

# 第六部分： 精简版

## 一、CSS相关

### 1.1 左边定宽，右边自适应方案：float + margin , float + calc

```
/* 方案1 */
.left {
  width: 120px;
  float: left;
}
.right {
  margin-left: 120px;
}
/* 方案2 */
.left {
  width: 120px;
  float: left;
}
.right {
  width: calc(100% - 120px);
  float: left;
}
```

CSS

### 1.2 左右两边定宽， 中间自适应：float , float + calc, 圣杯布局 (设置BFC , margin负值法) , flex

```
.wrap {
  width: 100%;
  height: 200px;
}
.wrap > div {
  height: 100%;
}
/* 方案1 */
.left {
  width: 120px;
  float: left;
```

CSS

```
}  
.right {  
  float: right;  
  width: 120px;  
}  
.center {  
  margin: 0 120px;  
}  
/* 方案2 */  
.left {  
  width: 120px;  
  float: left;  
}  
.right {  
  float: right;  
  width: 120px;  
}  
.center {  
  width: calc(100% - 240px);  
  margin-left: 120px;  
}  
/* 方案3 */  
.wrap {  
  display: flex;  
}  
.left {  
  width: 120px;  
}  
.right {  
  width: 120px;  
}  
.center {  
  flex: 1;  
}
```

## 1.3 左右居中

- 行内元素: `text-align: center`
- 定宽块状元素: 左右 `margin` 值为 `auto`
- 不定宽块状元素: `table` 布局, `position + transform`

CSS

```
/* 方案1 */  
.wrap {  
  text-align: center
```

```
}  
.center {  
  display: inline;  
  /* or */  
  /* display: inline-block; */  
}  
/* 方案2 */  
.center {  
  width: 100px;  
  margin: 0 auto;  
}  
/* 方案2 */  
.wrap {  
  position: relative;  
}  
.center {  
  position: absolute;  
  left: 50%;  
  transform: translateX(-50%);  
}
```

## 1.4 上下垂直居中

- 定高: `margin` , `position + margin` (负值)
- 不定高: `position + transform` , `flex` , `IFC + vertical-align:middle`

CSS

```
/* 定高方案1 */  
.center {  
  height: 100px;  
  margin: 50px 0;  
}  
/* 定高方案2 */  
.center {  
  height: 100px;  
  position: absolute;  
  top: 50%;  
  margin-top: -25px;  
}  
/* 不定高方案1 */  
.center {  
  position: absolute;  
  top: 50%;  
  transform: translateY(-50%);  
}  
/* 不定高方案2 */
```

```
.wrap {
  display: flex;
  align-items: center;
}
.center {
  width: 100%;
}
/* 不定高方案3 */
/* 设置 inline-block 则会在外层产生 IFC，高度设为 100% 撑开 wrap 的高度 */
.wrap::before {
  content: '';
  height: 100%;
  display: inline-block;
  vertical-align: middle;
}
.wrap {
  text-align: center;
}
.center {
  display: inline-block;
  vertical-align: middle;
}
```

## 1.5 盒模型：content（元素内容） + padding（内边距） + border（边框） + margin（外边距）

延伸： `box-sizing`

- `content-box`：默认值，总宽度 = `margin` + `border` + `padding` + `width`
- `border-box`：盒子宽度包含 `padding` 和 `border`，总宽度 = `margin` + `width`
- `inherit`：从父元素继承 `box-sizing` 属性

