





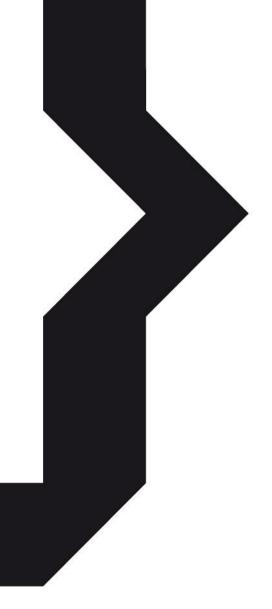




INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

Pevný disk Fyzická struktura

Josef Horálek upravil Peter Mikulecký





- = Pevný disk je paměť pracující na magnetickém principu
- Skládá se z několika částí:
 - = médium, na němž jsou uložena data (\emptyset 3,5" a 2,5")
 - = magnetické hlavy pro zápis a čtení
 - = mechanika pohybující hlavami
 - = motorek točící diskem
 - = elektronika disku řídící práci disku
 - = desku rozhraní, zajištující připojení HDD z základní desce
- = Dnes ho lze realizovat i jako SSD (Solid State Disc) bez mechanických částí





montážní otvory





- = Datové médium HDD je složeno
 - z tuhých kotoučů ploten, umístěných v několika patrech nad sebou
 - data se zapisují do magnetické vrstvy, která je nanesena na každý kotouč
 - s tímto povrchem pracují magnetické čtecí/zapisovací hlavy, které se vznášejí nad povrchem (μm)
- Při vypnutí disku zajistí mechanika magnetických hlav jejich "přistání" do vyhrazené parkovací oblasti



Fyzická struktura HDD

- Pro orientaci operačního systému na rozsáhlém prostoru disku si OS rozdělí jeho plochu:
 - na stopy (soustředné kružnice)
 - každou stopu na sektory, do kterých zapisuje data.

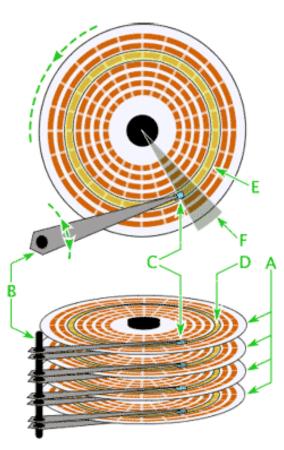
A – plotna (kotouč s magnetickou vrstvou)

B – otočné rameno nesoucí všechny hlavy

C – čtecí a zapisovací hlava (head)

D,E – cylindry (stopa, přechází všemi plotnami)

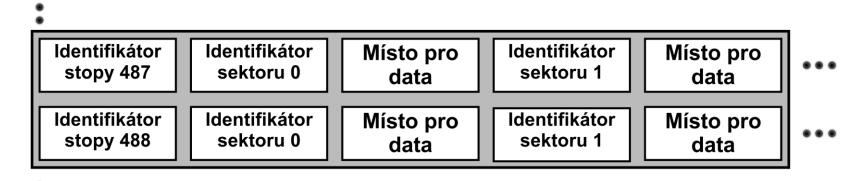
F – sektor (úhlový výsek se stopami)





Fyzické formátování

- Řadič si musí rozdělit disk na stopy a sektory, které si očísluje
 - = fyzické formátování (low format)
 - na začátek každé stopy a sektoru umístí řadič magnetickou značku (identifikátor)
 - = tento druh formátování provádí výrobce.

