

# Anotace

- Středník III! 3. 5. 2013,
- programování her,
- variantní record,
- objektové programování.

# Teorie her

- Kombinatorická hra je hrou dvou hráčů. Stav hry je určen pozicí nějakých předmětů. Všechny zúčastněné předměty jsou viditelné. Jde o tzv. hru s úplnou informací.

# Teorie her

- Kombinatorická hra je hrou dvou hráčů. Stav hry je určen pozicí nějakých předmětů. Všechny zúčastněné předměty jsou viditelné. Jde o tzv. hru s úplnou informací.
- Příklad: Nimm, Podivná hra, Dáma, Šachy, Halma, Mlýn, Otrávená čokoláda...

# Teorie her

- Kombinatorická hra je hrou dvou hráčů. Stav hry je určen pozicí nějakých předmětů. Všechny zúčastněné předměty jsou viditelné. Jde o tzv. hru s úplnou informací.
- Příklad: Nimm, Podivná hra, Dáma, Šachy, Halma, Mlýn, Otrávená čokoláda...
- Kombinatorickými hrami nejsou: Poker, Prší, Mariáš, Black Jack, závody formulí...

# Teorie her

- Kombinatorická hra je hrou dvou hráčů. Stav hry je určen pozicí nějakých předmětů. Všechny zúčastněné předměty jsou viditelné. Jde o tzv. hru s úplnou informací.
- Příklad: Nimm, Podivná hra, Dáma, Šachy, Halma, Mlýn, Otrávená čokoláda...
- Kombinatorickými hrami nejsou: Poker, Prší, Mariáš, Black Jack, závody formulí...
- Zaměříme se na hrací část, ne na vstup a výstup.

# Teorie her

- Kombinatorická hra je hrou dvou hráčů. Stav hry je určen pozicí nějakých předmětů. Všechny zúčastněné předměty jsou viditelné. Jde o tzv. hru s úplnou informací.
- Příklad: Nimm, Podivná hra, Dáma, Šachy, Halma, Mlýn, Otrávená čokoláda...
- Kombinatorickými hrami nejsou: Poker, Prší, Mariáš, Black Jack, závody formulí...
- Zaměříme se na hrací část, ne na vstup a výstup.
- U her předpokládáme, že hrají rozumně se chovající jedinci (s motivací vyhrát).

# Shannonova věta

## Theorem (Shannon)

*Každá kombinatorická hra má pro některého z hráčů neprohrávající strategii.*

## Důkaz.

Náznak: Buďto platí, že si jeden z hráčů může vynutit zacyklení hry (a tak neprohrát), nebo budeme zkoumat predikáty:

Existuje náš tah, že pro každý tah protihráče existuje náš tah, že pro každý tah protihráče... protihráč prohraje.

Pro každý náš tah existuje tah protihráče, že pro každý náš tah... my prohrajeme.

Formule jsou konečné, počty tahů jsou také konečné, jsou to vzájemně negace a lze je algoritmicky rozhodnout.



# Shannonova věta

## Theorem (Shannon)

*Každá kombinatorická hra má pro některého z hráčů neprohrávající strategii.*

## Corollary

*Pokud je ve hře remíza vyloučena, jeden z hráčů má vyhrávající strategii.*

# Graf hry

- Ke hře (případně její instanci) definujeme orientovaný graf:
- Vrcholy: Stavy hry,
- Hrany: Možnosti přechodů mezi jednotlivými stavy.
- Příklad pro Nimm, kdy odebíráme 1 nebo 2 sirkы (na tabuli).
- Každému stavu můžeme přiřadit barvu říkající, zda se odtud vyhrává nebo prohrává.

# Příklad grafů her

- Na hracím plánu tvaru orientovaného grafu vyrážíme z určeného vrcholu. Taháme jedním pádesátníkem.

# Příklad grafů her

- Na hracím plánu tvaru orientovaného grafu vyrážíme z určeného vrcholu. Taháme jedním pádesátníkem.
- Máme dojet do jednoho z cílových vrcholů. Kdo pojede, vyhraje.

## Příklad grafů her

- Na hracím plánu tvaru orientovaného grafu vyrážíme z určeného vrcholu. Taháme jedním pádesátníkem.
- Máme dojet do jednoho z cílových vrcholů. Kdo pojede, vyhraje.
- Graf hry máme přímo zadáný a jde jen o to, který vrchol vyhrává.

## Příklad grafů her

- Na hracím plánu tvaru orientovaného grafu vyrážíme z určeného vrcholu. Taháme jedním padesátníkem.
- Máme dojet do jednoho z cílových vrcholů. Kdo pojede, vyhraje.
- Graf hry máme přímo zadáný a jde jen o to, který vrchol vyhrává.
- Podivná hra: Graf hry si zakreslíme na šachovnici. Vrcholy jsou políčka, hrany vedou tudy, kudy může figurka.