## 1.6 BFC、IFC、GFC、FFC：FC（Formatting Contexts），格式化上下文

**BFC**：块级格式化上下文，容器里面的子元素不会在布局上影响到外面的元素，反之也是如此(按照这个理念来想，只要脱离文档流，肯定就能产生 **BFC**)。产生 **BFC** 方式如下

- `float` 的值不为 `none`。

`overflow` 的值不为 `visible` 。

`position` 的值不为 `relative` 和 `static` 。

`display` 的值为 `table-cell` , `table-caption` , `inline-block` 中的任何一个

用处？常见的多栏布局，结合块级别元素浮动，里面的元素则是在一个相对隔离的环境里运行

**IFC**：内联格式化上下文，**IFC** 的 **line box**（线框）高度由其包含行内元素中最高的实际高度计算而来（不受到竖直方向的 **padding/margin** 影响）。

**IFC** 中的 **line box** 一般左右都贴紧整个 **IFC**，但是会因为 **float** 元素而扰乱。**float** 元素会位于 **ImC** 与 **line box** 之间，使得 **line box** 宽度缩短。同个 **ifc** 下的多个 **line box** 高度会不同。**IFC** 中时不可能有块级元素的，当插入块级元素时（如 **p** 中插入 **div**）会产生两个匿名块与 **div** 分隔开，即产生两个 **IFC**，每个 **IFC** 对外表现为块级元素，与 **div** 垂直排列。

用处？

- 水平居中：当一个块要在环境中水平居中时，设置其为 **inline-block** 则会在外层产生 **IFC**，通过 **text-align** 则可以使其水平居中。
- 垂直居中：创建一个 **IFC**，用其中一个元素撑开父元素的高度，然后设置其 **vertical-align: middle**，其他行内元素则可以在此父元素下垂直居中
- **GFC**：网格布局格式化上下文（**display: grid**）
- **FFC**：自适应格式化上下文（**display: flex**）

## 二、JS 基础（ES5）

### 2.1 原型

这里可以谈很多，只要围绕 **[[ prototype ]]** 谈，都没啥问题

## 2.2 闭包

牵扯作用域， 可以两者联系起来一起谈

## 2.3 作用域

词法作用域， 动态作用域

## 2.4 this

不同情况的调用， `this` 指向分别如何。顺带可以提一下 `es6` 中箭头函数没有 `this`， `arguments`， `super` 等， 这些只依赖包含箭头函数最接近的函数

## 2.5 call, apply, bind 三者用法和区别

参数、绑定规则（显示绑定和强绑定）， 运行效率（最终都会转换成一个一个的参数去运行）、运行情况（`call`， `apply` 立即执行， `bind` 是 `return` 出一个 `this` “固定” 的函数， 这也是为什么 `bind` 是强绑定的一个原因）

注：“固定” 这个词的含义， 它指的固定是指只要传进去了 `context`， 则 `bind` 中 `return` 出来的函数 `this` 便一直指向 `context`， 除非 `context` 是个变量

## 2.6 变量声明提升

`js` 代码在运行前都会进行 `AST` 解析， 函数申明默认会提到当前作用域最前面， 变量申明也会进行提升。但赋值不会得到提升。关于 `AST` 解析， 这里也可以说是形成词法作用域的主要原因

## 三、JS 基础（ES6）

### 3.1 let , const

`let` 产生块级作用域（通常配合 `for` 循环或者 `{}` 进行使用产生块级作用域），`const` 声明的变量是常量（内存地址不变）

### 3.2 Promise

这里你谈 `promise` 的时候，除了将他解决的痛点以及常用的 `API` 之外，最好进行拓展把 `eventloop` 带进来好好讲一下，`microtask`（微任务）、`macrotask`（任务）的执行顺序，如果看过 `promise` 源码，最好可以谈一谈原生 `Promise` 是如何实现的。`Promise` 的关键点在于 `callback` 的两个参数，一个是 `resolve`，一个是 `reject`。还有就是 `Promise` 的链式调用（`Promise.then()`，每一个 `then` 都是一个责任人）