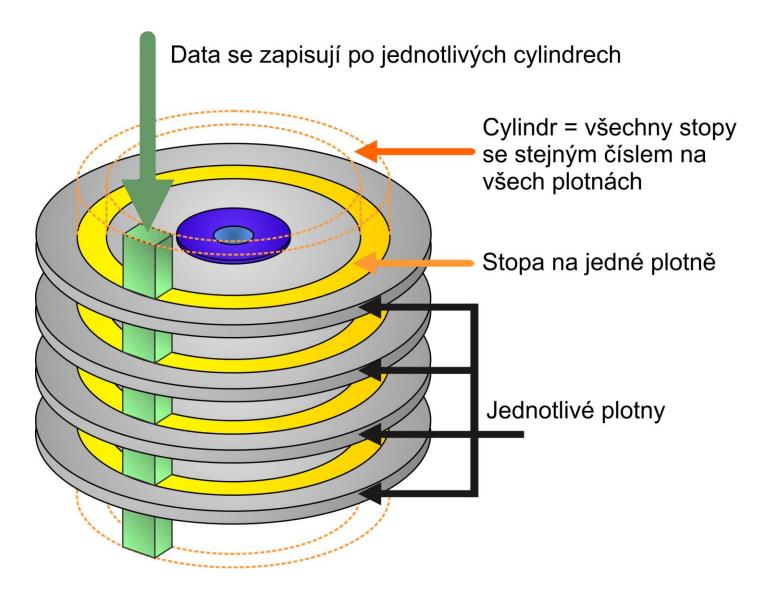




- = Nad každým povrchem "létá" jedna hlava
 - = zapisuje/čte data
 - = má-li pevný disk 5 kotoučů, může mít až 10 hlav (každý kotouč má 2 povrchy)
- Všechny hlavy jsou umístěny na společném rameni
 - pokud řadič posune hlavu číslo 3 (patřící třetímu povrchu) nad stopu 134, posunou se i hlavy nad ostatními kotouči nad stopu 134 svého povrchu
 - díky společnému rameni se tedy hlavy vždy vznášejí nad stejnou stopou všech povrchů
 - = stejným stopám na různých površích se říká cylindr, řidčeji válec



Hlavy a cylindry





Přístupová doba (Access Time)

- Vyjadřuje rychlost, s níž disk vyhledává data
 - je součtem dvou časů: doby vystavení + doby čekání. Její hodnota se pohybuje pod 10 ms



Doba vystavení (seek time)

- Je čas nutný k pohybu hlav nad určitou stopu
 - hlavy většinou "přelétávají" pouze několik stop, a tak je doba vystavení definována jako jedna třetina času potřebného pro pohyb přes celý disk
 - = u moderních disků se pohybuje mezi 2 a 4 ms
 - výrobci pevných disků se přirozeně snaží dobu vystavení minimalizovat proto zápis a následné čtení probíhají po cylindrech, nikoli po stopách



Doba čekání (rotary latency period)

- = Pokud hlava "doletí" nad správnou stopu (je vystavena), nemůže ještě začít se čtením
 - musí totiž počkat, až se pod ni dotočí ten sektor, v němž se má začít se čtením dat
 - doba čekání záleží na náhodě, ale jako technická hodnota se uvažuje jedna polovina otáčky disku
 - dobu čekání chtějí výrobci také snižovat cesta k tomu je zvýšit otáčky disku



Prokládání (interleave)

= Metoda pro zkráceni doby čekání

- při čtení se přečtou data z jednoho sektoru, musí se odeslat přes řadič a BIOS operačnímu systému, který je dále předá aplikačnímu programu
- = ten informace zpracuje a požádá operační systém o nové údaje
- OS se obrátí na BIOS a řadič, který zorganizuje načtení dalšího sektoru
- mezitím se však disk pod hlavou pootočí nestihne začátek následujícího sektoru
- = musí počkat (téměř celou otáčku), až se pod ni sektor opět dostane
- proto bylo zavedeno prokládání, které ukládá data přes sektory.

Fyzický sektor	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
Logický sektor	0	9	1	10	2	11	3	12	4	13	5	14	6	15	7	16	8





- Stejně jako mikroprocesory i pevné disky používají vyrovnávací paměť
 - do ní se načítají data z disku a odtud se pak přenášejí na sběrnici
 - = cache podstatně zrychluje práci
 - = dnes o velikosti 2 MB až 64 MB





- Je nejdůležitějším kritériem disku
 - první počítače IBM-XT vůbec pevné disky neměly
 - = postupně se začaly objevovat disky s kapacitou 10 MB
 - = horní hranice kapacity dnešních disků je asi 20000 GB, tj. 20 TB (např. Seagate Iron Wolf Pro), ale zítra to už nemusí být pravda
 - pokud budete chtít připojit velký disk do staršího PC, ujistěte se, že s ním bude umět pracovat BIOS vaší desky (horní kapacitu disku najdete v manuálu). Kapacity disků rostou velmi rychle a starší základní desky nemusí zvládat práci s velkými disky!