## Příklad grafů her

- Na hracím plánu tvaru orientovaného grafu vyrážíme z určeného vrcholu. Taháme jedním padesátníkem.
- Máme dojet do jednoho z cílových vrcholů. Kdo pojede, vyhraje.
- Graf hry máme přímo zadáný a jde jen o to, který vrchol vyhrává.
- Podivná hra: Graf hry si zakreslíme na šachovnici. Vrcholy jsou polička, hrany vedou tudy, kudy může figurka.
- Stačí říct, ze kterého vrcholu se vyhrává, prohrává, nebo zda existuje cyklus, po kterém mají oba hráči zájem bloudit (resp. zda si někdo z hráčů může bloudění po této kružnici vynutit).

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.
- Tato větev se pozná tak, že ve všech synech jejího koncového vrcholu existuje vyhrávající cesta, tedy ...

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.
- Tato větev se pozná tak, že ve všech synech jejího koncového vrcholu existuje vyhrávající cesta, tedy ...
- buďto vyhrajeme v prvním synu, nebo ve druhém synu, nebo ve třetím...

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.
- Tato větev se pozná tak, že ve všech synech jejího koncového vrcholu existuje vyhrávající cesta, tedy ...
- buďto vyhrajeme v prvním synu, nebo ve druhém synu, nebo ve třetím...
- V  $k$ -tém synu vyhrajeme, jestliže protihráč prohraje v prvním synu a současně ve druhém synu a současně ve třetím synu... tohoto stavu.

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.
- Tato větev se pozná tak, že ve všech synech jejího koncového vrcholu existuje vyhrávající cesta, tedy ...
- buďto vyhrajeme v prvním synu, nebo ve druhém synu, nebo ve třetím...
- V  $k$ -tém synu vyhrajeme, jestliže protihráč prohraje v prvním synu a současně ve druhém synu a současně ve třetím synu... tohoto stavu.
- Prohraje tam, jestliže my (pro dotyčný stav) umíme vyhrát buďto v prvním synu, nebo ve druhém, anebo ve třetím...

# AND-OR stromy

- Máme-li graf konečné hry, můžeme z něj postavit strom odpovídající hře.
- V tomto stromě nás zajímá, zda existuje větev, po které pokud pojedeme, tak vyhrajeme.
- Tato větev se pozná tak, že ve všech synech jejího koncového vrcholu existuje vyhrávající cesta, tedy ...
- buďto vyhrajeme v prvním synu, nebo ve druhém synu, nebo ve třetím...
- V  $k$ -tém synu vyhrajeme, jestliže protihráč prohraje v prvním synu a současně ve druhém synu a současně ve třetím synu... tohoto stavu.
- Prohraje tam, jestliže my (pro dotyčný stav) umíme vyhrát buďto v prvním synu, nebo ve druhém, anebo ve třetím...
- Podmínky AND a OR se stále střídají, proto AND-OR strom.

# Hry s ohodnocením

## Definition

Hra s ohodnocením je taková hra, kdy cílové stavy jsou ohodnoceny číslem. Jeden hráč se pokouší výsledek maximalizovat, druhý minimalizovat.

## Definition

Hra s nulovým součtem je taková hra, ve které zisk jednoho hráče je roven ztrátě druhého hráče.

## Některé hry

- **Výlet s přítelkyní do New Yorku:** Chceme navštívit co nejvíce hostinců a technických paměti hodnotí, přítelkyně chce vidět co nejvíce muzeí a kadeřnictví. Dohodnete se tudíž, že se budete střídat v rozhodování kam jít na jednotlivých křížovatkách.

## Některé hry

- **Výlet s přítelkyní do New Yorku:** Chceme navštívit co nejvíce hostinců a technických paměti hodnotí, přítelkyně chce vidět co nejvíce muzeí a kadeřnictví. Dohodnete se tudíž, že se budete střídat v rozhodování kam jít na jednotlivých křížovatkách.
- **Traverzování po matici:** První hráč mění sloupce, druhý hráč mění sloupce. Začínáme v prvním řádku, první hráč vybere sloupec v prvním řádku a hodnotu na jeho pozici získává. Druhý hráč vybere řádek a získává hodnotu z vybraného řádku ve sloupci vybraném prvním hráčem. Takto se střídají (předem známou dobu).

## Některé hry

- **Výlet s přítelkyní do New Yorku:** Chceme navštívit co nejvíce hostinců a technických paměti hodnotí, přítelkyně chce vidět co nejvíce muzeí a kadeřnictví. Dohodnete se tudíž, že se budete střídat v rozhodování kam jít na jednotlivých křížovatkách.
- **Traverzování po matici:** První hráč mění sloupce, druhý hráč mění sloupce. Začínáme v prvním řádku, první hráč vybere sloupec v prvním řádku a hodnotu na jeho pozici získává. Druhý hráč vybere řádek a získává hodnotu z vybraného řádku ve sloupci vybraném prvním hráčem. Takto se střídají (předem známou dobu).
- **Společná otázka:** Jak hrát?

