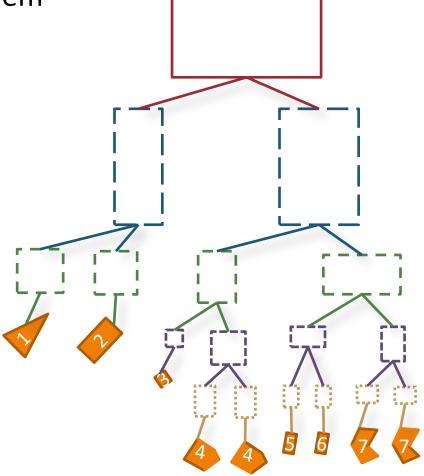


AABB drevo

Primer drevesa za sceno s poligoni

 pogoj za ustavitev gradnje je, da v nobenem delu ne ostanejo več kot štirje poligoni.





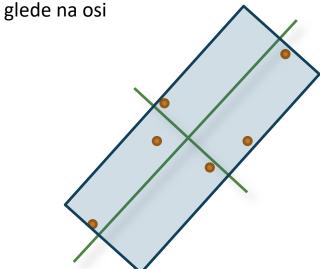


Binarno drevo usmerjenih očrtanih okvirjev (OBB)

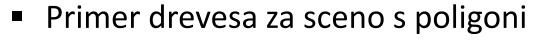
- Podobno kot AABB drevo, le da se bolje prilega, gradnja in računanje presekov pa je bolj zapleteno
 - več možnosti kako razdeliti geometrijo
 - navadno izračunamo lastne vektorje kovariančne matrike točk znotraj območja
 - dobimo osi z maksimalno in minimalno varianco položajev točk, na podlagi katerih izračunamo usmerjenost okvira

OBB drevo

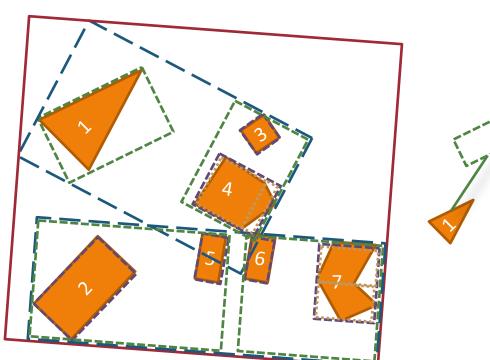
orientacijo okvira dobimo iz lastnih vektorjev kovariančne matrike, okvir usmerimo

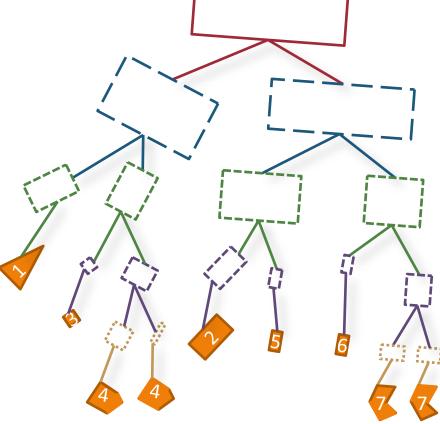


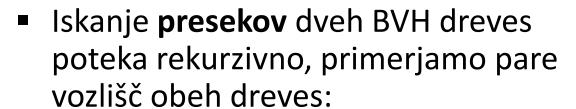
OBB drevesa



 pogoj za ustavitev gradnje je v tem primeru, da v nobenem delu ne ostanejo več kot štirje poligoni.

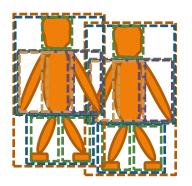


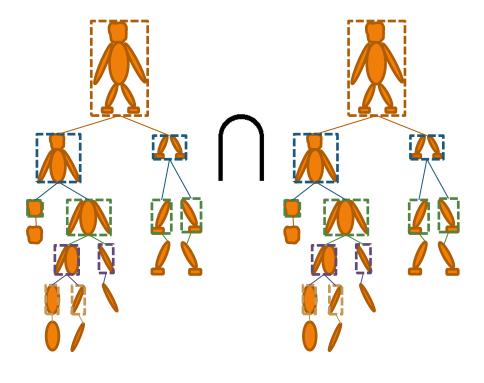




- 1. če se očrtana prostora obeh vozlišč ne sekata, vrnemo *false*
- 2. če sta obe vozlišči lista, izračunamo presek predmetov v listih in vrnemo rezultat
- 3. če je eno vozlišče list, drugo pa ne, računamo presek lista z vsemi nasledniki drugega vozlišča
- 4. če sta obe vozlišči notranji, računamo presek vozlišča z manjšim volumnom z nasledniki vozlišča z večjim volumnom