### 3.3 Generator

遍历器对象生成函数，最大的特点是可以交出函数的执行权

- `function` 关键字与函数名之间有一个星号；
- 函数体内部使用 `yield` 表达式，定义不同的内部状态；
- `next` 指针移向下一个状态

这里你可以说说 `Generator` 的异步编程，以及它的语法糖 `async` 和 `await`，传统的异步编程。ES6 之前，异步编程大致如下

- 回调函数
- 事件监听
- 发布/订阅

传统异步编程方案之一：协程，多个线程互相协作，完成异步任务。

### 3.4 async、await

**Generator** 函数的语法糖。有更好的语义、更好的适用性、返回值是 **Promise**。

- **async** => \*
- **await** => **yield**

// 基本用法

```
async function timeout (ms) {  
  await new Promise((resolve) => {  
    setTimeout(resolve, ms)  
  })  
}  
async function asyncConsole (value, ms) {  
  await timeout(ms)  
  console.log(value)  
}  
asyncConsole( 'hello async and await', 1000)
```

js

注：最好把2， 3， 4连到一起讲

### 3.5 AMD，CMD，CommonJs，ES6 Module：解决原始无模块化的痛点

- AMD：**requirejs** 在推广过程中对模块定义的规范化产出，提前执行，推崇依赖前置
- CMD：**seajs** 在推广过程中对模块定义的规范化产出，延迟执行，推崇依赖就近
- CommonJs：模块输出的是一个值的 **copy**，运行时加载，加载的是一个对象（**module.exports** 属性），该对象只有在脚本运行完才会生成
- ES6 Module：模块输出的是一个值的引用，编译时输出接口，**ES6** 模块不是对象，它对外接口只是一种静态定义，在代码静态解析阶段就会生成。

## 四、框架相关



## 4.1 数据双向绑定原理： 常见数据绑定的方案

- `Object.defineProperty (vue)` : 劫持数据的 `getter` 和 `setter`
- 脏值检测 ( `angularjs` ): 通过特定事件进行轮循 发布/订阅模式: 通过消息发布并将消息进行订阅

## 4.2 VDOM: 三个 part

- 虚拟节点类, 将真实 `DOM` 节点用 `js` 对象的形式进行展示, 并提供 `render` 方法, 将虚拟节点渲染成真实 `DOM`
- 节点 `diff` 比较: 对虚拟节点进行 `js` 层面的计算, 并将不同的操作都记录到 `patch` 对象
- `re-render` : 解析 `patch` 对象, 进行 `re-render`

补充1: VDOM 的必要性?

- 创建真实DOM的代价高: 真实的 `DOM` 节点 `node` 实现的属性很多, 而 `vnode` 仅仅实现一些必要的属性, 相比起来, 创建一个 `vnode` 的成本比较低。
- 触发多次浏览器重绘及回流: 使用 `vnode` , 相当于加了一个缓冲, 让一次数据变动所带来的所有 `node` 变化, 先在 `vnode` 中进行修改, 然后 `diff` 之后对所有产生差异的节点集中一次对 `DOM tree` 进行修改, 以减少浏览器的重绘及回流。

补充2: vue 为什么采用vdom?

引入 `Virtual DOM` 在性能方面的考量仅仅是一方面。

- 性能受场景的影响是非常大的, 不同的场景可能造成不同实现方案之间成倍的性能差距, 所以依赖细粒度绑定及 `Virtual DOM` 哪个的性能更好还真不是一个容易下定论的问题。
- `Vue` 之所以引入了 `Virtual DOM` , 更重要的原因是为了解耦 `HTML` 依赖, 这带来两个非常重要的好处是:
  - 不再依赖 `HTML` 解析器进行模版解析, 可以进行更多的 `AOT` 工作提高运行时效率: 通过模版 `AOT` 编译, `Vue` 的运行时体积可以进一步压缩, 运行时效率可以进一步提升;
  - 可以渲染到 `DOM` 以外的平台, 实现 `SSR` 、同构渲染这些高级特性, `Weex` 等框架应用的就是这一特性。

综上，`Virtual DOM` 在性能上的收益并不是最主要的，更重要的是它使得 `Vue` 具备了现代框架应有的高级特性。

## 4.3 vue 和 react 区别

- 相同点：都支持 `ssr`，都有 `vdom`，组件化开发，实现 `webComponents` 规范，数据驱动等
- 不同点：`vue` 是双向数据流（当然为了实现单数据流方便管理组件状态，`vuex` 便出现了），`react` 是单向数据流。`vue` 的 `vdom` 是追踪每个组件的依赖关系，不会渲染整个组件树，`react` 每当应该状态被改变时，全部子组件都会 `re-render`