# Algoritmus MINIMAX

- Algoritmus lze použít pro hry s ohodnocením.

# Algoritmus MINIMAX

- Algoritmus lze použít pro hry s ohodnocením.
- Postavíme strom hry.

# Algoritmus MINIMAX

- Algoritmus lze použít pro hry s ohodnocením.
- Postavíme strom hry.
- Začneme od koncových vrcholů.

# Algoritmus MINIMAX

- Algoritmus lze použít pro hry s ohodnocením.
- Postavíme strom hry.
- Začneme od koncových vrcholů.
- Hodnota podstromu je minimum resp. maximum z hodnot synů (podle toho, zda hraje minimalizující nebo maximalizující hráč).

# Algoritmus NEGAMAX

- Varianta algoritmu MINIMAX pro hry s nulovým součtem:

$$\text{ind } \max_{i \in S} -f(i) = \text{ind } \min_{i \in S} f(i).$$

# Algoritmus NEGAMAX

- Varianta algoritmu MINIMAX pro hry s nulovým součtem:

$$\text{ind } \max_{i \in S} -f(i) = \text{ind } \min_{i \in S} f(i).$$

- Jde vlastně o totéž, je ovšem jednodušší na naprogramování.

# Heuristiky

- Obvykle se pokoušíme neprohledávat zbytečně všechno, pokud najdeme jednu možnost výhry, nemusíme hledat i všechny ostatní.

# Heuristiky

- Obvykle se pokoušíme neprohledávat zbytečně všechno, pokud najdeme jednu možnost výhry, nemusíme hledat i všechny ostatní.
- $\alpha$ - $\beta$ -prořezávání: Umíme-li v nějakém synu  $S$  vyhrát aspoň  $\alpha$  a najdeme v některém následujícím synu  $T$ , že protihráč nás umí dotlačit na méně, nemá smysl vrchol  $T$  dále zkoumat.

# Heuristiky

- Obvykle se pokoušíme neprohledávat zbytečně všechno, pokud najdeme jednu možnost výhry, nemusíme hledat i všechny ostatní.
- $\alpha$ - $\beta$ -prořezávání: Umíme-li v nějakém synu  $S$  vyhrát aspoň  $\alpha$  a najdeme v některém následujícím synu  $T$ , že protihráč nás umí dotlačit na méně, nemá smysl vrchol  $T$  dále zkoumat.
- Pro opačný případ se používá  $\beta$ : Pokud nás nepřítel umí zatlačit na nejvýš  $\beta$  a v jiném synu mu utečeme přes, nemá smysl ten druhý syn zkoumat dále.

# Reálné hry

Šachy, dáma, halma, mlýn...

- Můžeme postavit strom hry, ten je ale příliš velký.

# Reálné hry

Šachy, dáma, halma, mlýn...

- Můžeme postavit strom hry, ten je ale příliš velký.
- Nasadíme proto všelijaké heuristiky. Ty dosavadní ale stejně daleko nevedou.

# Reálné hry

Šachy, dáma, halma, mlýn...

- Můžeme postavit strom hry, ten je ale příliš velký.
- Nasadíme proto všelijaké heuristiky. Ty dosavadní ale stejně daleko nevedou.
- Statická ohodnocovací funkce: Funkce, která se pokouší odhadnout, zda je pozice perspektivní (dobrá) nebo ne.

# Reálné hry

Šachy, dáma, halma, mlýn...

- Můžeme postavit strom hry, ten je ale příliš velký.
- Nasadíme proto všelijaké heuristiky. Ty dosavadní ale stejně daleko nevedou.
- Statická ohodnocovací funkce: Funkce, která se pokouší odhadnout, zda je pozice perspektivní (dobrá) nebo ne.
- Prohledáváme strom hry jen po nějakou dobu (do nějaké hloubky). Na nalezené (neterminální) pozice nasadíme statickou ohodnocovací funkci.

# Reálné hry

Šachy, dáma, halma, mlýn...

- Můžeme postavit strom hry, ten je ale příliš velký.
- Nasadíme proto všelijaké heuristiky. Ty dosavadní ale stejně daleko nevedou.
- Statická ohodnocovací funkce: Funkce, která se pokouší odhadnout, zda je pozice perspektivní (dobrá) nebo ne.
- Prohledáváme strom hry jen po nějakou dobu (do nějaké hloubky). Na nalezené (neterminální) pozice nasadíme statickou ohodnocovací funkci.
- U šachů například můžeme počítat materiální převahu a body za ohrožené figurky (Colossus na Atari kolem roku 1985).

# Horizont, statická ohodnocovací funkce

- Horizont stanoví, do jaké hloubky graf hry (zpravidla realizovaný stromem) prohledáváme.

# Horizont, statická ohodnocovací funkce

- Horizont stanoví, do jaké hloubky graf hry (zpravidla realizovaný stromem) prohledáváme.
- Statická ohodnocovací funkce nastoupí, pokud se dostaneme na horizont.