- = Každý bit je představován miniaturním dipólem zapsaným do magnetického povrchu disku
 - úkolem je miniaturizovat dipóly
 - vytvářet stále jemnější magnetické struktury s možností vyšší hustoty zápisu dat
 - dříve používaná technologie, kdy se na povrch kotoučů nanášela vrstva oxidů, byla nahrazena vrstvou tenkého filmu
 - dokonalejší povrch filmu umožňuje menší "výšku letu" hlavy nad diskem, což znamená potřebu menšího magnetického pole, ta dovoluje použití menších dipólů a větší hustotu stop



- Data se na magnetická média ukládají pomocí změn magnetického toku.
- = Změna může nastat z kladného toku na záporný, nebo naopak, ze záporného na kladný.
- Každá takováto změna se při čtení projeví jako impulz. K reprezentaci dat na magnetickém médiu se tedy používá přítomnost nebo nepřítomnost impulzu (mezera).
- = Příklad (P značí impulz, N mezeru):
 Posloupnost bitů 10101110 se zakóduje jako
 PNPNPPN



- = Teoreticky by bylo možné data zaznamenávat tak, že bit 1 by byl reprezentován impulzem, a 0 mezerou.
- = To by však nepracovalo!
- V případě, že by následovala delší posloupnost nul, která by byla zaznamenána jako dlouhá posloupnost mezer bez jakýchkoliv impulzů, došlo by ke ztrátě synchronizace řadiče pevného disku a nedalo by se přesně určit, kolik mezer (tedy nul) bylo přečteno.
- = Impulzy pomáhají synchronizovat čtená data a řadič disku.
- Nesmí tedy nikdy dojít k dlouhé posloupnosti mezer. Je nutné zvolit vhodný kompromis mezi ztrátou synchronizace a zbytečně velkým počtem impulzů.



- Při čtení dipóly rotují pod magnetickou hlavou a vyvolávají v ní elektrické napětí
 - pokud po sobě následuje několik stejných bitů, například 10000111, stojí řadič (který napětí z hlavy "odebírá") před problémem, jak od sebe stejné bity oddělit (musí vědět, kolik 0 jde za sebou)
- = Vyvinuty algoritmy úspornějšího zápisu na disk:
 - = MFM (Modified Frequency Modulation)
 - = RLL (Run Lenght Limited)
 - = PRML (Partial Response Maximum Likehood)





V případě FM (Frequency Modulation) se jednotlivé bity kódují následovně:

Bit Zakódování

O PN

1 PP

- Takže 101101101 by se kódovalo jako PPPNPPPPNPPPNPP
- Tedy jednička znamená dva impulsy, nula impuls následovaný mezerou. Zde je zaručené, že nikdy nenastane příliš dlouhá posloupnost mezer, je zde ale vysoký počet impulzů, což omezuje kapacitu média.
- = Dnes už zastaralý způsob, nepoužívá se.



MFM (Modified Frequency Modulation)

= MFM

= Je snaha zmenšit počet impulzů, bity jsou kódovány takhle:

Bit	Zakódování
0	PN jestliže je v řetězci 00 NN jestliže je v řetězci 10
1	NP

= Příklad: 101100 kódování MFM: NPNNNPNPNNPN (4 impulsy)

kódování FM: PPPNPPPPNPN (9 impulsů)

- Zde celkový počet po sobě jdoucích mezer nebude nikdy příliš vysoký, mohou po sobě následovat nejvýše 3 mezery.
- MFM modulace je asi o20% úspornější, než FM.
- U pevných disků se už nepoužívá, pouze u pružných disků (disket), což je už dnes rovněž zastaralé.