## 4.4 为什么用vue

简洁、轻快、舒服

# 五、网络基础类

## 5.1 跨域

很多种方法，但万变不离其宗，都是为了搞定同源策略。重用的有

`jsonp`、`iframe`、`cors`、`img`、`HTML5 postMessage` 等等。其中用到 `html` 标签进行跨域的原理就是 `html` 不受同源策略影响。但只是接受 `Get` 的请求方式，这个得清楚。

延伸1：img iframe script 来发送跨域请求有什么优缺点？

### 1. `iframe`

- 优点：跨域完毕之后 `DOM` 操作和互相之间的 `JavaScript` 调用都是没有问题的
- 缺点：1.若结果要以 `URL` 参数传递，这就意味着在结果数据量很大的时候需要分割传递，巨烦。2.还有一个是 `iframe` 本身带来的，母页面和 `iframe` 本身的交互本身就有安全性限制。

### 2. `script`

- 优点：可以直接返回 `json` 格式的数据，方便处理
- 缺点：只接受 `GET` 请求方式

### 3. 图片ping

- 优点：可以访问任何 `url`，一般用来进行点击追踪，做页面分析常用的方法
- 缺点：不能访问响应文本，只能监听是否响应

延伸2：配合 `webpack` 进行反向代理？

`webpack` 在 `devServer` 选项里面提供了一个 `proxy` 的参数供开发人员进行反向代理

```
js
'/api': {
  target: 'http://www.example.com', // your target host
  changeOrigin: true, // needed for virtual hosted sites
  pathRewrite: {
    '^/api': '' // rewrite path
  }
},
```

然后再配合 `http-proxy-middleware` 插件对 `api` 请求地址进行代理

```
js
const express = require('express');
const proxy = require('http-proxy-middleware');
// proxy api requests
const exampleProxy = proxy(options); // 这里的 options 就是 webpack 里面的 pro

// mount `exampleProxy` in web server
const app = express();
app.use('/api', exampleProxy);
app.listen(3000);
```

然后再用 `nginx` 把允许跨域的源地址添加到报头里面即可

说到 `nginx`，可以再谈谈 `CORS` 配置，大致如下

```
location / {  
    if ($request_method = 'OPTIONS') {  
        add_header 'Access-Control-Allow-Origin' '*';  
        add_header 'Access-Control-Allow-Methods' 'GET, POST, OPTIONS';  
        add_header 'Access-Control-Allow-Credentials' 'true';  
        add_header 'Access-Control-Allow-Headers' 'DNT, X-Mx-ReqToken, Keep-Alive';  
        add_header 'Access-Control-Max-Age' 86400;  
        add_header 'Content-Type' 'text/plain charset=UTF-8';  
        add_header 'Content-Length' 0;  
        return 200;  
    }  
}
```

## 5.2 http 无状态无连接

- **http** 协议对于事务处理没有记忆能力
- 对同一个 **url** 请求没有上下文关系
- 每次的请求都是独立的，它的执行情况和结果与前面的请求和之后的请求是无直接关系的，它不会受前面的请求应答情况直接影响，也不会直接影响后面的请求应答情况
- 服务器中没有保存客户端的状态，客户端必须每次带上自己的状态去请求服务器
- 人生若只如初见，请求过的资源下一次会继续进行请求

http协议无状态中的 状态 到底指的是什么？！

- 【状态】 的含义就是：客户端和服务端在某次会话中产生的数据
- 那么对应的 【无状态】 就意味着：这些数据不会被保留
- 通过增加 **cookie** 和 **session** 机制，现在的网络请求其实是有状态的
- 在没有状态的 **http** 协议下，服务器也一定会保留你每次网络请求对数据的修改，但这跟保留每次访问的数据是不一样的，保留的只是会话产生的结果，而没有保留会话