# Horizont, statická ohodnocovací funkce

- Horizont stanoví, do jaké hloubky graf hry (zpravidla realizovaný stromem) prohledáváme.
- Statická ohodnocovací funkce nastoupí, pokud se dostaneme na horizont.
- Dalšího zrychlení lze (zkusit) dosáhnout tak, že napřed prohledáváme perspektivní vrcholy (kde statická ohodnocovací funkce dává lepší výsledky).

# Horizont, statická ohodnocovací funkce

- Horizont stanoví, do jaké hloubky graf hry (zpravidla realizovaný stromem) prohledáváme.
- Statická ohodnocovací funkce nastoupí, pokud se dostaneme na horizont.
- Dalšího zrychlení lze (zkusit) dosáhnout tak, že napřed prohledáváme perspektivní vrcholy (kde statická ohodnocovací funkce dává lepší výsledky).
- Jde ovšem jen o heuristiku, která někdy funguje, jindy se dostane do problémů!

## Komentář k reálným hrám

- Typicky stavíme strom hry. Graf stavíme až v závěrečné fázi hry, do té doby budujeme strom (a ignorujeme možnost, že některé stavы se už vyskytly).

## Komentář k reálným hrám

- Typicky stavíme strom hry. Graf stavíme až v závěrečné fázi hry, do té doby budujeme strom (a ignorujeme možnost, že některé stavy se už vyskytly).
- Heuristické algoritmy lze pojmut do dvou způsobů:

## Komentář k reálným hrám

- Typicky stavíme strom hry. Graf stavíme až v závěrečné fázi hry, do té doby budujeme strom (a ignorujeme možnost, že některé stavy se už vyskytly).
- Heuristické algoritmy lze pojmut dvěma způsoby:
- Metoda, která se pokouší najít optimum co nejrychleji,

## Komentář k reálným hrám

- Typicky stavíme strom hry. Graf stavíme až v závěrečné fázi hry, do té doby budujeme strom (a ignorujeme možnost, že některé stavy se už vyskytly).
- Heuristické algoritmy lze pojmit dvěma způsoby:
  - Metoda, která se pokouší najít optimum co nejrychleji,
  - metoda, jak najít aspoň nějaké (suboptimální) řešení.

## Komentář k reálným hrám

- Typicky stavíme strom hry. Graf stavíme až v závěrečné fázi hry, do té doby budujeme strom (a ignorujeme možnost, že některé stavy se už vyskytly).
- Heuristické algoritmy lze pojmit dvěma způsoby:
  - Metoda, která se pokouší najít optimum co nejrychleji,
  - metoda, jak najít aspoň nějaké (suboptimální) řešení.
- Zatím bylo to první. Jak použít heuristiku k nalezení suboptimálního řešení?

# $\alpha - \beta$ prořezávání jako heuristika

- Jsou dva možné způsoby:

# $\alpha - \beta$ prořezávání jako heuristika

- Jsou dva možné způsoby:
- Metoda okénka: Stanovíme krajní hodnoty  $\alpha$  a  $\beta$  a výsledky ležící mimo tento interval ořežeme.

# $\alpha - \beta$ prořezávání jako heuristika

- Jsou dva možné způsoby:
- Metoda okénka: Stanovíme krajní hodnoty  $\alpha$  a  $\beta$  a výsledky ležící mimo tento interval ořežeme.
- Kaskádní varianta – strom rozšiřujeme po hladinách (protože pokud bychom ho stavěli prohledáváním do hloubky, prozkoumáme typicky nezajímavé větve a zajímavé tahy nám uniknou).

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).
- Má smysl uvažovat nejen o deterministické variantě (tzv. čistá strategie – obzvlášť pokud hráči táhnou nezávisle, tedy na sebe nevidí), ale má smysl definovat nějakou pravděpodobnostní distribuci (a podle té hrát). Tomu říkáme mixovaná strategie.

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).
- Má smysl uvažovat nejen o deterministické variantě (tzv. čistá strategie – obzvlášť pokud hráči táhnou nezávisle, tedy na sebe nevidí), ale má smysl definovat nějakou pravděpodobnostní distribuci (a podle té hrát). Tomu říkáme mixovaná strategie.

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).
- Má smysl uvažovat nejen o deterministické variantě (tzv. čistá strategie – obzvlášť pokud hráči táhnou nezávisle, tedy na sebe nevidí), ale má smysl definovat nějakou pravděpodobnostní distribuci (a podle té hrát). Tomu říkáme mixovaná strategie.

## Theorem

*Pro každou kombinatorickou hru s nulovým součtem s konečnými strategiemi existuje hodnota  $V$  a mixovaná strategie pro každého hráče taková, že:*

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).
- Má smysl uvažovat nejen o deterministické variantě (tzv. čistá strategie – obzvlášť pokud hráči táhnou nezávisle, tedy na sebe nevidí), ale má smysl definovat nějakou pravděpodobnostní distribuci (a podle té hrát). Tomu říkáme mixovaná strategie.