RLL (Run Lenght Limited)

= RLL

- často používaná metoda
- řadič si přepočítá ukládanou posloupnost na novou kombinaci impulzů a mezer dle schématu:

Vzorek	RLL	Počet impulsů	MFM	Počet impulsů
00	PNNN	1	PNPN	2
01	NPNN	1	PNNP	2
100	NNPNNN	1	NPNNPN	2
101	PNNPNN	2	NPNNNP	2
1100	NNNNPNNN	1	NPNPNNPN	3
1101	NNPNNPNN	2	NPNPNNNP	3
111	NNNPNN	1	NPNPNP	3

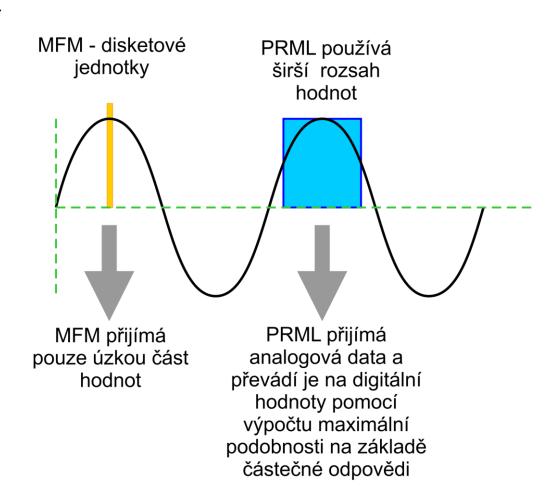
- Kódování je asi o 50% úspornější, než u MFM
- Použito u starších HDD



PRML (Partial Response Max. Likehood)

= PRML

- přináší další zvýšení hustoty ukládaných dat
- čtené impulsy se zpracovávají digitálním signálovým procesorem (DSP)
- ten přesně ví, jak má vypadat sled signálů vyvolaný hustě ležícími dipóly, dokáže dopočítat i chybějící údaj
- rozezná tedy více dipólů na malé ploše, což vede ke zvýšení kapacity disku





Prekompenzace (write precompensation)

- = Díky geometrii disku jsou vnější stopy delší než vnitřní
 - sektor stopy 0 (první vnější stopa) je delší než stejný sektor poslední stopy,
 přesto oba sektory nesou stejné množství dat
- = Dipóly jsou malými magnety
 - mají své severní a jižní póly
 - stejné póly se odpuzuji, opačné přitahují
 - na vnitřních stopách, kde jsou dipóly blízko u sebe
 - hrozí nebezpečí, že při jisté kombinaci kladných a záporných impulsů, např. 1100..., mohou v důsledku přitažlivých a odpudivých sil vniknout bity do sebe, čímž se informace naruší a data budou nečitelná

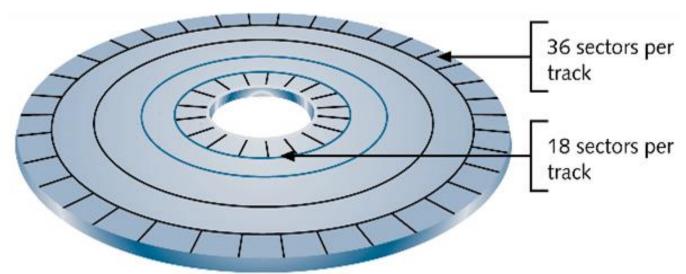
Obrana je prekompenzace

- řadič počítá s pohybem dipólů a posouvá zapisované impulsy proti směru předpokládaných přitažlivých sil
 - bity jsou úmyslně ukládány na geometricky špatné místo, ale působením vzájemných magnetických sil se srovnají
- pro prekompenzaci používá zkratka CPZ



Zone Bit Recording (ZBR)

- = Při ZBR je plocha povrchu disku rozdělena na zóny
 - = každá zóna má jiný počet sektorů
 - vnitřní (v níž jsou stopy nejkratší) 35, druhá 36 a poslední, úplně vnější (a nejdelší), 54
 - optimalizuje se tak počet sektorů v dlouhých stopách jich je více, v kratších méně
 - ve srovnání s CPZ zvyšuje ZBR kapacitu
 - klade vyšší nároky na elektroniku řadiče





Spolehlivost disku

- Spolehlivost je ovlivněna mnoha faktory, z praktického hlediska nás zajímají dva parametry disku:
 - = střední doba mezi chybami MTBF
 - = Podpora S.M.A.R.T.