Prekrivanje BVH

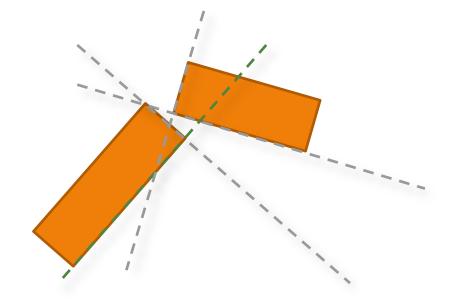






- Prekrivanje dveh AABB je enostavno izračunljivo
- Kako preverimo, če se dva usmerjena (OBB) okvirja prekrivata?
- Izrek o ločitveni osi:
 - če imamo dve konveksni telesi in najdemo os, na kateri se projekciji obeh teles ne prekrivata, se telesi ne prekrivata
- Za okvirje v 3D obstaja 15 možnih ločitvenih osi, ki jih vse preverimo (2x3 robovi vsakega okvira, in 3x3 križni produkti med robovi obeh okvirov)
 - če najdemo vsaj eno projekcijo na os brez prekrivanja, se okvirja ne prekrivata

Primer **ločitvene osi** v 2D: na treh sivih oseh se projekciji prekrivata, na zeleni se ne – torej se pravokotnika ne prekrivata



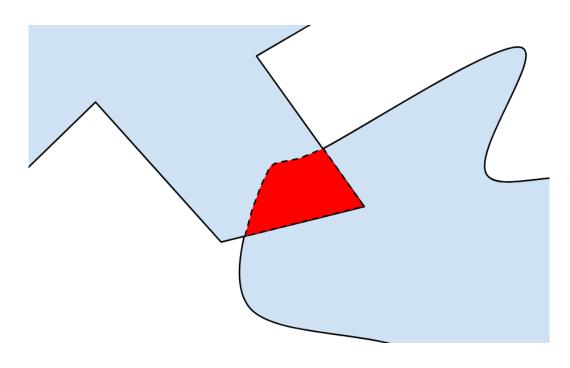
Ločitvena os: različni predmeti

 Tabela navaja osi, na katerih moramo preveriti ali se projekcije predmetov prekrivajo

3D predmeta	Normala (A)	Normala (B)	Robovi (AxB)	Skupaj osi
Črta-trikotnik	0	1	1X3	4
Črta–OBB	0	3	1X3	6
AABB-AABB	3	0(3)	o(3xo)	3
OBB-OBB	3	3	3×3	15
Trikotnik–Trik.	1	1	3×3	11
Trikotnik-OBB	1	3	3×3	13

Prekrivanje / razdalja med predmeti

- Računanje razdalj med konveksnimi predmeti:
 - algoritem <u>Gilbert-Johnson-Keerthi</u>
 - iterativna metoda
 - lahko vrne tudi najbližji točki med predmetoma
 - opis implementacije
- Če predmeti niso konveksni, jih lahko razdelime na konveksne poddele
 - npr. <u>V-HACD</u>



Vir: the Gilbert–Johnson–Keerthi algorithm explained as simply as possible

Veliko pristopov, npr. interval overlap method

- preveri prekrivanja na normalah če je nek trikotnik popolnoma na eni strani ravnine drugega, ni preseka
- izračunaj premico preseka obeh ravnin