## Theorem

*Pro každou kombinatorickou hru s nulovým součtem s konečnými strategiemi existuje hodnota  $V$  a mixovaná strategie pro každého hráče taková, že:*

- *Pokud podle své strategie hraje druhý hráč, první hráč nemůže vyhrát více než  $V$ .*

# Minimaxové věty

- Vraťme se k maticovým hrám (stylu Al-Capone a Babinský na sebe udávají).
- Má smysl uvažovat nejen o deterministické variantě (tzv. čistá strategie – obzvlášť pokud hráči táhnou nezávisle, tedy na sebe nevidí), ale má smysl definovat nějakou pravděpodobnostní distribuci (a podle té hrát). Tomu říkáme mixovaná strategie.

## Theorem

*Pro každou kombinatorickou hru s nulovým součtem s konečnými strategiemi existuje hodnota  $V$  a mixovaná strategie pro každého hráče taková, že:*

- *Pokud podle své strategie hraje druhý hráč, první hráč nemůže vyhrát více než  $V$ .*
- *Pokud podle své strategie hraje první hráč, druhý hráč nemůže vyhrát více než  $-V$ .*



# Nash equilibrium

## Definition

Nashovou rovновáhou nazveme sadu smíšených strategií (pro každého hráče jednu) v konečných hrách aspoň dvou nespolupracujících hráčů, kde žádný z hráčů si nemůže pomocí tím, že strategii změní.

## Theorem (J. Nash)

*Každá hra  $n$  hráčů, kde každý hráč má konečně možných strategií existuje strategie určující Nashovu rovnováhu.*

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...
- Někdy ale chceme pro různé položky různé údaje.

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...
- Někdy ale chceme pro různé položky různé údaje.
- Příklad: Časopis nemá autora, kniha nemá redakční radu...

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...
- Někdy ale chceme pro různé položky různé údaje.
- Příklad: Časopis nemá autora, kniha nemá redakční radu...
- Jak zařídit, abychom si evidovali ta správná data ke správným položkám?

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...
- Někdy ale chceme pro různé položky různé údaje.
- Příklad: Časopis nemá autora, kniha nemá redakční radu...
- Jak zařídit, abychom si evidovali ta správná data ke správným položkám?
- Variantním recordem, alias záznamem s variantami.

# Struktury

- Struktury slouží k uchovávání spolu souvisejících dat ne nutně stejného typu.
- Příklad: Knihovna, telefonní seznam, účetní záznamy...
- Někdy ale chceme pro různé položky různé údaje.
- Příklad: Časopis nemá autora, kniha nemá redakční radu...
- Jak zařídit, abychom si evidovali ta správná data ke správným položkám?
- Variantním recordem, alias záznamem s variantami.
- Řekneme, co má být přítomno pro jednotlivé hodnoty indikátorové proměnné.

# Syntax

- Napřed uděláme indikátorový typ (zpravidla výčtový):  
type typknihy=(kniha,casopis,noviny);

# Syntax

- Napřed uděláme indikátorový typ (zpravidla výčtový):  
type typknihy=(kniha,casopis,noviny);
- Následně vyrobíme strukturu, ve které je tento typ obsažený a obalíme ho case-klauzulí:

```
type tkniha=record
    nazev:string;
    pocetstran:integer;
    case typ:typknihy of
        kniha: (autor:string);
        casopis: (sefredaktorc:string;
                  barevnost:boolean);
        noviny: (sefredaktorn:string;
                  objem_reklamy:real;);

end;
```

# Příklad

## Knihovna

```
var knihovna:array[1..100] of tkniha;  
begin  
    knihovna[1].nazev:='Algoritmy a programovaci  
techniky';  
    knihovna[1].pocetstran:=300;  
    knihovna[1].typ:=kniha;  
    knihovna[1].autor:='Pavel Topfer';  
  
    knihovna[2].nazev:='40Hex';  
    knihovna[2].pocetstran:=30;{odhaduju...}  
    knihovna[2].typ:=casopis;  
    knihovna[2].sefredaktorc:='Darkangel';  
    ....
```

# Poznámky

- Využití je asi jasné.

# Poznámky

- Využití je asi jasné.
- Data ve variantní části jsou uložena v tzv. *unii*, tedy jsou uložena přes sebe! V modernějších (neobjektových) jazycích (např. C) tomu říkáme **unie**.

# Poznámky

- Využití je asi jasné.
- Data ve variantní části jsou uložena v tzv. *unii*, tedy jsou uložena přes sebe! V modernějších (neobjektových) jazycích (např. C) tomu říkáme **unie**.
- Říkáme si o nich proto, že jsou dávnou (neobjektovou) implementací něčeho na způsob polymorfismu a dědičnosti, o čemž si řekneme později v objektovém programování...