- = Střední doba mezi chybami MTBF (Mean Time Between Failures)
 - = snaží se vystihnout poruchovost disku
 - je výsledkem simulovaného umělého stárnutí a statistických pravděpodobnostních výpočtů
 - výsledné hodnoty vycházejí ve statisících hodin.
 - MTBF je jistě indikátorem spolehlivosti



- = S.M.A.R.T. (Self-Monitoring Analysis and Reporting Technology)
 - je technologie umožňující předvídat možné selhání pevného disku.
 - = založena na sledování přesně definovaných vlastností disků
 - = každá vlastnost má přesně definovaný rozsah hodnot
 - pokud se některá z hodnot dostane mimo vymezené hranice, je indikována možnost vzniku chyby
 - řadič disku, který vlastnosti disku sleduje, uloží zprávu o pravděpodobném vzniku chyby do paměti EEPROM
 - odtud údaje přečte a vyhodnotí speciální software



- = Ke správné funkci SMART potřebujete:
 - = disk i řadič, které "umí" SMART
 - = BIOS podporující SMART
 - = speciální software pro zpracování varovného signálu předpovídajícího blížící se chybu disku



Některé Atributy S.M.A.R.T.

- = Raw Read Error Rate
 - počet chybných čtení dat z plotny
- = Spin Up Time
 - čas potřebný k roztočení ploten
- = Start/Stop Count
 - = počet start/stop cyklů disku
- = Power On Hours Count
 - počet odpracovaných provozních hodin
- = Pro správnou funkci S.M.A.R.T. je nutné ho v SETUP aktivovat
 - Sledování hodnot SMART provádí každý BIOS, při startu počítače načte aktuální stav hodnot SMART
 - dosáhne-li některá ze sledovaných hodnot kritického stavu je inicializace disku pozastavena, dokud ji uživatel nepovolí



Řadiče pevných disků

- Jsou řídicím centrem diskové jednotky
 - = jejich úkoly lze shrnout do následujících bodů:
 - zodpovídají za správné vystavení hlav
 - při čtení musí co nejrychleji poslat hlavu nad to místo disku, kde jsou uložena hledaná data
 - organizují vlastní zápis a čtení dat prostřednictvím kódování (při zápisu) nebo dekódování (čtení)
 - ve spolupráci se sběrnicí zajišťují přenos dat mezi diskem a mikroprocesorem
 - typ řadiče je jedním z nejdůležitějších ukazatelů kvality disku, obvykle se celý pevný disk po typu řadiče pojmenovává.





- = EIDE
- = SATA
- = SCSI





= EIDE datový kabel



= SATA datový kabel













EIDE (Enhanced IDE)

- = EIDE vzniklo inovací standardu IDE (Integrated Drive Electronics)
 - plošný spoj řadiče je součástí mechaniky disku a spojení řadiče se základní deskou je provedeno přes rozhraní
 - na základní desce jsou standardně dva řadiče EIDE
 - na každý je možno připojit 2 zařízení
 - kabel má 40 nebo 80 žil (závisí na přenosové rychlosti) a je připojen přímo na rozhraní základní desky
 - = napájení 5V



Adresování diskových bloků

- = Pevný disk musí určit přesnou fyzickou polohu dat
- Řadič disku musí umět definovat požadavek, s kterými daty chce pracovat
 - obě zařízení tedy musí používat stejnou metodu adresace dat
 - použitá metoda se musí definovat v BIOSu přes Setup
- = CHS Cylinder/Head/Sector
 - nejstarší metoda adresování
 - poloha dat je definována adresou hlavy, sektoru a cylindru
 - pro přístup používal BIOS rozhraní Int13h
 - umožňuje adresovat 10 bitů pro adresu cylindru, 8 bitů pro adresu hlavy a 6 bitů pro adresu sektoru
 - = IDE využívalo 16 b pro cylindr, 4 b pro hlavu a 8 b pro na číslo
 - = max. velikost kapacity disku byla 512MB



Adresování diskových bloků

= XCHS - Large Int13h

- dokáže využít všech bitů rozhraní Int13h kapacita disku je maximálně 7,88
 GB.
- dnes se již nepoužívá.