## 5.3 http-cache：就是 http 缓存

### 1. 首先得明确 http 缓存的好处

- 减少了冗余的数据传输，减少网费
- 减少服务器端的压力
- **Web** 缓存能够减少延迟与网络阻塞，进而减少显示某个资源所用的时间
- 加快客户端加载网页的速度

### 2. 常见 http 缓存的类型

- 私有缓存（一般为本地浏览器缓存）
- 代理缓存

### 3. 然后谈谈本地缓存

本地缓存是指浏览器请求资源时命中了浏览器本地的缓存资源，浏览器并不会发送真正的请求给服务器了。它的执行过程是

- 第一次浏览器发送请求给服务器时，此时浏览器还没有本地缓存副本，服务器返回资源给浏览器，响应码是 200 OK，浏览器收到资源后，把资源和对应的响应头一起缓存下来
- 第二次浏览器准备发送请求给服务器时候，浏览器会先检查上一次服务端返回的响应头信息中的 Cache-Control，它的值是一个相对值，单位为秒，表示资源在客户端缓存的最大有效期，过期时间为第一次请求的时间减去 Cache-Control 的值，过期时间跟当前的请求时间比较，如果本地缓存资源没过期，那么命中缓存，不再请求服务器
- 如果没有命中，浏览器就会把请求发送给服务器，进入缓存协商阶段。

与本地缓存相关的头有：Cache-Control、Expires、Cache-Control  
有多个可选值代表不同的意义，而 Expires 就是一个日期格式的绝对值。

#### 3.1 Cache-Control

Cache-Control 是 HTTP 缓存策略中最重要的头，它是 HTTP/1.1 中出现的，它由如下几个值

- no-cache：不使用本地缓存。需要使用缓存协商，先与服务器确认返回的响应是否被更改，如果之前的响应中存在 ETag，那么请求的时候会与服务端验证，如果资源未被更改，则可以避免重新下载
- no-store：直接禁止浏览器缓存数据，每次用户请求该资源，都会向服务器发送一个请求，每次都会下载完整的资源
- public：可以被所有的用户缓存，包括终端用户和 CDN 等中间代理服务器。
- private：只能被终端用户的浏览器缓存，不允许 CDN 等中继缓存服务器对其缓存。
- max-age：从当前请求开始，允许获取的响应被重用的最长时间（秒）。

# 例如：

```
Cache-Control: public, max-age=1000
```

# 表示资源可以被所有用户以及代理服务器缓存，最长时间为1000秒。

sh

## 3.2 Expires

`Expires` 是 HTTP/1.0 出现的头信息， 同样也是用于决定本地缓存策略的头，它是一个绝对时间， 时间格式是如 `Mon, 10 Jun 2015 21:31:12 GMT` ， 只要发送请求时间是在 `Expires` 之前， 那么本地缓存始终有效， 否则就会去服务器发送请求获取新的资源。如果同时出现 `Cache-Control: max-age` 和 `Expires` ， 那么 `max-age` 优先级更高。他们可以这样组合使用

```
Cache-Control: public
```

```
Expires: Wed, Jan 10 2018 00:27:04 GMT
```

## 3.3 所谓的缓存协商

当第一次请求时服务器返回的响应头中存在以下情况时

- 没有 `Cache-Control` 和 `Expires`
- `Cache-Control` 和 `Expires` 过期了
- `Cache-Control` 的属性设置为 `no-cache` 时

那么浏览器第二次请求时就会与服务器进行协商， 询问浏览器中的缓存资源是不是旧版本， 需不需要更新， 此时， 服务器就会做出判断， 如果缓存和服务端资源的最新版本是一致的， 那么就无需再次下载该资源， 服务端直接返回 `304 Not Modified` 状态码， 如果服务器发现浏览器中的缓存已经是旧版本了， 那么服务器就会把最新资源的完整内容返回给浏览器， 状态码就是 `200 Ok` ， 那么服务端是根据什么来判断浏览器的缓存是不是最新的呢？ 其实是根据 HTTP 的另外两组头信息， 分别是： `Last-Modified/If-Modified-Since` 与 `ETag/If-None-Match` 。