# Poznámky

- Využití je asi jasné.
- Data ve variantní části jsou uložena v tzv. *unii*, tedy jsou uložena přes sebe! V modernějších (neobjektových) jazycích (např. C) tomu říkáme **unie**.
- Říkáme si o nich proto, že jsou dávnou (neobjektovou) implementací něčeho na způsob polymorfismu a dědičnosti, o čemž si řekneme později v objektovém programování...
- ... a nyní – to objektové programování...

# Třídy a objekty

## ■ Co je objekt?

# Třídy a objekty

- Co je objekt?
- Co je třída?

# Třídy a objekty

- Co je objekt?
- Co je třída?
- Téměř všechno kolem nás je objekt.

# Třídy a objekty

- Co je objekt?
- Co je třída?
- Téměř všechno kolem nás je objekt.
- Třída je vlastně typem jednotlivých objektů.

# Třídy a objekty

- Co je objekt?
- Co je třída?
- Téměř všechno kolem nás je objekt.
- Třída je vlastně typem jednotlivých objektů.
- Objekty mají různé vlastnosti (atributy) a schopnosti něco dělat (metody).

# Definice tříd

- Jelikož objekty jsou instance jednotlivých tříd, nemá smysl definovat jednotlivé objekty, ale definujeme třídy.

# Definice tříd

- Jelikož objekty jsou instance jednotlivých tříd, nemá smysl definovat jednotlivé objekty, ale definujeme třídy.
- Řekneme, že prvek má být typu `object`.

# Definice tříd

- Jelikož objekty jsou instance jednotlivých tříd, nemá smysl definovat jednotlivé objekty, ale definujeme třídy.
- Řekneme, že prvek má být typu `object`.
- Následně postupujeme jako při definici struktury (record).

# Definice tříd

- Jelikož objekty jsou instance jednotlivých tříd, nemá smysl definovat jednotlivé objekty, ale definujeme třídy.
- Řekneme, že prvek má být typu `object`.
- Následně postupujeme jako při definici struktury (`record`).
- Jenže máme mnohem více možností.

# Příklad

Popíšeme, co má v příslušné třídě být:

```
type autom=object
    nosnost,nalozeno:integer;

    procedure naloz(kolik:integer);
    procedure vyloz(kolik:integer);
    procedure dojed_k_hromade;
    procedure dojed_ke_KS;
    procedure stav;
end;
```

# Implementace metod

Atributy jsou v pořádku, ale co metody? Ty musíme definovat:

```
procedure autom.naloz(kolik:integer);
begin if(kolik+nalozeno>nosnost) then
        nalozeno:=nosnost
    else  nalozeno:=nalozeno+kolik;
    writeln('Nakladam, mam nalozeno ',nalozeno);
end;

procedure autom.vyloz(kolik:integer);
begin if(kolik>nalozeno) then
        nalozeno:=0
    else  nalozeno:=nalozeno-kolik;
    writeln('Vykladam, mam nalozeno ',nalozeno);
end;
```

# Pokračování

## Další metody

```
procedure autom.dojed_k_hromade;
begin
end;

procedure autom.dojed_ke_KS;
begin
end;

procedure autom.stav;
begin
writeln('Mam nosnost ',nosnost,' a nalozeno
',nalozeno,' tun... ');
end;
```

# Tvorba instance (tedy objektu)

Konec příkladu

```
var liaz:autom;  
begin  
    liaz.nosnost:=10;  
    liaz.nalozeno:=0;  
    liaz.naloz(5);  
    liaz.stav;  
end.
```

# Rané poznámky k objektům

- Vypadají na pohled podobně jako struktury (recordy).

# Rané poznámky k objektům

- Vypadají na pohled podobně jako struktury (recordy).
- Umí ovšem přiřadit strukturám "funkce", což může přispět k zamezení nekompetentní práce se "strukturou".

# Rané poznámky k objektům

- Vypadají na pohled podobně jako struktury (recordy).
- Umí ovšem přiřadit strukturám "funkce", což může přispět k zamezení nekompetentní práce se "strukturou".
- Zatím to ovšem byla jen nevinná dětská hra, objekty toho umějí mnohem víc...

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.
- `public` – modifikátor říká, že prvek je veřejný, smí k němu přistupovat každý (jako v příkladu).

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.
- `public` – modifikátor říká, že prvek je veřejný, smí k němu přistupovat každý (jako v příkladu).
- `private` – označuje sekci neveřejných prvků. K těm se smí jen zevnitř třídy.

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.
- `public` – modifikátor říká, že prvek je veřejný, smí k němu přistupovat každý (jako v příkladu).
- `private` – označuje sekci neveřejných prvků. K těm se smí jen zevnitř třídy.
- `protected` – pochopíme později, nyní stručně: Z třídy lze odvodit "potomka", tedy třídu specifickější. Do položek `protected` se smí jen ze současné třídy, nebo z potomka.

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.
- `public` – modifikátor říká, že prvek je veřejný, smí k němu přistupovat každý (jako v příkladu).
- `private` – označuje sekci neveřejných prvků. K těm se smí jen zevnitř třídy.
- `protected` – pochopíme později, nyní stručně: Z třídy lze odvodit "potomka", tedy třídu specifickější. Do položek `protected` se smí jen ze současné třídy, nebo z potomka.
- Toto je způsob, jak zabránit nekompetentnímu přístupu do objektů. Nepovolujte zasahovat tam, kam to není nutné.