= LBA – Logical Block Addressing

- adresování převzato od řadičů SCSI
- sektory jsou číslovány od 0 do max. hodnoty
- každá sektor má 28 bitovou adresu
- = je možné adresovat 228 sektorů 128GB.
- pro větší kapacity vznikl standard ATA/ATAPI-6 který má 48 bitovou adresu adresuje 248 tedy 114 milionů GB.
- = LBA dnes standard





- Jde o sériové rozhraní
- Oproti EIDE má několik výhod a změn:
 - k jednomu zařízení jeden kabel odpadá časová prodleva nutná k přepínání mezi dvěma EIDE disky
 - maximální délka kabelu 1m
 - přenosová rychlost SATA je 150 nebo 300MB/s
 - je možné připojení a odpojení disku za chodu
 - = možnost vytvoření RAID polí
 - = napájení SATA 500 -600mV
 - jelikož jde o sériový přenos nedochází k přeslechům zvýšení frekvence sběrnice



SATA (Serial ATA) - vylepšení

- = Zvýšení přenosové rychlosti na 300MB/s
- = NCQ Native Command Queuing
- Staggered Spin-Up (střídavé roztáčení)
- = Port Multiplier





- Technologie umožňující řazení příkazů do front a vykonávat je optimalizovanou cestou
 - pokud mikroprocesor potřebuje více dat, zadá řadiči více příkazů o žádosti na data, která se nejspíše nebudou nacházet ve stejné geometrické oblasti
- NCQ zajistí, že se požadavky nezpracují sekvenčně, ale v optimalizovaném pořadí tak, aby hlavičky nemuseli přeskakovat na vzdálené plochy disku



Staggered Spin-Up

- Systém zajišťují postupné roztáčení motorků disků při startu počítače
 - pokud by docházelo k okamžitému startu všech disků, šlo by o energeticky náročnou operaci, jelikož pro start disk potřebuje až 2 A





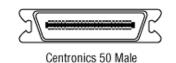
= Port Multiplier,

- je jakýsi "přepínač" připojený k řadiči disku, který zprostředkuje komunikaci s dalšími pevnými disky
- = lze připojit až 15 zařízení
- = aby nedošlo k citelným ztrátám doporučuje se zhruba 5 zařízení



SCSI (Small Computer System Interface)

- Komplexnější rozhraní než EIDE
- Umožňuje řetězení příkazů





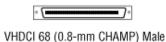












Micro D 68 Male



SCSI (Small Computer System Interface)

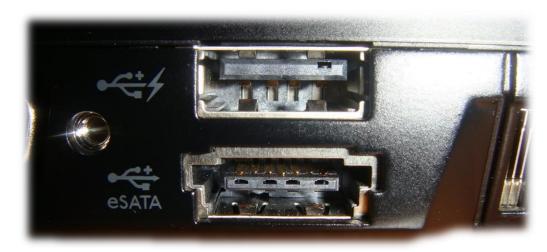
- Fyzicky je SCSI realizováno tak, že se do sběrnicového slotu na základní desce zasune karta – hostitelský adaptér
- Od host adaptéru vede datový kabel, který podporuje jednotlivé periferie SCSI
- Každá z jednotek má vlastní řadič funkčně samostatná
- Provoz řídí hostitelský adaptér
- = Přenos řízen hostitelským adaptérem, tedy nezatěžuje procesor
- = Každé zařízení SCSI má vlastní IDO 6, hostitelský adaptér ID7
- Sběrnice musí být zakončena odporem (terminátorem)
- Datová šířka 8 nebo 16 s frekvencí 5Hz až 40 Hz



- V dnešní době se pro připojení externích disků používají rozhraní USB2.0, USB3.0, případně eSATA
- Rozdílem v použité komunikační sběrnici je rychlost přenosu dat a možnosti napájení pevného disku
 - eSATA konektor neobsahuje napájecí vodiče, nabízí však vyšší přenosovou rychlost proti USB 2.0
 - = S nástupem USB 3.0 se od eSATA upouští

Konektor eSATA je často sdílený s některým z USB portů

kdy kontakty eSATA jsou umístěny na horní straně a USB na spodní





Děkuji za pozornost...