$$L(t) = P + t(\boldsymbol{n}_1 \times \boldsymbol{n}_2)$$

3. Projiciramo oba trikotnika na L - če se preseka sekata, se trikotnika prekrivata

Presek dveh trikotnikov

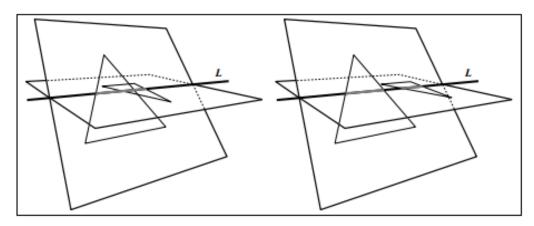


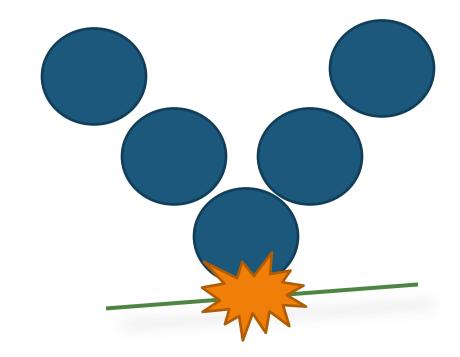
Figure 1: Triangles and the planes in which they lie. Intersection intervals are marked gray in both figures. Left: the intervals along L overlap as well as the triangles. Right: no intersection, the intervals do not overlap.

Vir: Moller, <u>A Fast Triangle-Triangle Intersection Test</u>, 1997

Odziv na trk



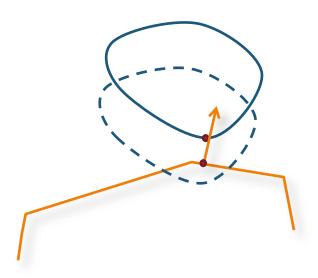
- Odziv na trk tipično pomeni določitev novih položajev/hitrosti predmetov, ki so trčili
 - lahko tudi deformacije ipd., sprožitev novih dogodkov (zvok, eksplozija itn.)
- Odziv pomeni:
 - izračun normale trka
 - izračun točnega časa trka
 - če uporabimo preverjanje prekrivanj
 - izračun globine prekrivanja
 - premik predmetov nazaj na položaj trka
 - izračun novega gibanja predmetov

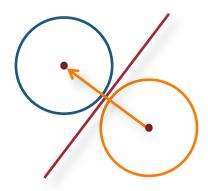




- vpliva na izračun odziva
- predmeta se odbijeta "okoli" normale trka
 - generiramo "impulz" v smeri normale trka
- Za izračun normale lahko uporabimo položaj predmetov tik pred trkom
 - najdemo najbližji točki na obeh predmetih – tam je normala trka
 - pri kroglah je zelo enostavno, tam je normala trka razlika med obema središčema

Izračun normale

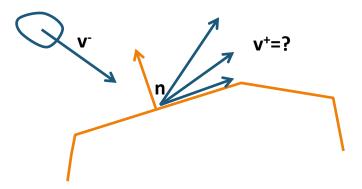






- v⁺ po trku bo?
- Hitrost po trku v smeri normale trka se lahko zmanjša
 - restitucijski koeficient ε
 - 1 popolnoma elastičen trk, 0 se ne odbije
- Gibalna količina se spremeni: ob trku generiramo impulz moči j v smeri normale trka n
 - gibalna količina se spremeni za impulz jn
- Podobna izpeljava tudi za
 - 2 telesi
 - če poleg hitrosti upoštevamo tudi rotacije

Gibanje po trku



$$\boldsymbol{n}\cdot\boldsymbol{v}^+=-\varepsilon(\boldsymbol{n}\cdot\boldsymbol{v}^-)$$

$$mv^{+} = mv^{-} + jn$$
$$v^{+} = v^{-} + \frac{jn}{m}$$



$$j = -\mathbf{n} \cdot \mathbf{v}^{-} (1 + \varepsilon) \mathbf{m}$$
$$\mathbf{v}^{+} = \mathbf{v}^{-} - (\mathbf{n} \cdot \mathbf{v}^{-} (1 + \varepsilon)) \mathbf{n}$$

REFERENCE

- Eberly D. Intersection of Convex Objects: The Method of Separating Axes,
 2008
- Ericson, Christer. <u>Real-Time Collision Detection</u>. Morgan Kaufmann 2005.
- J.V. Verth: <u>Collision Response</u>, Slides
- N. Souto: Video Game Physics Tutorial Part II: Collision Detection for Solid Objects