# Privátní a veřejné prvky

- Chceme-li řídit přístup k vybraným prvkům, použijeme klíčová slova `public`, `private` a `protected`.
- `public` – modifikátor říká, že prvek je veřejný, smí k němu přistupovat každý (jako v příkladu).
- `private` – označuje sekci neveřejných prvků. K těm se smí jen zevnitř třídy.
- `protected` – pochopíme později, nyní stručně: Z třídy lze odvodit "potomka", tedy třídu specifitější. Do položek `protected` se smí jen ze současné třídy, nebo z potomka.
- Toto je způsob, jak zabránit nekompetentnímu přístupu do objektů. Nepovolujte zasahovat tam, kam to není nutné.
- Typicky se povoluje přístup k metodám a ne k atributům, pro atributy se v krajních případech zavádějí funkce `get` a `set`.

## Příklad

Jak jsme říkali, atributy neveřejné, metody veřejné: type  
autom=object

```
    private nosnost,nalozeno:integer;
    public procedure naloz(kolik:integer);
        procedure vyloz(kolik:integer);
        procedure stav;
    end;
```

... jenže ouha! Kód:

```
var liaz:autom;
begin liaz.nosnost:=10;
    liaz.nalozeno:=0;
    liaz.naloz(5);
    liaz.stav;
end.
```

... nebude fungovat!

# Opravička problému

Zachráníme to funkcií init:

```
type autom=object
    private nosnost,nalozeno:integer;
    public procedure naloz(kolik:integer);
        procedure vyloz(kolik:integer);
        procedure stav;
        procedure init(nosn:integer);
    end;
procedure autom.init(nosn:integer);
begin nosnost:=nosn; nalozeno:=0;
end;
var liaz:autom;
begin liaz.init(10);
    ...
end.
```

# Přirozené zobecnění

Bez dynamické alokace to nebylo ono ani bez objektů...

- V programu nám typicky nepostačí předem daný (pevný) počet objektů.

# Přirozené zobecnění

Bez dynamické alokace to nebylo ono ani bez objektů...

- V programu nám typicky nepostačí předem daný (pevný) počet objektů.
- Zpravidla na ně chceme dělat pointery (jako když jsme se učili o spojových seznamech).

# Přirozené zobecnění

Bez dynamické alokace to nebylo ono ani bez objektů...

- V programu nám typicky nepostačí předem daný (pevný) počet objektů.
- Zpravidla na ně chceme dělat pointery (jako když jsme se učili o spojových seznamech).
- Stačí, aby auto dojelo do fronty u hromady s pískem...

# Přirozené zobecnění

Bez dynamické alokace to nebylo ono ani bez objektů...

- V programu nám typicky nepostačí předem daný (pevný) počet objektů.
- Zpravidla na ně chceme dělat pointery (jako když jsme se učili o spojových seznamech).
- Stačí, aby auto dojelo do fronty u hromady s pískem...
- Postupujeme úplně stejně, jako když jsme se učili o pointerech (potažmo spojových seznamech):

# Přirozené zobecnění

Bez dynamické alokace to nebylo ono ani bez objektů...

- V programu nám typicky nepostačí předem daný (pevný) počet objektů.
- Zpravidla na ně chceme dělat pointery (jako když jsme se učili o spojových seznamech).
- Stačí, aby auto dojelo do fronty u hromady s pískem...
- Postupujeme úplně stejně, jako když jsme se učili o pointerech (potažmo spojových seznamech):
- type automobil=^autom;

```
        autom=object;
```

```
        ...
```

```
        end;
```

```
var liaz:automobil;
```

```
...
```

# Dynamicky alokované objekty

Pracuje se s nimi úplně přirozeně:

```
var liaz:automobil;  
begin  
    liaz:=new(automobil);  
    liaz^.init;  
    liaz^.naloz(5);  
    ...  
    dispose(liaz);  
end.
```

Jenže typicky při naalokování (nebo odalokování) chceme udělat plno věcí (zinicializovat nebo uklidit). K tomu byl navržen tzv. *konstruktor*, resp. *destruktur*.

# Konstruktory a destruktory

- Definujeme je podobně jako metody, ale uvedeme je klíčovým slovem `constructor` resp. `destructor`.

# Konstruktory a destruktory

- Definujeme je podobně jako metody, ale uvedeme je klíčovým slovem **constructor** resp. **destructor**.
- K jejich volání pak dochází při volání **new** resp. **dispose**.

# Konstruktory a destruktory

- Definujeme je podobně jako metody, ale uvedeme je klíčovým slovem `constructor` resp. `destructor`.
- K jejich volání pak dochází při volání `new` resp. `dispose`.
- Těmto funkcím jako druhý parametr předáme explicitní volání konstruktoru (resp. destruktoru).