### Last-Modified 与 If-Modified-Since

- 浏览器第一次请求资源时， 服务器会把资源的最新修改时间 `Last-Modified: Thu, 29 Dec 2011 18:23:55 GMT` 放在响应头中返回给浏览器
- 第二次请求时， 浏览器就会把上一次服务器返回的修改时间放在请求头 `If-Modified-Since: Thu, 29 Dec 2011 18:23:55` 发送给服务器， 服务器就会拿这个时间跟服务器上的资源的最新修改时间进行对比

如果两者相等或者大于服务器上的最新修改时间，那么表示浏览器的缓存是有效的，此时缓存会命中，服务器就不再返回内容给浏览器了，同时 **Last-Modified** 头也不会返回，因为资源没被修改，返回了也没什么意义。如果没命中缓存则最新修改的资源连同 **Last-Modified** 头一起返回

sh

```
# 第一次请求返回的响应头
Cache-Control: max-age=3600
Expires: Fri, Jan 12 2018 00:27:04 GMT
Last-Modified: Wed, Jan 10 2018 00:27:04 GMT
```

sh

```
# 第二次请求的请求头信息
If-Modified-Since: Wed, Jan 10 2018 00:27:04 GMT
```

这组头信息是基于资源的修改时间来判断资源有没有更新，另一种方式就是根据资源的内容来判断，就是接下来要讨论的 **ETag** 与 **If-None-Match**

## ETag与If-None-Match

**ETag/If-None-Match** 与 **Last-Modified/If-Modified-Since** 的流程其实是类似的，唯一的区别是它基于资源的内容的摘要信息（比如 **MD5 hash**）来判断

浏览器发送第二次请求时，会把第一次的响应头信息 **ETag** 的值放在 **If-None-Match** 的请求头中发送到服务器，与最新的资源的摘要信息对比，如果相等，取浏览器缓存，否则内容有更新，最新的资源连同最新的摘要信息返回。用 **ETag** 的好处是如果因为某种原因到时资源的修改时间没改变，那么用 **ETag** 就能区分资源是不是有被更新。

sh

```
# 第一次请求返回的响应头：
Cache-Control: public, max-age=31536000
ETag: "15f0fff99ed5aae4edffdd6496d7131f"
```



# 第二次请求的请求头信息：

```
If-None-Match: "15f0fff99ed5aae4edffdd6496d7131f"
```

## 5.4 cookie 和 session

- **session** : 是一个抽象概念，开发者为了实现中断和继续等操作，将 **user agent** 和 **server** 之间一对一的交互，抽象为“会话”，进而衍生出“会话状态”，也就是 **session** 的概念
- **cookie** : 它是一个世纪存在的东西，**http** 协议中定义在 **header** 中的字段，可以认为是 **session** 的一种后端无状态实现

现在我们常说的 **session**，是为了绕开 **cookie** 的各种限制，通常借助 **cookie** 本身和后端存储实现的，一种更高级的会话状态实现

**session** 的常见实现要借助 **cookie** 来发送 **sessionID**

## 5.5 安全问题，如 XSS 和 CSRF

- **XSS** : 跨站脚本攻击，是一种网站应用程序的安全漏洞攻击，是代码注入的一种。常见方式是将恶意代码注入合法代码里隐藏起来，再诱发恶意代码，从而进行各种各样的非法活动

防范：记住一点“所有用户输入都是不可信的”，所以得做输入过滤和转义

- **CSRF** : 跨站请求伪造，也称 **XSRF**，是一种挟制用户在当前已登录的 **Web** 应用程序上执行非本意的操作的攻击方法。与 **XSS** 相比，**XSS** 利用的是用户对指定网站的信任，**CSRF** 利用的是网站对用户网页浏览器的信任。

防范：用户操作验证（验证码），额外验证机制（**token** 使用）等