# Konstruktory a destruktory

- Definujeme je podobně jako metody, ale uvedeme je klíčovým slovem `constructor` resp. `destructor`.
- K jejich volání pak dochází při volání `new` resp. `dispose`.
- Těmto funkcím jako druhý parametr předáme explicitní volání konstruktoru (resp. destruktoru).
- Konstruktorů i destruktorů může být kolik chce a mohou se jmenovat v podstatě jak chtějí.

# Příklad konstruktory a destruktory

## Stále auta

```
type automobil=^autom;
    autom=object;
        ...
        constructor init;
        constructor init(nosn:integer);
        destructor done;
        end;
constructor init;
begin nosnost:=10;
    nalozeno:=0;
    writeln('Zavolan konstruktor bez parametru!');
end;
```

# Příklad – pokračování

## Konstruktory a destruktory

```
constructor autom.init(nosn:integer);
begin
    nosnost:=nosn;
    nalozeno:=0;
    writeln('Vytvoren auto s nosnosti ',nosnost);
end;
destructor autom.done;
begin
    writeln('Auto jede do srotu!');
end;
```

# Konstruktory a destruktory

Použití – tedy volání

```
var liaz,tatra:automobil;  
begin  
    liaz:=new(automobil,init);  
    liaz^.naloz(5);  
    liaz^.stav;  
    dispose(liaz,done);  
    tatra:=new(automobil,init(15));  
    dispose(tatra,done);  
    {Tatra nezná bratra!}  
end.
```

- Objektů by zjevně bylo možno použít k implementaci spojového seznamu.
- Funkce tento seznam obhospodařující by bylo možno udržovat jako metody.
- S konstruktory odpadá nutnost vyplňovat údaje ve struktuře vždycky jeden po druhé.
- Abychom mohli udělat spojový seznam samostatně implementovaný (bez globálních funkcí), můžeme ho udělat s hlavou (a volat metody nějakého reprezentanta tohoto spojového seznamu).
- Jak to udělat? Dnes cvičení, ukážeme si příště (nebo mezi nedodělky).

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.
- Společné mají jen to, že se dávají do knihovny.

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.
- Společné mají jen to, že se dávají do knihovny.
- Může se jednat o knihu, časopis nebo noviny.

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.
- Společné mají jen to, že se dávají do knihovny.
- Může se jednat o knihu, časopis nebo noviny.
- Jednotlivé typy definujeme jako potomka typu **tiskovina**.

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.
- Společné mají jen to, že se dávají do knihovny.
- Může se jednat o knihu, časopis nebo noviny.
- Jednotlivé typy definujeme jako potomka typu `tiskovina`.
- Syntakticky: Za klíčové slovo `object` do závorky uvedeme rodiče.

# Dědičnost

Změna příkladu!

- Vraťme se k příkladu s knihovnou. Máme tiskoviny různých typů.
- Společné mají jen to, že se dávají do knihovny.
- Může se jednat o knihu, časopis nebo noviny.
- Jednotlivé typy definujeme jako potomka typu `tiskovina`.
- Syntakticky: Za klíčové slovo `object` do závorky uvedeme rodiče.
- Semanticky: Dojde ke zdědění všeho, čím rodič disponoval.

# Příklad

```
type ptisk=^tiskovina;
tiskovina=object
    nazev:string;
    pocet_stran:integer;
    procedure zasun_do_knihovny;
    procedure vytahni_z_knihovny;
    ptisk next;
end;
kniha=object(tiskovina)
    autor:string;
end;
casopis=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    barevnost:boolean;
end.
```

# Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,

## Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,
- stejně jako metody pridej\_do\_knihovny a  
vytahni\_z\_knihovny

## Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,
- stejně jako metody pridej\_do\_knihovny a vytahni\_z\_knihovny
- a dokonce i ukazatel na next.

# Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,
- stejně jako metody pridej\_do\_knihovny a vytahni\_z\_knihovny
- a dokonce i ukazatel na next.
- Příklad nasvědčuje, že pro objekty neplatí až tak striktní typová kontrola, jak známe a tedy že je možné na synovský objekt si ukázat jako na rodiče.

# Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,
- stejně jako metody pridej\_do\_knihovny a vytahni\_z\_knihovny
- a dokonce i ukazatel na next.
- V konjunkci s tím, že je možné při dědění metody předefinovávat začíná pravá objektová legrace. Začne být zajímavé zjišťovat, které metody se kdy zavolají a jak se dobyt k těm správným.

## Příklad – pokračování

...

```
noviny=object(tiskovina)
    sefredaktor:string;
    objem_reklamy:real;
end;
```

- Třídy kniha, casopis i noviny zdědí společné údaje,
- stejně jako metody pridej\_do\_knihovny a vytahni\_z\_knihovny
- a dokonce i ukazatel na next.
- K tomu použijeme tzv. *virtuální metody*, o těch si ale povíme až příště.

# Konec

...děkuji za pozornost...